



OFICINA ESPAÑOLA DE PATENTES Y MARCAS

ESPAÑA



11) Número de publicación: 2 445 194

51 Int. Cl.:

H04L 27/26 (2006.01) H04L 27/34 (2006.01) H04L 1/00 (2006.01) H04L 5/00 (2006.01)

(12)

TRADUCCIÓN DE PATENTE EUROPEA

T3

- (96) Fecha de presentación y número de la solicitud europea: 03.06.2009 E 09161871 (0)
 (97) Fecha y número de publicación de la concesión europea: 06.11.2013 EP 2216952
- (54) Título: Aparato para transmitir y recibir una señal y método de transmisión y recepción de una señal
- (30) Prioridad:

06.02.2009 US 150327 P

(45) Fecha de publicación y mención en BOPI de la traducción de la patente: 28.02.2014

(73) Titular/es:

LG ELECTRONICS INC. (100.0%) 20, YEOUIDO-DONG YEONGDEUNGPO-GU SEOUL 150-721, KR

(72) Inventor/es:

KO, WOO SUK; MOON, SANG CHUL y HONG, HO TAEK

(74) Agente/Representante:

DE ELZABURU MÁRQUEZ, Alberto

DESCRIPCIÓN

Aparato para transmitir y recibir una señal y método de transmisión y recepción de una señal

Antecedentes de la invención

Campo de la invención

5 La presente invención se refiere a un método para transmitir y recibir una señal y un aparato para transmitir y recibir una señal, y más particularmente, a un método para transmitir y recibir una señal y un aparato para transmitir y recibir una señal, los cuales son capaces de mejorar la eficiencia de transmisión de datos.

Descripción de la técnica relacionada

- Según se ha desarrollado la tecnología de difusión digital, los usuarios han recibido una imagen en movimiento de alta definición (HD). Con el desarrollo continuo de un algoritmo de compresión y el alto rendimiento del hardware, se proporcionará un mejor entorno a los usuarios en el futuro. Un sistema de televisión digital (DTV) puede recibir una señal de difusión digital y proporcionar una variedad de servicios complementarios a los usuarios así como una señal de vídeo y una señal de audio.
- La Difusión de Video Digital (DVB)-C2 es la tercera especificación en unirse a la familia de DVB de sistemas de transmisión de segunda generación. Desarrollada en 1994, hoy en día DVB-C está desplegada en más de 50 millones de sintonizadores de cable a nivel mundial. En línea con los otros sistemas de DVB de segunda generación, DVB-C2 usa una combinación de códigos de Comprobación de Paridad de Baja Densidad (LDPC) y BCH. Esta potente Corrección de Errores sin canal de Retorno (FEC) proporciona alrededor de 5 dB de mejora de relación portadora a ruido sobre DVB-C. Esquemas de intercalado de bits adecuados optimizan la robustez general del sistema FEC. Extendidas por la cabecera, estas tramas se llaman Conductos de Capa Física (PLP). Uno o más de estos PLP se multiplexan en un segmento de datos. El intercalado de dos dimensiones (en los dominios del tiempo y de la frecuencia) se aplica a cada segmento permitiendo al receptor eliminar el impacto de los deterioros de ráfagas y la interferencia selectiva en frecuencia tal como una entrada de frecuencia única.
- Con el desarrollo de estas tecnologías de difusión digital, aumentó el requerimiento de un servicio tal como una señal de vídeo y una señal de audio y aumentó gradualmente el tamaño de los datos deseados por los usuarios o el número de canales de difusión.

El documento del Proyecto DVB: "Frame structure channel coding and modulation for a second generation digital terrestrial television broadcasting system (DVB-T2)" Cita de Internet del 6 de junio de 2008 (06-06-2008) describe un esquema de codificación y modulación de canal de estructura de trama para transmisión digital de datos.

30 Compendio de la invención

50

Por consiguiente, la presente invención se dirige a un método para transmitir y recibir una señal y un aparato para transmitir y recibir una señal que sustancialmente obvia uno o más problemas debidos a las limitaciones y desventajas de la técnica relacionada.

Un objeto de la presente invención es proporcionar un método para transmitir y recibir una señal y un aparato para transmitir y recibir una señal, los cuales son capaces de mejorar la eficiencia de transmisión de datos.

Otro objeto de la presente invención es proporcionar un método para transmitir y recibir una señal y un aparato para transmitir y recibir una señal, los cuales son capaces de mejorar la capacidad de corrección de errores de bits que configuran un servicio.

Ventajas, objetos, y rasgos adicionales de la invención se expondrán en parte en la descripción que sigue y en parte llegarán a ser evidentes a los expertos en la técnica tras el examen de lo siguiente. Los objetivos y otras ventajas de la invención se pueden realizar y lograr mediante la estructura particularmente apuntada en la descripción escrita y las reivindicaciones del presente documento así como los dibujos adjuntos.

Para lograr los objetos, un primer aspecto de la presente invención proporciona un transmisor según la reivindicación 1.

Aún un aspecto adicional de la invención proporciona un método de transmisión de datos de difusión a un receptor según la reivindicación 7.

Una realización de la invención se refiere a un sistema de transmisión digital y un método de señalización de capa física. Otra realización de la invención se refiere a Modulación de Amplitud en Cuadratura (QAM), específicamente, una combinación de una QAM modificada usando un Código Gray Reflejado Binario (BRGC) y una modificación usando modulación no uniforme para una modulación eficiente.

Aún otra realización de la invención se refiere a un patrón piloto disperso eficiente y una estructura de preámbulo para estimación de canal y a una estructura de decodificador para realizar la estructura de preámbulo y el patrón piloto disperso eficiente en un sistema donde la eficiencia espectral se mejora usando unión de canales.

- Específicamente, la realización se refiere a una estructura de preámbulo para mejorar la ganancia de codificación aumentando la eficiencia espectral y un receptor para una decodificación de manera eficiente. Además, se describen los patrones piloto dispersos que se pueden usar en la estructura de preámbulo, y una estructura de receptor. Usando el patrón piloto sugerido, es posible decodificar la señal de L1 transmitida en el preámbulo en una posición de ventana de sintonizador aleatoria, sin usar información en la información de unión de canales.
- Aún otra realización de la invención se refiere a señalización de L1 optimizada para reducir la sobrecarga de señalización en el sistema de unión de canales y una estructura de receptor eficiente.

Aún otra realización de la invención se refiere a una estructura de bloque de L1 la cual puede maximizar la eficiencia espectral sin perforación, es decir, sin deteriorar el rendimiento.

Una realización de la invención se refiere a una estructura para señalización de L1 con una sobrecarga minimizada o una estructura de bloque de L1 adaptativa para eficiencia espectral aumentada en un entorno de unión de canales.

La estructura es capaz de adaptarse a un bloque de L1 que puede variar dependiendo de la estructura de unión de canales o el entorno del canal de transmisión.

Una realización de la invención se refiere a una estructura de intercalado adecuada para un sistema de unión de canales. La estructura de intercalado sugerida puede permitir decodificar un servicio solicitado por el usuario en una posición de ventana de sintonizador aleatoria.

- Aún otra realización de la invención se refiere a transmitir información de tipos de segmento de datos en una cabecera de FECFRAME en un entorno de unión de canales. Los tipos de segmento de datos pueden ser o bien de Codificación y Modulación Constante (CCM) o bien de Codificación y Modulación Adaptativa/Codificación y Modulación Variable (ACM/VCM). La sobrecarga de señalización de L1 se puede minimizar.
- Aún otra realización de la invención se refiere a transmitir parámetros de intercalado en el tiempo de bloque de L1 en una cabecera de un preámbulo. Además, se sugiere un mecanismo de protección para asegurar robustez para la señalización.

Aún otra realización de la invención se refiere a una estructura de cabecera que puede transmitir información de tamaño de L1 de señalización de L1 que se transmite en un preámbulo y parámetro de intercalado en el tiempo en forma de L1 previa.

Aún otra realización de la invención se refiere a una estructura de intercalado en el tiempo eficiente de bloque de L1.

Aún otra realización de la invención se refiere a un método de direccionamiento que puede reducir una sobrecarga de dirección PLP en la estructura de señalización de L1.

Aún otra realización de la invención se refiere a un intercalador en el tiempo que puede tener una profundidad de intercalado completa en un entorno de ruido de ráfaga.

Aún otra realización de la invención se refiere a preámbulos de intercalado en el tiempo que pueden tener una profundidad de intercalado completa.

Aún otra realización de la invención se refiere a un desintercalador eficiente que puede reducir la memoria requerida para desintercalado por la mitad a través de realizar un desintercalado de símbolo usando un almacenador temporal único 2D.

40 Aún otra realización de la invención se refiere a una arquitectura de receptor de un sistema OFDM que usa un segmento de datos.

Aún otra realización de la invención se refiere a métodos de intercalado en el tiempo y desintercalado en el tiempo para el preámbulo. Intercalando preámbulos excluyendo los pilotos, se pueden maximizar los efectos de intercalado en el tiempo y en la frecuencia y se puede minimizar la memoria requerida para el desintercalado.

Aún otra realización de la invención se refiere a los campos de señalización y estructura de cabecera de la cabecera de L1 que se transmiten en los símbolos de preámbulo.

Aún otra realización de la invención se refiere a señalización de L1 y un receptor que usa la señalización de L1 para una difusión por cable eficiente.

Aún otra realización de la invención se refiere a una señalización de L1 eficiente y un receptor que usa la señalización de L1 eficiente para una difusión por cable eficiente.

Aún otra realización de la invención se refiere a una señalización de L1 más eficiente y un receptor que usa la señalización de L1 más eficiente para una difusión por cable eficiente.

Aún otra realización de la invención se refiere a un ejemplo de métodos de señalización de L1 eficiente y una decodificación de L1 eficiente por un receptor.

Breve descripción de los dibujos

10

Los dibujos anexos, los cuales se incluyen para proporcionar una comprensión adicional de la invención y se incorporan en y constituyen una parte de esta solicitud, ilustran la(s) realización(es) de la invención y junto con la descripción sirven para explicar el principio de la invención. En los dibujos:

- La Fig. 1 es un ejemplo de Modulación de Amplitud en Cuadratura (QAM) -64 usada en DVB-T europea.
- La Fig. 2 es un método de Código Gray Reflejado Binario (BRGC).
- La Fig. 3 es una salida cerca de Gaussiana modificando la 64-QAM usada en DVB-T.
- La Fig. 4 es la distancia de Hamming entre un Par reflejado en BRGC.
- 15 La Fig. 5 es característica en QAM donde existe un Par reflejado para cada eje I y eje Q.
 - La Fig. 6 es un método de modificación de QAM usando un Par reflejado de BRGC.
 - La Fig. 7 es un ejemplo de 64/256/1024/4096-QAM modificada.
 - Las Fig. 8-9 son un ejemplo de 64-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC.
 - Las Fig. 10-11 son un ejemplo de 256-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC.
- 20 Las Fig. 12-13 son un ejemplo de 1024-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (0~511).
 - Las Fig. 14-15 son un ejemplo de 1024-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (512~1.023).
 - Las Fig. 16-17 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (0~511).
 - Las Fig. 18-19 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (512~1.023).
 - Las Fig. 20-21 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (1.024~1.535).
- Las Fig. 22-23 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (1.536~2.047).
 - Las Fig. 24-25 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (2.048~2.559).
 - Las Fig. 26-27 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (2.560~3.071).
 - Las Fig. 28-29 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (3.072~3.583).
 - Las Fig. 30-31 son un ejemplo de 4096-QAM modificada usando un Par Reflejado de BRGC (3.584~4.095).
- La Fig. 32 es un ejemplo de Correlación de bits de QAM Modificada donde 256-QAM se modifica usando BRGC.
 - La Fig. 33 es un ejemplo de transformación de MQAM en una Constelación no uniforme.
 - La Fig. 34 es un ejemplo de sistema de transmisión digital.
 - La Fig. 35 es un ejemplo de un procesador de entrada.
 - La Fig. 36 es una información que se puede incluir en Banda Base (BB).
- 35 La Fig. 37 es un ejemplo de BICM.
 - La Fig. 38 es un ejemplo de un codificador acortado/perforado.
 - La Fig. 39 es un ejemplo de aplicación de varias constelaciones.
 - La Fig. 40 es otro ejemplo de casos donde se considera compatibilidad entre sistemas convencionales.

- La Fig. 41 es una estructura de trama que comprende un preámbulo para la señalización de L1 y un símbolo de datos para datos de PLP.
- La Fig. 42 es un ejemplo de formador de tramas.
- La Fig. 43 es un ejemplo de inserción de piloto (404) mostrado en la Fig. 4.
- 5 La Fig. 44 es una estructura de SP.
 - La Fig. 45 es una nueva estructura de SP o Patrón Piloto (PP) 5'.
 - La Fig. 46 es una estructura PP5' sugerida.
 - La Fig. 47 es una relación entre un símbolo de datos y un preámbulo.
 - La Fig. 48 es otra relación entre un símbolo de datos y un preámbulo.
- 10 La Fig. 49 es un ejemplo de perfil de retardo del canal por cable.
 - La Fig. 50 es una estructura de piloto disperso que usa z=56 y z=112.
 - La Fig. 51 es un ejemplo de modulador basado en OFDM.
 - La Fig. 52 es un ejemplo de estructura de preámbulo.
 - La Fig. 53 es un ejemplo de Decodificación de preámbulo.
- 15 La Fig. 54 es un proceso para el diseño de preámbulo más optimizado.
 - La Fig. 55 es otro ejemplo de estructura de preámbulo.
 - La Fig. 56 es otro ejemplo de Decodificación de preámbulo.
 - La Fig. 57 es un ejemplo de Estructura de preámbulo.
 - La Fig. 58 es un ejemplo de decodificación de L1.
- 20 La Fig. 59 es un ejemplo de procesador analógico.
 - La Fig. 60 es un ejemplo de sistema de receptor digital.
 - La Fig. 61 es un ejemplo de procesador analógico usado en un receptor.
 - La Fig. 62 es un ejemplo de demodulador.
 - La Fig. 63 es un ejemplo de analizador sintáctico de tramas.
- 25 La Fig. 64 es un ejemplo de demodulador de BICM.
 - La Fig. 65 es un ejemplo de decodificación de LDPC que usa acortamiento/perforación.
 - La Fig. 66 es un ejemplo de procesador de salida.
 - La Fig. 67 es un ejemplo de tasa de repetición de bloque de L1 de 8 MHz.
 - La Fig. 68 es un ejemplo de tasa de repetición de bloque de L1 de 8 MHz.
- La Fig. 69 es una nueva tasa de repetición de bloque de L1 de 7,61 MHz.
 - La Fig. 70 es un ejemplo de señalización de L1 que se transmite en una cabecera de trama.
 - La Fig. 71 es el resultado de la simulación de la Estructura de L1 y del preámbulo.
 - La Fig. 72 es un ejemplo de intercalador de símbolos.
 - La Fig. 73 es un ejemplo de una transmisión de bloque de L1.
- La Fig. 74 es otro ejemplo de señalización de L1 transmitida dentro de una cabecera de trama.
 - La Fig. 75 es un ejemplo de intercalado/desintercalado en frecuencia o tiempo.

- La Fig. 76 es una tabla que analiza una sobrecarga de señalización de L1 que se transmite en una cabecera de FECFRAME en la Inserción de Cabecera de ModCod (307) en el recorrido de los datos del módulo de BICM mostrado en la Fig. 3.
- La Fig. 77 está mostrando una estructura para una cabecera de FECFRAME para minimizar la sobrecarga.
- 5 La Fig. 78 está mostrando un rendimiento de la tasa de error de bit (BER) de la protección de L1 antes mencionada.
 - La Fig. 79 está mostrando ejemplos de una trama de transmisión y una estructura de trama de FEC.
 - La Fig. 80 está mostrando un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 81 está mostrando un ejemplo de señalización de L1 previa.
 - La Fig. 82 está mostrando una estructura de bloque de señalización de L1.
- 10 La Fig. 83 está mostrando un intercalado en el tiempo de L1.
 - La Fig. 84 está mostrando un ejemplo de extracción de información de modulación y código.
 - La Fig. 85 está mostrando otro ejemplo de señalización de L1 previa.
 - La Fig. 86 está mostrando un ejemplo de programación del bloque de señalización de L1 que se transmite en un preámbulo.
- 15 La Fig. 87 está mostrando un ejemplo de señalización de L1 previa donde se considera un aumento de potencia.
 - La Fig. 88 está mostrando un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 89 está mostrando otro ejemplo de extracción de información de modulación y código.
 - La Fig. 90 está mostrando otro ejemplo de extracción de información de modulación y código.
 - La Fig. 91 está mostrando un ejemplo de sincronización de L1 previa.
- 20 La Fig. 92 está mostrando un ejemplo de señalización de L1 previa.
 - La Fig. 93 está mostrando un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 94 está mostrando un ejemplo de recorrido de la señalización de L1.
 - La Fig. 95 es otro ejemplo de señalización de L1 transmitida dentro de una cabecera de trama.
 - La Fig. 96 es otro ejemplo de señalización de L1 transmitida dentro de una cabecera de trama.
- 25 La Fig. 97 es otro ejemplo de señalización de L1 transmitida dentro de una cabecera de trama.
 - La Fig. 98 está mostrando un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 99 es un ejemplo de intercalador de símbolos.
 - La Fig. 100 está mostrando un rendimiento de intercalado del intercalador en el tiempo de la Fig. 99.
 - La Fig. 101 es un ejemplo de intercalador de símbolos.
- 30 La Fig. 102 está mostrando un rendimiento de intercalado del intercalador en tiempo de la Fig. 101.
 - La Fig. 103 es un ejemplo de desintercalador de símbolos.
 - La Fig. 104 es otro ejemplo de intercalado en el tiempo.
 - La Fig. 105 es un resultado de intercalado usando el método mostrado en la Fig. 104.
 - La Fig. 106 es un ejemplo del método de direccionamiento de la Fig. 105.
- La Fig. 107 es otro ejemplo de intercalado en el tiempo de L1.
 - La Fig. 108 es un ejemplo de desintercalador de símbolos.
 - La Fig. 109 es otro ejemplo de desintercalador.

- La Fig. 110 es un ejemplo de desintercalador de símbolos.
- La Fig. 111 es un ejemplo de direcciones de fila y columna para desintercalado en el tiempo.
- La Fig. 112 muestra un ejemplo de intercalado general de bloques en un dominio de símbolo de datos donde no se usan pilotos.
- 5 La Fig. 113 es un ejemplo de un transmisor OFDM que usa segmentos de datos.
 - La Fig. 114 es un ejemplo de un receptor OFDM que usa segmentos de datos.
 - La Fig. 115 es un ejemplo de intercalador en el tiempo y un ejemplo de desintercalador en el tiempo.
 - La Fig. 116 es un ejemplo de formación de símbolos OFDM.
 - La Fig. 117 es un ejemplo de un Intercalador en el Tiempo (TI).
- 10 La Fig. 118 es un ejemplo de un Intercalador en el Tiempo (TI).
 - La Fig. 119 es un ejemplo de una estructura de preámbulo en un transmisor y un ejemplo de un proceso en un receptor.
 - La Fig. 120 es un ejemplo de un proceso en un receptor para obtener una L1 XFEC FRAME a partir del preámbulo.
- La Fig. 121 es un ejemplo de una estructura de preámbulo en un transmisor y un ejemplo de un proceso en un receptor.
 - La Fig. 122 es un ejemplo de un Intercalador en el Tiempo (TI).
 - La Fig. 123 es un ejemplo de un transmisor OFDM que usa segmentos de datos.
 - La Fig. 124 es un ejemplo de un receptor OFDM que usa segmentos de datos.
 - La Fig. 125 es un ejemplo de un Intercalador en el Tiempo (TI).
- 20 La Fig. 126 es un ejemplo de un Desintercalador en el Tiempo (TDI).
 - La Fig. 127 es un ejemplo de un Intercalador en el Tiempo (TI).
 - La Fig. 128 es un ejemplo de flujo de intercalado y desintercalado en el tiempo de preámbulo.
 - La Fig. 129 es un parámetro de profundidad de Intercalado en el Tiempo en una señalización de cabecera de L1.
 - La Fig. 130 es un ejemplo de una señalización de cabecera de L1, estructura de L1, y un método de rellenado.
- La Fig. 131 es un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 132 es un ejemplo de dslice_ti_depth.
 - La Fig. 133 es un ejemplo de dslice_type.
 - La Fig. 134 es un ejemplo de plp type.
 - La Fig. 135 es un ejemplo de Plp_payload_type.
- 30 La Fig. 136 es un ejemplo de Plp modcod.
 - La Fig. 137 es un ejemplo de GI.
 - La Fig. 138 es un ejemplo de PARP.
 - La Fig. 139 es un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 140 es un ejemplo de plp type.
- 35 La Fig. 141 es un ejemplo de señalización de L1.
 - La Fig. 142 es un ejemplo de una señalización de cabecera de L1, estructura de L1, y un método de rellenado.
 - La Fig. 143 es un ejemplo de señalización.

La Fig. 144 está mostrando ejemplos de campos de señalización de L1.

La Fig. 145 es un ejemplo de señalización de L1.

La Fig. 146 es un ejemplo de plp_type.

La Fig. 147 es un ejemplo de señalización de L1 y señalización de L2 para tipos de PLP normal y agrupado.

5 La Fig. 148 es un ejemplo de flujo de acción de decodificación de L1 y L2 de un receptor DVB-C2 convencional con un sintonizador único de 8MHz.

La Fig. 149 es un ejemplo de flujo de acción de decodificación de L1 y L2 de un receptor DVB-C2 de alta gama con múltiples sintonizadores o un sintonizador único de banda ancha.

La Fig. 150 es un ejemplo de una señalización de L2 para C2.

10 La Fig. 151 es un ejemplo de duración del símbolo OFDM activo.

La Fig. 152 es un ejemplo de valores de intervalo de guarda.

Descripción de las realizaciones preferentes

15

20

25

Ahora se hará referencia en detalle a las realizaciones preferidas de la presente invención, ejemplos de las cuales se ilustran en los dibujos anexos. Siempre que sea posible, se usarán los mismos números de referencia en todos los dibujos para referirse a las mismas partes o similares.

En la siguiente descripción, el término "servicio" es indicativo de cualquiera de los contenidos de difusión que se pueden transmitir/recibir por el aparato de transmisión/recepción de señal.

Se usa una modulación de amplitud en cuadratura (QAM) que usa un Código Gray Reflejado Binario (BRGC) como modulación en un entorno de transmisión de difusión donde se usa una Modulación Codificada de Intercalado de Bits (BICM) convencional. La Fig. 1 muestra un ejemplo de 64-QAM usada en DVB-T europea.

Se puede hacer un BRGC usando el método mostrado en la Fig. 2. Un BRGC de n bits se puede hacer añadiendo un código inverso de BRGC de (n-1) bits (es decir, código reflejado) a una parte trasera de (n-1) bits, añadiendo ceros a una parte delantera del BRGC de (n-1) bits original, y añadiendo unos a una parte delantera del código reflejado. El código BRGC hecho mediante este método tiene una distancia de Hamming entre códigos adyacentes de uno (1). Además, cuando se aplica un BRGC a QAM, la distancia de Hamming entre un punto y los cuatro puntos que están más estrechamente adyacentes al punto, es uno (1) y la distancia de Hamming entre el punto y otros cuatro puntos que son los segundos más estrechamente adyacentes al punto, es dos (2). Tal característica de las distancias de Hamming entre un punto de la constelación específico y otros puntos adyacentes se pueden denominar como regla de correlación de Gray en QAM.

- Para hacer un sistema robusto frente al Ruido Blanco Gaussiano Aditivo (AWGN), la distribución de las señales transmitidas desde un transmisor se puede hacer cerca a una distribución Gaussiana. Para ser capaces de hacer eso, se pueden modificar las ubicaciones de los puntos en la constelación. La Fig. 3 muestra una salida cerca a Gaussiana modificando la 64-QAM usada en DVB-T. Tal constelación se puede denominar como QAM No uniforme (NU-QAM).
- Para hacer una constelación de QAM No uniforme, se puede usar la Función de Distribución Acumulativa (CDF) Gaussiana. En caso de 64, 256, o 1.024 QAM, es decir, 2^N AM, la QAM se puede dividir en dos N-PAM independientes. Dividiendo la CDF Gaussiana en N secciones de probabilidad idéntica y permitiendo un punto de señal en cada sección para representar la sección, se puede hacer una constelación que tenga distribución Gaussiana. En otras palabras, se puede definir la coordenada xj de la N-PAM no uniforme recientemente definida como sigue:

$$\int_{-\infty}^{x_{j}} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^{2}}{2}} dx = p_{j}, \qquad p_{j} \in \left\{ \frac{1}{2N}, \frac{3}{2N}, \dots, \frac{2N-1}{2N} \right\}$$
(Ec. 1)

La Fig. 3 es un ejemplo de transformación de 64QAM de DVB-T en NU-64QAM usando los métodos anteriores. La Fig. 3 representa un resultado de modificación de las coordenadas de cada eje I y eje Q usando los métodos anteriores y correlacionando los puntos de la constelación previos a las coordenadas recientemente definidas. En

caso de 32, 128, o 512 QAM, es decir, QAM cruzada, que no es 2^N QAM, modificando Pj adecuadamente, se puede encontrar una nueva coordenada.

Una realización de la presente invención puede modificar la QAM que usa un BRGC usando las características de BRGC. Como se muestra en la Fig. 4, la distancia de Hamming entre un Par reflejado en BRGC es uno debido a que difiere solamente en un bit que se añade a la parte delantera de cada código. La Fig. 5 muestra las características en QAM donde existe un Par reflejado para cada eje I y eje Q. En esta figura, un Par reflejado existe en cada lado de la línea negra de puntos.

5

10

25

Usando los Pares reflejados que existen en QAM, se puede reducir una potencia media de una constelación QAM mientras que se mantiene la regla de correlación de Gray en QAM. En otras palabras, en una constelación donde una potencia media está normalizada como 1, se puede aumentar la distancia Euclideana mínima en la constelación. Cuando esta QAM modificada se aplica a los sistemas de comunicación o difusión, es posible implementar o bien un sistema más robusto al ruido usando la misma energía que un sistema convencional o bien un sistema con el mismo rendimiento que un sistema convencional pero que usa menos energía.

La Fig. 6 muestra un método de modificación de QAM usando un Par reflejado de BRGC. La Fig. 6a muestra una constelación y la Fig. 6b muestra un diagrama de flujo para modificar la QAM usando un Par reflejado de BRGC. Primero, necesita ser encontrado un punto objetivo que tiene la más alta potencia entre los puntos de la constelación. Los puntos candidatos son puntos donde ese punto objetivo puede moverse y son los puntos colindantes más cercanos del par reflejado del punto objetivo. Entonces, necesita ser encontrado un punto vacío (es decir, un punto que aún no está tomado por otros puntos) que tenga la menor potencia entre los puntos candidatos y se comparan la potencia del punto objetivo y la potencia de un punto candidato. Si la potencia del punto candidato es menor, el punto objetivo se mueve al punto candidato. Estos procesos se repiten hasta que una potencia media de los puntos en la constelación alcance un mínimo mientras que se mantiene la regla de correlación de Gray.

La Fig. 7 muestra un ejemplo de 64/256/1.024/4.096-QAM modificada. Los valores corrrelacionados de Gray corresponden a las Fig. 8 ~ 31 respectivamente. Además de estos ejemplos, se pueden realizar otros tipos de QAM modificada que permite una optimización de potencia idéntica. Esto es debido a que un punto objetivo puede moverse a múltiples puntos candidatos. La QAM modificada sugerida se puede aplicar a, no solamente la 64/256/1.024/4.096-QAM, sino también a una QAM cruzada, una QAM de tamaño mayor, o modulaciones que usan otro BRGC distinto de QAM.

La Fig. 32 muestra un ejemplo de Correlación de bits de QAM Modificada donde 256-QAM se modifica usando BRGC. La Fig. 32a y la Fig. 32b muestran una correlación de los Bits Más Significativos (MSB). Los puntos indicados como círculos rellenos representan correlaciones de unos y puntos designados como círculos en blanco representan correlaciones de ceros. De la misma manera, cada bit se correlaciona como se muestra en las figuras desde (a) hasta (h) en la Fig. 32, hasta que se correlacionan los Bits Menos Significativos (LSB). Como se muestra en la Fig. 32, la QAM modificada puede permitir la decisión de bits usando solamente los ejes I o Q como una QAM convencional, excepto para un bit que está próximo al MSB (Fig. 32c y Fig. 32d). Usando estas características, se puede hacer un receptor simple modificando parcialmente un receptor para QAM. Se puede implementar un receptor eficiente comprobando tanto los valores de I como de Q solamente cuando se determina el bit próximo al MSB y calculando solamente I o Q para el resto de bits. Este método se puede aplicar a una LLR Aproximada, una LLR Exacta, o una Decisión firme.

Usando QAM Modificada o MQAM, la cual usa las características del BRGC anterior, se puede hacer una Constelación no uniforme o NU-MQAM. En la ecuación anterior donde se usa una CDF Gaussiana, Pj se puede modificar para adaptarse a MQAM. Al igual que QAM, en MQAM, se pueden considerar dos PAM que tienen un eje l y eje Q. No obstante, a diferencia de QAM donde un número de puntos que corresponden a un valor de cada eje PAM son idénticos, el número de puntos cambia en MQAM. Si un número de puntos que corresponde al valor de orden j de PAM se define como nj en una MQAM donde existe un total de M puntos de constelación, entonces Pj se puede definir como sigue:

$$\int_{-\infty}^{x_j} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}} dx = p_j \qquad \qquad p_j = \frac{\sum_{i=0}^{i=j-1} n_i + \frac{n_j}{2}}{M}, \quad n_0 = 0$$
(Ec. 2)

Usando la Pj recientemente definida, la MQAM se puede transformar en una Constelación no uniforme. Pj se puede definir como sigue para el ejemplo de 256-MQAM.

$$p_{j} \in \left\{ \frac{2.5}{256}, \frac{10}{256}, \frac{22}{256}, \frac{36}{256}, \frac{51}{256}, \frac{67}{256}, \frac{84}{256}, \frac{102}{256}, \frac{119.5}{256}, \frac{136.5}{256}, \frac{154}{256}, \frac{172}{256}, \frac{189}{256}, \frac{205}{256}, \frac{234}{256}, \frac{246}{256}, \frac{253.5}{256} \right\}$$

La Fig. 33 es un ejemplo de transformación de MQAM en una Constelación no uniforme. La NU-MQAM hecha usando estos métodos puede conservar características de los receptores de MQAM con las coordenadas modificadas de cada PAM. De esta manera, se puede implementar un receptor eficiente. Además, se puede implementar un sistema más robusto al ruido que la NU-QAM previa. Para un sistema transmisión de difusión más eficiente, es posible la hibridación de MQAM y NU-MQAM. En otras palabras, se puede implementar un sistema más robusto al ruido usando MQAM para un entorno donde se usa un código de corrección de errores con la tasa de código alta y usando NU-MQAM de otro modo. Para tal caso, un transmisor puede permitir a un receptor tener información de la tasa de código de un código de corrección de errores usado actualmente y un tipo de modulación usado actualmente de manera que el receptor pueda demodular según la modulación usada actualmente.

5

10

15

40

La Fig. 34 muestra un ejemplo de un sistema de transmisión digital. Las entradas pueden comprender un número de flujos de MPEG-TS o flujos de GSE (Encapsulación General de Flujos). Un módulo de procesador de entrada 101 puede añadir parámetros de transmisión al flujo de entrada y realizar una programación para un módulo BICM 102. El módulo BICM 102 puede añadir redundancia e intercalar datos para la corrección de errores del canal de transmisión. Un formador de tramas 103 puede construir tramas añadiendo pilotos e información de señalización de capa física. Un modulador 104 puede realizar una modulación en los símbolos de entrada en métodos eficientes. Un procesador analógico 105 puede realizar varios procesos para convertir las señales digitales de entrada en señales analógicas de salida.

- La Fig. 35 muestra un ejemplo de un procesador de entrada. El flujo de MPEG-TS o de GSE de entrada se puede transformar mediante un preprocesador de entrada en un total de n flujos que se procesarán independientemente. Cada uno de esos flujos puede ser o bien una trama TS completa que incluye múltiples componentes de servicio o bien una trama TS mínima que incluye una componente de servicio (es decir, vídeo o audio). Además, cada uno de esos flujos puede ser un flujo de GSE que transmite o bien múltiples servicios o bien un único servicio.
- El módulo de interfaz de entrada 202-1 puede asignar un número de bits de entrada igual a la capacidad máxima del campo de datos de una trama en Banda Base (BB). Se puede insertar un rellenado para completar la capacidad de bloque de código LDPC/BCH. El módulo de sincronización del flujo de entrada 203-1 puede proporcionar un mecanismo para regenerar, en el receptor, el reloj del Flujo de Transporte (o Flujo Genérico empaquetado), a fin de garantizar las tasas de bit y el retardo constantes extremo a extremo.
- A fin de permitir que el Flujo de Transporte se recombine sin requerir memoria adicional en el receptor, los Flujos de Transporte de entrada se retardan por los compensadores de retardo 204-1~n considerando los parámetros de intercalado de los PLP de datos en un grupo y el PLP común correspondiente. Los módulos de eliminación de paquetes nulos 205-1~n pueden aumentar la eficiencia de transmisión eliminando el paquete nulo insertado para un caso de servicio VBR (tasa de bits variable). Los módulos de codificador de Comprobación de Redundancia Cíclica (CRC) 206-1~n pueden añadir paridad CRC para aumentar la fiabilidad de la transmisión de una trama en BB. Los módulos de inserción de cabecera en BB 207-1~n pueden añadir una cabecera de trama en BB a una parte de inicio de una trama en BB. La información que se puede incluir en la cabecera en BB se muestra en la Fig. 36.

Un Módulo fusionador/segmentador 208 puede realizar la segmentación de trama en BB desde cada PLP, fusionando las tramas en BB desde múltiples PLP, y programando cada trama en BB dentro de una trama de transmisión. Por lo tanto, el módulo fusionador/segmentador 208 puede sacar información de señalización de L1 que se refiere a la asignación del PLP en la trama. Por último, un módulo aleatorizador en BB 209 puede aleatorizar los flujos de bits de entrada para minimizar la correlación entre los bits dentro de los flujos de bits. Los módulos sombreados en la Fig. 35 son módulos usados cuando el sistema de transmisión usa un PLP único, los otros módulos en la Fig. 35 son módulos usados cuando el dispositivo de transmisión usa múltiples PLP.

La Fig. 37 muestra un ejemplo de módulo BICM. La Fig. 37a muestra el recorrido de los datos y la Fig. 37b muestra el recorrido de L1 del módulo de BICM. Un módulo codificador externo 301 y un módulo codificador interno 303 pueden añadir redundancia a los flujos de bits de entrada para corrección de errores. Un módulo intercalador externo 302 y un módulo intercalador interno 304 pueden intercalar bits para impedir un error de ráfaga. El módulo Intercalador externo 302 se puede omitir si la BICM es específicamente para DVB-C2. Un módulo demultiplexor de bits 305 puede controlar la fiabilidad de cada bit sacado desde el módulo intercalador interno 304. Un módulo correlacionador de símbolos 306 puede correlacionar los flujos de bits de entrada en flujos de símbolos. En este momento, es posible usar cualquiera de una QAM convencional, una MQAM que usa el BRGC antes mencionado para mejora del rendimiento, una NU-QAM que usa Modulación no uniforme, o una NU-MQAM que usa Modulación no uniforme aplicada con BRGC para mejora del rendimiento. Para construir un sistema que es más robusto frente al ruido, se pueden considerar combinaciones de modulaciones que usan MQAM y/o NU-MQAM dependiendo de la tasa de código del código de corrección de errores y la capacidad de la constelación. En este momento, el módulo

Correlacionador de símbolos 306 puede usar una constelación adecuada según la tasa de código y la capacidad de la constelación. La Fig. 39 muestra un ejemplo de tales combinaciones.

El caso 1 muestra un ejemplo de uso de NU-MQAM solamente a una tasa de código baja para una implementación simplificada del sistema. El caso 2 muestra un ejemplo de uso de una constelación optimizada a cada tasa de código. El transmisor puede enviar información acerca de la tasa de código del código de corrección de errores y la capacidad de la constelación al receptor de manera que el receptor pueda usar una constelación adecuada. La Fig. 40 muestra otro ejemplo de casos donde se considera compatibilidad entre sistemas convencionales. Además de los ejemplos, son posibles combinaciones adicionales para optimizar el sistema.

El módulo de Inserción de cabecera de ModCod 307 mostrado en la Fig. 37 puede tomar información de realimentación de Codificación y modulación adaptativa (ACM)/Codificación y modulación variable (VCM) y añadir información de parámetros usada en la codificación y la modulación a un bloque de FEC como cabecera. La cabecera de Tipo de modulación/Tasa de código (ModCod) puede incluir la siguiente información:

- * Tipo de FEC (1 bit) LDPC larga o corta
- * Tasa de código (3 bits)

20

25

30

35

40

- * Modulación (3 bits) hasta a 64K QAM
 - * Identificador de PLP (8 bits)

El módulo Intercalador de símbolos 308 puede realizar intercalado en el dominio de símbolos para obtener efectos de intercalado adicionales. Procesos similares realizados en el recorrido de los datos se pueden realizar en el recorrido de la señalización de L1 pero con parámetros posiblemente diferentes (301-1 ~ 308-1). En este punto, se puede usar un módulo de código acortado/perforado (303-1) para código interno.

La Fig. 38 muestra un ejemplo de codificación LDPC usando acortamiento/perforación. El proceso de acortamiento se puede realizar en bloques de entrada que tienen menos bits que un número de bits requerido para codificación LDPC de tantos bits cero requeridos para la codificación LDPC se puedan rellenar (301c). Los flujos de bits de entrada Rellenados con Ceros pueden tener bits de paridad a través de codificación LDPC (302c). En este momento, para los flujos de bits que corresponden a flujos de bits originales, los ceros se pueden eliminar (303c) y para los flujos de bits de paridad, se puede realizar una perforación (304c) según las tasas de código. Estos flujos de bits de información y flujos de bits de paridad procesados se pueden multiplexar en las secuencias originales y sacar (305c).

La Fig. 41 muestra una estructura de trama que comprende un preámbulo para señalización de L1 y un símbolo de datos para los datos de PLP. Se puede ver que el preámbulo y los símbolos de datos se generan cíclicamente, usando una trama como unidad. Los símbolos de datos comprenden un tipo 0 de PLP que se transmite usando una modulación/codificación fija y un tipo 1 de PLP que se transmite usando una modulación/codificación variable. Para el tipo 0 de PLP, información tal como modulación, tipo de FEC, y tasa de código FEC se transmiten en el preámbulo (ver la Fig. 42 Inserción de cabecera de trama 401). Para el tipo 1 de PLP, la información correspondiente se puede transmitir en la cabecera de bloque de FEC de un símbolo de datos (ver la Fig. 37 Inserción de cabecera de ModCod 307). Mediante la separación de los tipos de PLP, la sobrecarga de ModCod se puede reducir en un 3~4% de una tasa de transmisión total, para el tipo 0 de PLP que se transmite a una tasa de bit fija. En un receptor, para un PLP de modulación/codificación fija del tipo 0 de PLP, el Extractor de cabecera de trama r401 mostrado en la Fig. 63 puede extraer información sobre la Modulación y la tasa de código FEC y proporcionar la información extraída a un módulo de decodificación BICM. Para un PLP de modulación/codificación variable del tipo 1 de PLP, los módulos de extracción de ModCod, r307 y r307-1 mostrados en la Fig. 64 pueden extraer y proporcionar los parámetros necesarios para una decodificación BICM.

La Fig. 42 muestra un ejemplo de un formador de tramas. Un módulo de inserción de cabecera de trama 401 puede formar una trama a partir de los flujos de símbolos de entrada y puede añadir una cabecera de trama en la parte delantera de cada trama transmitida. La cabecera de trama puede incluir la siguiente información:

- * Número de canales unidos (4 bits)
 - * Intervalo de guarda (2 bits)
 - * PAPR (2 bits)
 - * Patrón Piloto (2 bits)
 - * Identificación del Sistema Digital (16 bits)

- * Identificación de trama (16 bits)
- * Longitud de trama (16 bits) número de símbolos de Multiplexación por División de Frecuencia Ortogonal (OFDM) por trama
- * Longitud de supertrama (16 bits) número de tramas por supertrama
- 5 * número de PLP (8 bits)
 - * para cada PLP

identificación de PLP (8 bits)

Id de unión de canales (4 bits)

inicio de PLP (9 bits)

10 tipo de PLP (2 bits) - PLP común u otros

tipo de carga útil de PLP (5 bits)

tipo de MC (1 bit) - modulación y codificación fija/variable

si el tipo de MC == modulación y codificación fija

tipo de FEC (1 bit) - LDPC larga o corta

Tasa de código (3 bits)

Modulación (3 bits) - hasta 64K QAM

fin sí;

Número de canales de ranura (2 bits)

para cada ranura

20 Inicio de ranura (9 bits)

Anchura de ranura (9 bits)

fin para;

anchura de PLP (9 bits) - número máximo de bloques de FEC de PLP

tipo de intercalado en el tiempo de PLP (2 bits)

25 fin para;

30

* CRC-32 (32 bits)

Se supone un entorno de unión de canales para una información de L1 transmitida en la Cabecera de trama y los datos que corresponden a cada segmento de datos se definen como PLP. Por lo tanto, se requiere una información tal como el identificador de PLP, el identificador de unión de canales, y la dirección de inicio de PLP para cada canal usado en la unión. Una realización de esta invención sugiere transmitir el campo de ModCod en la cabecera de trama FEC si el tipo de PLP soporta modulación/codificación variable y transmitir el campo de ModCod en la Cabecera de trama si el tipo de PLP soporta modificación/codificación fija para reducir la sobrecarga de señalización. Además, si existe una Banda de ranura para cada PLP, transmitiendo la dirección de inicio de la Ranura y su anchura, puede llegar a ser innecesario decodificar las portadoras correspondientes en el receptor.

- La Fig. 43 muestra un ejemplo de Patrón Piloto 5 (PP5) aplicado en un entorno de unión de canales. Como se muestra, si las posiciones de SP son coincidentes con las posiciones piloto de preámbulo, puede darse una estructura de piloto irregular.
- La Fig. 43a muestra un ejemplo de módulo de inserción de piloto 404 como se muestra en la Fig. 42. Como se representa en la Fig. 43, si se usa una banda de frecuencia única (por ejemplo, de 8 MHz), el ancho de banda disponible es de 7,61 MHz, pero si se unen múltiples bandas de frecuencia, las bandas de guarda se pueden eliminar, de esta manera, puede aumentar extremadamente la eficiencia de frecuencia. La Fig. 43b es un ejemplo de

módulo de inserción de preámbulo 504 como se muestra en la Fig. 51 que se transmite en la parte delantera de la trama e incluso con unión de canales, el preámbulo tiene una tasa de repetición de 7,61 MHz, que es el ancho de banda del bloque de L1. Esta es una estructura que considera el ancho de banda de un sintonizador que realiza la exploración de canal inicial.

- Existen Patrones Piloto tanto para el Preámbulo como los Símbolos de Datos. Para el símbolo de datos, se pueden usar patrones piloto dispersos (SP). El Patrón Piloto 5 (PP5) y el Patrón Piloto 7 (PP7) de T2 pueden ser buenos candidatos para interpolación solamente en frecuencia. El PP5 tiene x=12, y=4, z=48 para Gl=1/64 y el PP7 tiene x=24, y=4, z=96 para Gl=1/128. También es posible una interpolación en el tiempo adicional para una mejor estimación de canal. Los patrones piloto para el preámbulo pueden cubrir todas las posiciones de piloto posibles para la adquisición inicial de canal. Además, las posiciones de piloto de preámbulo deberían ser coincidentes con las posiciones de SP y se desea un patrón piloto único tanto para el preámbulo como el SP. También se podrían usar pilotos de preámbulo para interpolación en el tiempo y cada preámbulo podría tener un patrón piloto idéntico. Estos requerimientos son importantes para detección C2 en la exploración y necesarios para la estimación del desplazamiento de frecuencia con correlación de secuencia de aleatorización. En un entorno de unión de canales, la coincidencia en las posiciones de piloto también se debería mantener para unión de canales debido a que la estructura de piloto irregular puede degradar el rendimiento de la interpolación.
- En detalle, si una distancia z entre pilotos dispersos (SP) en un símbolo OFDM es de 48 y si una distancia y entre los SP correspondientes a una portadora de SP específica a lo largo del eje de tiempo es de 4, una distancia efectiva x después de la interpolación en el tiempo llega a ser de 12. Esto es cuando una fracción del intervalo de guarda (GI) es 1/64. Si la fracción del GI es 1/128, se pueden usar x=24, y=4, y z=96. Si se usa unión de canales, las posiciones de SP se pueden hacer coincidentes con las posiciones de piloto de preámbulo generando puntos no continuos en la estructura de piloto disperso.
- En este momento, las posiciones de piloto de preámbulo pueden ser coincidentes con todas las posiciones de SP de símbolo de datos. Cuando se usa unión de canales, el segmento de datos donde se transmite un servicio, se puede determinar con independencia de la granularidad del ancho de banda de 8 MHz. No obstante, para reducir la sobrecarga del direccionamiento del segmento de datos, se puede elegir iniciar la transmisión desde la posición de SP y finalizar en la posición de SP.
- Cuando un receptor recibe tales SP, si es necesario, el módulo de estimación de canal r501 mostrado en la Fig. 62 puede realizar una interpolación en el tiempo para obtener los pilotos mostrados en las líneas de puntos en la Fig. 43 y realizar una interpolación en frecuencia. En este momento, para puntos no continuos de cuyos intervalos se indican como 32 en la Fig. 43, se puede implementar o bien realizar interpolaciones en la izquierda y derecha separadamente o bien realizar interpolaciones solamente en un lado luego realizar la interpolación en el otro lado usando las posiciones de piloto ya interpoladas de las cuales el intervalo es 12 como punto de referencia. En este momento, la anchura del segmento de datos puede variar dentro de 7,61 MHz, de esta manara, un receptor puede minimizar el consumo de potencia realizando una estimación de canal y decodificando solamente las subportadoras necesarias.
 - La Fig. 44 muestra otro ejemplo de PP5 aplicado en el entorno de unión de canales o una estructura de SP para mantener la distancia efectiva x como 12 para evitar la estructura de SP irregular mostrada en la Fig. 43 cuando se usa unión de canales. La Fig. 44a es una estructura de SP para símbolo de datos y la Fig. 44b es una estructura de SP para símbolo de preámbulo.

40

45

50

- Como se muestra, si la distancia de SP se mantiene coherente en el caso de unión de canales, no habrá problema en la interpolación en frecuencia pero las posiciones de piloto entre un símbolo de datos y preámbulo pueden no ser coincidentes. En otras palabras, esta estructura no requiere estimación de canal adicional para una estructura de SP irregular, no obstante, las posiciones de SP usadas en unión de canales y las posiciones de piloto de preámbulo llegan a ser diferentes para cada canal.
- La Fig. 45 muestra una nueva estructura de SP o PP5' para proporcionar una solución a los dos problemas antes mencionados en el entorno de unión de canales. Específicamente, una distancia de piloto de x=16 pueden resolver esos problemas. Para conservar la densidad de piloto o para mantener la misma sobrecarga, un PP5' puede tener x=16, y=3, z=48 para GI=1/64 y un PP7' puede tener x=16, y=6, z=96 para GI=1/128. La capacidad de interpolación solamente en frecuencia todavía se puede mantener. Las posiciones de piloto se representan en la Fig. 45 para comparación con la estructura de PP5.
- La Fig. 46 muestra un ejemplo de un nuevo Patrón SP o estructura de PP5' en un entorno de unión de canales. Como se muestra en la figura 46, si se usa o bien un único canal o bien unión de canales, se puede proporcionar una distancia de piloto efectiva de x=16. Además, debido a que las posiciones de SP se pueden hacer coincidentes con las posiciones de piloto de preámbulo, se puede evitar el deterioro de la estimación de canal causado por la irregularidad de SP o las posiciones de SP no coincidentes. En otras palabras, no existe ninguna posición de SP irregular para el interpolador en frecuencia y se proporciona coincidencia entre el preámbulo y las posiciones de SP.

Por consiguiente, los nuevos patrones de SP propuestos pueden ser ventajosos porque el patrón SP único se puede usar tanto para un canal único como unido; no se puede causar una estructura de piloto irregular, de esta manera es posible una buena estimación de canal; tanto el preámbulo como las posiciones de piloto de SP se pueden mantener coincidentes; la densidad de piloto se puede mantener la misma que para el PP5 y el PP7 respectivamente; y la Capacidad de interpolación solamente de frecuencia también se puede conservar.

Además, la estructura de preámbulo puede cumplir los requerimientos de manera que las posiciones de piloto de preámbulo deberían cubrir todas las posiciones de SP posibles para la adquisición del canal inicial; el número máximo de portadoras debería ser de 3.409 (7,61 MHz) para la exploración inicial; se deberían usar exactamente los mismos patrones piloto y secuencia de aleatorización para detección C2; y no se requiere un preámbulo de detección específico como P1 en T2.

En términos de relación con la estructura de trama, la granularidad de posición del segmento de datos se puede modificar a 16 portadoras en lugar de 12, de esta manera, puede darse menos sobrecarga de direccionamiento de posición y puede no ser esperado otro problema con respecto a la condición de segmento de datos, condición de intervalo Nulo etc.

- Por lo tanto, en el módulo de estimación de canal r501 de la Fig. 62, se pueden usar pilotos en cada preámbulo cuando se realiza una interpolación en tiempo del SP de símbolo de datos. Por lo tanto, se pueden mejorar la adquisición de canal y la estimación de canal en los límites de la trama.
- Ahora, con respecto a los requerimientos relacionados con el preámbulo y la estructura de piloto, hay consenso en que deberían coincidir las posiciones de pilotos de preámbulo y SP con independencia de la unión de canales; el número de portadoras totales en el bloque de L1 debería ser divisible por la distancia de piloto para evitar una estructura irregular en el borde de la banda; los bloques de L1 se deberían repetir en el dominio de la frecuencia; y los bloques de L1 deberían ser siempre decodificables en una posición de ventana de sintonizador arbitraria. Requerimientos adicionales serían que los patrones y las posiciones de piloto se deberían repetir en períodos de 8 MHz; se debería estimar el desplazamiento de frecuencia portadora correcto sin el conocimiento de la unión de canales; y la decodificación (reordenamiento) de L1 es imposible antes de que se compense el desplazamiento de frecuencia.
- La Fig. 47 muestra una relación entre el símbolo de datos y el preámbulo cuando se usan las estructuras de preámbulo que se muestran en la Fig. 52 y la Fig. 53. El bloque de L1 se puede repetir en períodos de 6 MHz. Para decodificación de L1, se deberían encontrar tanto un desplazamiento de frecuencia como un Patrón de cambio de preámbulo. La decodificación de L1 no es posible en una posición del sintonizador arbitraria sin información de unión de canales y un receptor no puede diferenciar entre un valor de cambio de preámbulo y un desplazamiento de frecuencia.
- De esta manera, un receptor, específicamente para el Extractor de cabecera de trama r401 mostrado en la Fig. 63 para realizar la decodificación de señal de L1, necesita ser obtenida la estructura de unión de canales. Debido a que se conoce la cantidad de cambio de preámbulo esperada en dos regiones sombreadas verticalmente en la Fig. 47, el módulo de sincronización de tiempo/frecuencia r505 en la Fig. 62 puede estimar el desplazamiento de la frecuencia portadora. En base a la estimación, el recorrido de la señalización de L1 (r308-1 ~ r301-1) en la Fig. 64 puede decodificar la L1.
- La Fig. 48 muestra una relación entre un símbolo de datos y un preámbulo cuando se usa la estructura de preámbulo como se muestra en la Fig. 55. El bloque de L1 se puede repetir en períodos de 8 MHz. Para la decodificación de L1, necesita ser encontrado el desplazamiento de frecuencia solamente y puede no ser requerido el conocimiento de la unión de canales. El desplazamiento de frecuencia se puede estimar fácilmente usando una secuencia conocida de la Secuencia Binaria Pseudo Aleatoria (PRBS). Como se muestra en la Fig. 48, el preámbulo y los símbolos de datos están alineados, de esta manera, puede llegar a ser innecesaria una búsqueda de sincronización adicional. Por lo tanto, para un receptor, específicamente para el Módulo extractor de cabecera de trama r401 mostrado en la Fig. 63, es posible que solamente necesite ser obtenido un pico de correlación con la secuencia de aleatorización piloto para realizar la decodificación de señal de L1. El módulo de sincronización de tiempo/frecuencia r505 en la Fig. 62 puede estimar el desplazamiento de la frecuencia portadora desde la posición pico.
- La Fig. 49 muestra un ejemplo de perfil de retardo de canal por cable.

5

10

55

Desde el punto de vista del diseño de piloto, el GI actual ya sobreprotege la dispersión de retardo del canal por cable. En el caso peor, rediseñar el modelo de canal puede ser una opción. Para repetir el patrón exactamente cada 8 MHz, la distancia de piloto debería ser un divisor de 3.584 portadoras (z=32 o 56). Una densidad de piloto de z=32 puede aumentar la sobrecarga de piloto, de esta manera, se puede elegir z=56. Una cobertura de retardo ligeramente menor puede no ser importante en un canal por cable. Por ejemplo, puede ser de 8 μs para el PP5' y 4 μs para el PP7' comparado con 9,3 μs (PP5) y 4,7 μs (PP7). Se pueden cubrir retardos significativos por ambos

patrones piloto incluso en el caso peor. Para la posición de piloto de preámbulo, no son necesarias más que todas las posiciones de SP en el símbolo de datos.

Si se puede ignorar el recorrido del retardo de -40 dB, la dispersión de retardo real puede llegar a ser de 2,5 μs, 1/64 GI= 7 μs, o 1/128 GI = 3,5 μs. Esto muestra que el parámetro de distancia de piloto, z=56 puede ser un valor lo bastante bueno. Además, z=56 puede ser un valor conveniente para la estructuración del patrón piloto que permite la estructura de preámbulo mostrada en la Fig. 48.

5

55

La Fig. 50 muestra una estructura de piloto disperso que usa z=56, z=112 que se construye en el módulo de inserción de piloto 404 en la Fig. 42. Se proponen PP5' (x=14, y=4, z=56) y PP7' (x=28, y=4, z=112). Se podrían insertar portadoras de borde para el cierre del borde.

- Como se muestra en la Fig. 50, los pilotos están alineados a 8 MHz de cada borde de la banda, cada posición de piloto y estructura de piloto se puede repetir cada 8 MHz. De esta manera, esta estructura puede soportar la estructura de preámbulo mostrada en la Fig. 48. Además, se puede usar una estructura de piloto común entre el preámbulo y los símbolos de datos. Por lo tanto, el módulo de estimación de canal r501 en la Fig. 62 puede realizar una estimación de canal usando interpolación en el preámbulo y los símbolos de datos debido a que no puede darse un patrón piloto irregular, con independencia de la posición de la ventana que se decide por las ubicaciones de segmento de datos. En este momento, usar solamente interpolación de frecuencia puede ser suficiente para compensar la distorsión de canal a partir de la dispersión de retardo. Si se realiza adicionalmente una interpolación en el tiempo, se puede realizar una estimación de canal más precisa.
- Por consiguiente, en el nuevo patrón piloto propuesto, la posición y el patrón piloto se pueden repetir en base a un período de 8 MHz. Un patrón piloto único se puede usar tanto para el preámbulo como los símbolos de datos. La decodificación de L1 puede ser posible siempre sin el conocimiento de la unión de canales. Además, el patrón piloto propuesto puede no afectar las partes en común con T2 debido a que se puede usar la misma estrategia de piloto del patrón piloto disperso; T2 ya usa 8 patrones piloto diferentes; y puede no ser aumentada la complejidad del receptor significativamente por los patrones piloto modificados. Para una secuencia de aleatorización de piloto, el período de PRBS puede ser 2.047 (secuencia m); la generación de PRBS se puede reiniciar cada 8 MHz, de los cuales el período es 3.584; la tasa de repetición de piloto de 56 puede ser también coprima con 2.047; y puede no esperarse ningún problema de PAPR.
- La Fig. 51 muestra un ejemplo de un modulador basado en OFDM. Los flujos de símbolos de entrada se pueden transformar en el dominio del tiempo por el módulo de IFFT 501. Si es necesario, se puede reducir la relación de potencia pico a media (PAPR) en el módulo de reducción de PAPR 502. Para los métodos de PAPR, se puede usar una Extensión de constelación activa (ACE) o reserva de tono. El módulo de inserción de GI 503 puede copiar una última parte del símbolo OFDM efectivo para llenar el intervalo de quarda en forma de prefijo cíclico.
- El módulo de inserción de preámbulo 504 puede insertar un preámbulo en la parte delantera de cada trama transmitida de manera que un receptor pueda detectar la señal digital, la trama y adquirir la adquisición de desplazamiento de tiempo/frecuencia. En este momento, la señal de preámbulo puede realizar una señalización de capa física tal como el tamaño de FFT (3 bits) y el Tamaño de intervalo de guarda (3 bits). El módulo de Inserción de preámbulo 504 se puede omitir si el modulador es específicamente para DVB-C2.
- La Fig. 52 muestra un ejemplo de una estructura de preámbulo para unión de canales, generada en el módulo de inserción de preámbulo 504 en la Fig. 51. Un bloque de L1 completo debería ser "siempre decodificable" en cualquier posición de la ventana de sintonización arbitraria de 7,61 MHz y no debería darse ninguna pérdida de señalización de L1 con independencia de la posición de la ventana del sintonizador. Como se muestra, los bloques de L1 se pueden repetir en el dominio de la frecuencia en períodos de 6 MHz. El símbolo de datos puede ser de unión de canales para cada 8 MHz. Si, para la decodificación de L1, un receptor usa un sintonizador tal como el sintonizador r603 representado en la Fig. 61 que usa un ancho de banda de 7,61 MHz, el Extractor de cabecera de trama r401 en la Fig. 63 necesita reorganizar el bloque de L1 cambiado cíclico recibido (Fig. 53) a su forma original. Este reordenamiento es posible debido a que el bloque de L1 se repite para cada bloque de 6MHz. La Fig. 53a se puede reordenar en la Fig. 53b.
- La Fig. 54 muestra un proceso para diseñar un preámbulo más optimizado. La estructura de preámbulo de la Fig. 52 usa solamente 6MHz del ancho de banda total del sintonizador de 7,61 MHz para la decodificación de L1. En términos de eficiencia espectral, el ancho de banda del sintonizador de 7,61 MHz no se utiliza completamente. Por lo tanto, puede haber una optimización adicional en eficiencia espectral.
 - La Fig. 55 muestra otro ejemplo de estructura de preámbulo o estructura de símbolos de preámbulo para eficiencia espectral completa, generada en el módulo de Inserción de Cabecera de Trama 401 en la Fig. 42. Al igual que el símbolo de datos, los bloques de L1 se pueden repetir en el dominio de la frecuencia en períodos de 8 MHz. Un bloque de L1 completo es todavía "siempre decodificable" en cualquier posición de la ventana de sintonización arbitraria de 7,61 MHz. Después de la sintonización, los datos de 7,61 MHz se pueden considerar como un código perforado virtualmente. Tener exactamente el mismo ancho de banda tanto para el preámbulo como los símbolos de

datos y exactamente la misma estructura de piloto tanto para el preámbulo como los símbolos de datos puede maximizar la eficiencia espectral. Se pueden mantener sin cambios otros rasgos tales como la propiedad cambiada cíclica y no enviar el bloque de L1 en caso de ningún segmento de datos. En otras palabras, el ancho de banda de los símbolos de preámbulo puede ser idéntico al ancho de banda de los símbolos de datos o, como se muestra en la Fig. 57, el ancho de banda de los símbolos de preámbulo puede ser el ancho de banda del sintonizador (aquí, es de 7,61 MHz). El ancho de banda del sintonizador se puede definir como un ancho de banda que corresponde a un número de portadoras activas totales cuando se usa un único canal. Es decir, el ancho de banda del símbolo de preámbulo puede corresponder al número de portadoras activas totales (aquí, es de 7,61 MHz).

5

25

30

- La Fig. 56 muestra un código perforado virtualmente. Los datos de 7,61 MHz entre el bloque de L1 de 8 MHz se pueden considerar como codificados perforados. Cuando un sintonizador r603 mostrado en la Fig. 61 usa un ancho de banda de 7,61 MHz para la decodificación de L1, el Extractor de cabecera de trama r401 en la Fig. 63 necesita reorganizar el bloque de L1 cambiado cíclico, recibido en la forma original como se muestra en la Fig. 56. En este momento, la decodificación de L1 se realiza usando el ancho de banda entero del sintonizador. Una vez que se reordena el bloque de L1, un espectro del bloque de L1 reordenado puede tener una región en blanco dentro del espectro como se muestra en el lado superior derecho de la Fig. 56 debido a que un tamaño original del bloque de L1 es de ancho de banda de 8 MHz.
- Una vez que la región en blanco se rellena de ceros, o bien después del desintercalado en el dominio de símbolos por el desintercalador en frecuencia r403 en la Fig. 63 o mediante el desintercalador de símbolos r308-1 en la Fig. 64 o bien después del desintercalado en el dominio de bits por el descorrelacionador de símbolos r306-1, el multiplexor de bits r305-1, y el desintercalador interno r304-1 en la Fig. 64, el bloque puede tener una forma que parece estar perforada como se muestra en el lado inferior derecho de la Fig. 56.
 - Este bloque de L1 se puede decodificar en el módulo de decodificación perforado/acortado r303-1 en la Fig. 64. Usando estas estructuras de preámbulo, se puede utilizar el ancho de banda del sintonizador entero, de esta manera se pueden aumentar la eficiencia espectral y la ganancia de codificación. Además, se pueden usar un ancho de banda idéntico y una estructura de piloto para el preámbulo y los símbolos de datos.

Además, si el ancho de banda de preámbulo o el ancho de banda de los símbolos de preámbulo se fija como el ancho de banda del sintonizador como se muestra en la Fig. 58, (es de 7,61 MHz en el ejemplo), se puede obtener un bloque de L1 completo después de la reordenación incluso sin perforación. En otras palabras, para una trama que tiene símbolos de preámbulo, en donde los símbolos de preámbulo tienen al menos un bloque de capa 1 (L1), se puede decir que, el bloque de L1 tiene 3.408 subportadoras activas y las 3.408 subportadoras activas corresponden a 7,61 MHz de la banda de Radiofrecuencia (RF) de 8MHz.

De esta manera, se pueden maximizar la eficiencia espectral y el rendimiento de decodificación de L1. En otras palabras, en un receptor, se puede realizar decodificación en el módulo de decodificación perforado/acortado r303-1 en la Fig.64, después de realizar solamente desintercalado en el dominio de símbolos.

- Por consiguiente, la nueva estructura de preámbulo propuesta puede ser ventajosa porque es completamente compatible con el preámbulo usado previamente excepto que el ancho de banda es diferente; los bloques de L1 se repiten en períodos de 8 MHz; el bloque de L1 puede ser siempre decodificable con independencia de la posición de la ventana del sintonizador; se puede usar el ancho de banda completo del sintonizador para la decodificación de L1; la eficiencia espectral máxima puede garantizar más ganancia de codificación; el bloque de L1 incompleto se puede considerar como codificado perforado; se puede usar la misma y simple estructura de piloto tanto para el preámbulo como los datos; y se puede usar un ancho de banda idéntico tanto para el preámbulo como los datos.
 - La Fig. 59 muestra un ejemplo de un procesador analógico. Un módulo DAC 601 puede convertir una entrada de señal digital en señal analógica. Después de que el ancho de banda de frecuencia de transmisión se convierte ascendentemente (602) y se filtra analógicamente (603) se puede transmitir la señal.
- La Fig. 60 muestra un ejemplo de un sistema de receptor digital. La señal recibida se convierte en señal digital en un módulo de proceso analógico r105. Un demodulador r104 puede convertir la señal en datos en el dominio de la frecuencia. Un analizador sintáctico de tramas r103 puede eliminar los pilotos y las cabeceras y permitir la selección de la información de servicio que necesita ser decodificada. Un demodulador BICM r102 puede corregir errores en el canal de transmisión. Un procesador de salida r101 puede restaurar el flujo de servicio y la información de temporización transmitidos originalmente.
 - La Fig. 61 muestra un ejemplo de procesador analógico usado en el receptor. Un módulo Sintonizador/AGC r603 puede seleccionar el ancho de banda de frecuencia deseado a partir de la señal recibida. Un módulo de conversión descendente r602 puede restaurar la banda base. Un módulo ADC r601 puede convertir la señal analógica en señal digital.
- La Fig. 62 muestra un ejemplo de demodulador. Un módulo de detección de trama r506 puede detectar el preámbulo, comprobar si existe una señal digital correspondiente, y detectar un inicio de una trama. Un módulo de

sincronización de tiempo/frecuencia r505 puede realizar la sincronización en los dominios del tiempo y de la frecuencia. En este momento, para sincronización en el dominio del tiempo, se puede usar una correlación del intervalo de guarda. Para sincronización en dominio de la frecuencia, se puede usar la correlación o se puede estimar el desplazamiento a partir de la información de la fase de una subportadora que se transmite en el dominio de la frecuencia. Un módulo de extracción de preámbulo r504 puede extraer el preámbulo de la parte delantera de la trama detectada. Un módulo de extracción de GI r503 puede extraer el intervalo de guarda. Un módulo de FFT r501 puede transformar una señal en el dominio del tiempo en una señal en el dominio de la frecuencia. Un módulo de estimación/ecualización de canal r501 puede compensar errores estimando la distorsión en el canal de transmisión usando el símbolo piloto. El módulo de Extracción de preámbulo r504 se puede omitir si el demodulador es específicamente para DVB-C2.

5

10

15

20

25

30

35

40

45

50

55

La Fig. 63 muestra un ejemplo de analizador sintáctico de tramas. Un módulo de extracción de piloto r404 puede extraer un símbolo piloto. Un módulo de desintercalado en frecuencia r403 puede realizar el desintercalado en el dominio de la frecuencia. Un fusionador de símbolo OFDM r402 puede restaurar una trama de datos a partir de los flujos de símbolos transmitidos en símbolos OFDM. Un módulo de extracción de cabecera de trama r401 puede extraer la señalización de la capa física a partir de la cabecera de cada trama transmitida y eliminar la cabecera. La información extraída se puede usar como parámetros para los siguientes procesos en el receptor.

La Fig. 64 muestra un ejemplo de un demodulador BICM. La Fig. 64a muestra un recorrido de los datos y la Fig. 64b muestra un recorrido de la señalización de L1. Un desintercalador de símbolos r308 puede realizar el desintercalado en el dominio de símbolos. Un extractor de ModCod r307 puede extraer los parámetros de ModCod de la parte delantera de cada trama en BB y poner a disposición los parámetros para los siguientes procesos de decodificación y demodulación adaptativa/variable. Un Descorrelacionador de símbolos r306 puede descorrelacionar los flujos de símbolos de entrada en flujos de Relación de Verosimilitud Logarítmica (LLR) de bits. Los Flujos de LLR de bits de salida se pueden calcular usando una constelación usada en un Correlacionador de símbolos 306 del transmisor como punto de referencia. En este punto, cuando se usa la MQAM o NU-MQAM antes mencionadas, calculando tanto el eje I como el eje Q cuando se calcula el bit más cercano del MSB y calculando o bien el eje I o bien el eje Q cuando se calcula el resto de bits, se puede implementar un descorrelacionador de símbolos eficiente. Este método se puede aplicar, por ejemplo, a una LLR Aproximada, una LLR Exacta, o una Decisión firme.

Cuando se usa una constelación optimizada según la capacidad de la constelación y la tasa de código del corrección de errores en el Correlacionador de símbolos 306 del transmisor, el Descorrelacionador de símbolos r306 del receptor puede obtener una constelación que usa la tasa de código y la información de la capacidad de la constelación transmitida desde el transmisor. El multiplexor de bits r305 del receptor puede realizar una función inversa del demultiplexor de bits 305 del transmisor. El Desintercalador interno r304 y el desintercalador externo r302 del receptor pueden realizar funciones inversas del intercalador interno 304 y el intercalador externo 302 del transmisor, respectivamente para obtener el flujo de bits en su secuencia original. El desintercalador externo r302 se puede omitir si el demodulador BICM es específicamente para DVB-C2.

El decodificador interno r303 y el decodificador externo r301 del receptor pueden realizar procesos de decodificación correspondientes al codificador interno 303 y el codificador externo 301 del transmisor, respectivamente, para corregir errores en el canal de transmisión. Procesos similares a los realizados en el recorrido de los datos se pueden realizar en el recorrido de la señalización de L1, pero con diferentes parámetros (r308-1 ~ r301-1). En este punto, como se explicó en la parte del preámbulo, se puede usar un módulo de código acortado/perforado r303-1 para la decodificación de señal de L1.

La Fig. 65 muestra un ejemplo de decodificación LDPC usando acortamiento/perforación. Un demultiplexor r301a puede sacar separadamente la parte de información y la parte de paridad del código sistemático a partir de los flujos de bits de entrada. Para la parte de información, se puede realizar un rellenado de ceros (r302a) según un número de flujos de bits de entrada del decodificador LDPC, para la parte de paridad, los flujos de bits de entrada (r303a) para el decodificador LDPC se pueden generar desperforando la parte perforada. La decodificación LDPC (r304a) se puede realizar sobre flujos de bits generados, se pueden eliminar y sacar (r305a) ceros en la parte de información.

La Fig. 66 muestra un ejemplo de procesador de salida. Un desaleatorizador en BB r209 puede restaurar los flujos de bits aleatorizados (209) en el transmisor. Un Divisor r208 puede restaurar las tramas en BB que corresponden a múltiples PLP que se multiplexan y transmiten desde el transmisor según el recorrido de PLP. Para cada recorrido de PLP, un extractor de cabecera en BB r207-1~n puede extraer la cabecera que se transmite en la parte delantera de la trama en BB. Un decodificador de CRC r206-1~n puede realizar la decodificación CRC y poner a disposición las tramas en BB fiables para una selección. Unos módulos de Inserción de paquetes nulos r205-1~n pueden restaurar los paquetes nulos que fueron extraídos para una mayor eficiencia de transmisión en su ubicación original. Unos módulos de Recuperación de retardo r204-1~n pueden restaurar un retardo que existe entre cada recorrido de

Unos módulos de recuperación de reloj de salida r203-1~n pueden restaurar la temporización original del flujo de servicio a partir de la información de temporización transmitida desde los módulos de sincronización de flujos de

entrada 203-1~n. Unos módulos de interfaz de salida r202-1~n pueden restaurar los datos en el paquete de TS/GS a partir de los flujos de bits de entrada que se segmentan en una trama en BB. Unos módulos de proceso posterior de salida r201-1~n pueden restaurar múltiples flujos de TS/GS en un flujo de TS/GS completo, si es necesario. Los bloques sombreados mostrados en la Fig. 66 representan módulos que se pueden usar cuando se procesa un PLP único en un momento y el resto de los bloques representan módulos que se pueden usar cuando se procesan múltiples PLP al mismo tiempo.

5

10

15

20

55

Los patrones piloto de preámbulo se diseñaron cuidadosamente para evitar el aumento de la PAPR, de esta manera, necesita ser considerado si la tasa de repetición de L1 puede aumentar la PAPR. El número de bits de información de L1 varía dinámicamente según la unión de canales, el número de los PLP, etc. En detalle, es necesario considerar cosas tales como que el tamaño de bloque de L1 fijo puede introducir una sobrecarga innecesaria; la señalización de L1 se debería proteger más firmemente que los símbolos de datos; y el intercalado en el tiempo del bloque de L1 puede mejorar la robustez sobre el deterioro de canal tal como la necesidad de ruido impulsivo.

Para una tasa de repetición de bloque de L1 de 8 MHz, como se muestra en la Fig. 67, la eficiencia espectral completa (aumento de BW del 26,8%) se presenta con una perforación virtual pero la PAPR se puede aumentar dado que el ancho de banda de L1 es el mismo que aquél de los símbolos de datos. Para la tasa de repetición de 8 MHz, se puede usar un intercalado en frecuencia 4K-FFT DVB-T2 para las partes en común y el mismo patrón puede repetirse a sí mismo en un período de 8 MHz después del intercalado.

Para una tasa de repetición de bloque de L1 de 6 MHz, como se muestra en la Fig. 68, se puede presentar una eficiencia espectral reducida sin perforado virtual. Un problema similar de PAPR que para el caso de 8 MHz puede darse dado que los anchos de banda de L1 y de símbolo de datos comparten LCM=24 MHz. Para la tasa de repetición de 6 MHz, se puede usar el intercalado en frecuencia 4K-FFT DVB-T2 para las partes en común y el mismo patrón puede repetirse a sí mismo en un período de 24 MHz después del intercalado.

La Fig. 69 muestra una nueva tasa de repetición del bloque de L1 de 7,61 MHz o del ancho de banda de sintonizador completo. Se puede obtener una eficiencia espectral completa (aumento de BW del 26,8%) sin perforación virtual. Puede no haber un problema de PAPR dado que los anchos de banda de L1 y de símbolos de datos comparten LCM ≈ 1.704 MHz. Para la tasa de repetición de 7,61 MHz, se puede usar el intercalado en frecuencia 4K-FFT DVB-T2 para las partes en común y el mismo patrón puede repetirse a sí mismo en períodos de alrededor de 1.704 MHz después del intercalado.

La Fig. 70 es un ejemplo de señalización de L1 que se transmite en la cabecera de trama. Cada información en la señalización de L1 se puede transmitir al receptor y se puede usar como un parámetro de decodificación. Especialmente, la información se puede usar en el recorrido de la señal de L1 mostrado en la Fig. 64 y los PLP se pueden transmitir en cada segmento de datos. Se puede obtener una robustez aumentada para cada PLP.

La Fig. 72 es un ejemplo de un intercalador de símbolos 308-1 como se muestra en el recorrido de la señalización de L1 en la Fig. 37 y también puede ser un ejemplo de su correspondiente desintercalador de símbolos r308-1 como se muestra en el recorrido de la señalización de L1 en la Fig. 64. Los bloques con líneas inclinadas representan bloques de L1 y los bloques lisos representan portadoras de datos. Los bloques de L1 se pueden transmitir no solamente dentro de un único preámbulo, sino que también se pueden transmitir dentro de múltiples bloques OFDM. Dependiendo del tamaño del bloque de L1, el tamaño del bloque de intercalado puede variar. En otras palabras, el num_L1_sym y la extensión de L1 pueden ser diferentes uno de otro. Para minimizar sobrecarga innecesaria, los datos se pueden transmitir dentro del resto de las portadoras de los símbolos OFDM donde se transmite el bloque de L1. En este punto, se puede garantizar una eficiencia espectral completa debido a que el ciclo de repetición del bloque de L1 es todavía un ancho de banda de sintonizador completo. En la Fig. 72, los números en bloques con líneas inclinadas representan el orden de los bits dentro de un único bloque de LDPC.

Por consiguiente, cuando los bits se escriben en una memoria de intercalado en la dirección de las filas según un índice de símbolo como se muestra en la Fig. 72 y se leen en la dirección de las columnas según un índice de portadora, se puede obtener un efecto de intercalado de bloque. En otras palabras, un bloque de LDPC se puede intercalar en el dominio del tiempo y el dominio de la frecuencia y entonces se puede transmitir. El num_L1_sym puede ser un valor predeterminado, por ejemplo, se puede fijar un número entre 2~4 como un número de símbolos OFDM. En este punto, para aumentar la granularidad del tamaño de bloque de L1, se puede usar un código LDPC perforado/acortado que tiene una longitud mínima de la palabra de código para la protección de L1.

La Fig. 73 es un ejemplo de una transmisión de bloque de L1. La Fig. 73 ilustra la Fig. 72 en el dominio de la trama. Como se muestra en la Fig. 73a, los bloques de L1 se pueden extender en el ancho de banda del sintonizador completo o como se muestra en la Fig. 73b, los bloques de L1 se pueden extender parcialmente y el resto de las portadoras se pueden usar para portadora de datos. En cualquiera de los dos casos, se puede ver que la tasa de repetición del bloque de L1 puede ser idéntica a un ancho de banda de sintonizador completo. Además, para los símbolos OFDM que usan señalización de L1 incluyendo el preámbulo, solamente se puede realizar un intercalado de símbolos mientras que no se permite una transmisión de datos en esos símbolos OFDM. Por consiguiente, para el símbolo OFDM usado para la señalización de L1, un receptor puede decodificar la L1 realizando el desintercalado

sin decodificación de datos. En este punto, el bloque de L1 puede transmitir señalización de L1 de la trama actual o señalización de L1 de una trama posterior. En el lado del receptor, se pueden usar los parámetros de L1 decodificados a partir del recorrido de decodificación de señalización de L1 mostrado en la Fig. 64 para el proceso de decodificación para el recorrido de los datos desde el analizador sintáctico de tramas de una trama posterior.

- En resumen, en un transmisor, se puede realizar un intercalado de los bloques de la región de L1 escribiendo los bloques en una memoria en una dirección de las filas y leyendo los bloques escritos desde la memoria en una dirección de las columnas. En un receptor, se puede realizar el desintercalado de los bloques de la región L1 escribiendo los bloques en una memoria en una dirección de las columnas y leyendo los bloques escritos desde la memoria en una dirección de las filas. Las direcciones de lectura y escritura del transmisor y receptor se pueden intercambiar
 - Cuando se realiza una simulación con suposiciones tales como CR=1/2 para protección de L1 y para las partes en común con T2; correlación de símbolos 16-QAM; densidad de piloto de 6 en el Preámbulo; el número de LDPC corta implica que se hace la cantidad requerida de perforación/acortamiento, se pueden obtener resultados o conclusiones tales como que solamente el preámbulo para la transmisión de L1 puede no ser suficiente; el número de símbolos OFDM depende de la cantidad del tamaño de bloque de L1; la palabra de código de LDPC más corta (por ejemplo, información de 192 bits) entre el código acortado/perforado se puede usar para flexibilidad y granularidad fina; y se puede añadir rellenado si se requiere con una sobrecarga insignificante. El resultado se resume en la Fig. 71.
- Por consiguiente, para una tasa de repetición de bloque de L1, un ancho de banda de sintonizador completo sin perforación virtual puede ser una buena solución y todavía puede no surgir un problema de PAPR con eficiencia espectral completa. Para la señalización de L1, una estructura de señalización eficiente puede permitir una configuración máxima en un entorno de 8 canales de unión, 32 ranuras, 256 segmentos de datos, y 256 PLP. Para la estructura de bloque de L1, se puede implementar una señalización de L1 flexible según el tamaño de bloque de L1. Se puede realizar un intercalado en el tiempo para mejor robustez para las partes en común con T2. Menos sobrecarga puede permitir una transmisión de datos en el preámbulo.

15

40

- El intercalado de bloque del bloque de L1 se puede realizar para mejor robustez. El intercalado se puede realizar con un número predefinido fijo de símbolos de L1 (num_L1_sym) y un número de portadoras extendido por la L1 como parámetro (L1 span). La misma técnica se usa para el intercalado de preámbulo de P2 en DVB-T2.
- Se puede usar un bloque de L1 de tamaño variable. El tamaño puede ser adaptable a la cantidad de bits de señalización de L1, provocando una sobrecarga reducida. Se puede obtener una eficiencia espectral completa sin problema de PAPR. Menos de 7,61 MHz de repetición puede significar que se pueda enviar más redundancia pero no se usa. Puede no surgir un problema de PAPR debido a la tasa de repetición de 7,61 MHz para el bloque de L1.
- La Fig. 74 es otro ejemplo de señalización de L1 transmitida dentro de una cabecera de trama. Esta Fig. 74 es diferente de la Fig. 70 en que el campo L1_span que tiene 12 bits está dividido en dos campos. En otras palabras, el campo L1_span está divido en una L1_column que tiene 9 bits y una L1_row que tiene 3 bits. La L1_column representa el índice de portadora que extiende la L1. Debido a que segmento de datos comienza y termina cada 12 portadoras, que es la densidad de piloto, los 12 bits de sobrecarga se pueden reducir en 3 bits para alcanzar 9 bits.
 - La L1_row representa el número de símbolos OFDM donde se extiende la L1 cuando se aplica intercalado en el tiempo. Por consiguiente, se puede realizar intercalado en el tiempo dentro de un área de L1_columns multiplicada por L1_rows. Alternativamente, se puede transmitir un tamaño total de bloques de L1 de manera que la L1_span mostrada en la Fig. 70 se puede usar cuando no se realiza el intercalado en el tiempo. Para tal caso, el tamaño de bloque de L1 es 11.776 x 2 bits en el ejemplo, de esta manera son suficientes 15 bits. Por consiguiente, el campo L1_span puede estar compuesto de 15 bits.
- La Fig. 75 es un ejemplo de intercalado/desintercalado en frecuencia o tiempo. La Fig. 75 muestra una parte de una trama de transmisión entera. La Fig. 75 también muestra la unión de múltiples anchos de banda de 8 MHz. Una trama puede constar de un preámbulo el cual transmite bloques de L1 y un símbolo de datos el cual transmite datos. Los diferentes tipos de símbolos de datos representan segmentos de datos para diferentes servicios. Como se muestra en la Fig. 75, el preámbulo transmite bloques de L1 para cada 7,61 MHz.
- Para el preámbulo, el intercalado en frecuencia o tiempo se realiza dentro de los bloques de L1 y no se realiza entre bloques de L1. Es decir, para el preámbulo, se puede decir que el intercalado se realiza a nivel de bloque de L1. Esto permite decodificar los bloques de L1 transmitiendo los bloques de L1 dentro de un ancho de banda de la ventana del sintonizador incluso cuando la ventana del sintonizador se ha movido a una ubicación aleatoria dentro de un sistema de unión de canales.
 - Para decodificar un símbolo de datos en un ancho de banda de ventana del sintonizador aleatorio, no debería darse un intercalado entre segmentos de datos. Es decir, para segmentos de datos, se puede decir que el intercalado se realiza a nivel de segmento de datos. Por consiguiente, el intercalado en frecuencia y el intercalado en el tiempo se deberían realizar dentro de un segmento de datos. Por lo tanto, un intercalador de símbolos 308 en un recorrido de

los datos de un módulo BICM del transmisor como se muestra en la Fig. 37 puede realizar el intercalado de símbolos para cada segmento de datos. Un intercalador de símbolos 308-1 en un recorrido de la señal de L1 puede realizar el intercalado de símbolos para cada bloque de L1.

- Un intercalador en frecuencia 403 mostrado en la Fig. 42 necesita realizar el intercalado en el preámbulo y los símbolos de datos separadamente. Específicamente, para el preámbulo, se puede realizar un intercalado en frecuencia para cada bloque de L1 y para un símbolo de datos, se puede realizar un intercalado en frecuencia para cada segmento de datos. En este punto, el intercalado en el tiempo en el recorrido de los datos o el recorrido de la señal de L1 puede no ser realizado considerando el modo de baja latencia.
- La Fig. 76 es una tabla que analiza la sobrecarga de la señalización de L1 que se transmite en una cabecera de FECFRAME en el módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307 en el recorrido de los datos del módulo BICM como se muestra en la Fig. 37. Como se ve en la Fig. 76, para el bloque de LDPC corta (tamaño = 16.200), puede darse una sobrecarga máxima del 3,3% que puede no ser insignificante. En el análisis, se suponen 45 símbolos para la protección de FECFRAME y el preámbulo es una señalización de L1 específica de trama C2 y la cabecera de FECFRAME es una señalización de L1 específica de FECFRAME, es decir, Mod, Cod, y el identificador de PLP.
- Para reducir la sobrecarga de L1, se pueden considerar planteamientos según dos tipos de Segmento de datos. Para casos de tipo ACM/VCM y múltiples PLP, la trama se puede mantener la misma que para la cabecera de FECFRAME. Para casos de tipo ACM/VCM y PLP único, el identificador de PLP se puede extraer de la cabecera de FECFRAME, provocando hasta un 1,8% de reducción de sobrecarga. Para casos de tipo CCM y múltiples PLP, el campo de Mod/Cod se puede extraer de la cabecera de FECFRAME, provocando hasta un 1,5% de reducción de sobrecarga. Para casos de tipo CCM y PLP único, no se requiere cabecera de FECFRAME, de esta manera, se puede obtener hasta un 3,3% de reducción de sobrecarga.
- En una señalización de L1 acortada, se puede transmitir o bien la Mod/Cod (7 bits) o bien el identificador de PLP (8 bits), pero puede ser demasiado corta para obtener cualquier ganancia de codificación. No obstante, es posible no requerir sincronización debido a que los PLP pueden estar alineados con la trama de transmisión C2; toda ModCod de cada PLP se puede conocer a partir del preámbulo; y un simple cálculo puede permitir la sincronización con la FECFRAME específica.
- La Fig. 77 está mostrando una estructura para una cabecera de FECFRAME para minimizar la sobrecarga. En la Fig. 77, los bloques con líneas inclinadas y el Formador de FECFRAME representan un diagrama de bloques de detalle del módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307 en el recorrido de los datos del módulo BICM como se muestra en la Fig. 37. Los bloques lisos representan un ejemplo de módulo de codificación interna 303, intercalador interno 304, demultiplexor de bits 305, y correlacionador de símbolos 306 en el recorrido de los datos del módulo BICM como se muestra en la Fig. 37. En este punto, se puede realizar una señalización de L1 acortada debido a que la CCM no requiere un campo de Mod/Cod y el PLP único no requiere un identificador de PLP. En esta señal de L1 con un número reducido de bits, la señal de L1 se puede repetir tres veces en el preámbulo y se puede realizar una modulación BPSK, de esta manera, es posible una señalización muy robusta. Finalmente, el módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307 puede insertar la cabecera generada en cada trama FEC. La Fig. 84 está mostrando un ejemplo del módulo de extracción de ModCod r307 en el recorrido de los datos del módulo de demodulación BICM mostrado en la Fig. 64.
- Como se muestra en la Fig. 84, la cabecera de FECFRAME se puede analizar sintácticamente (r301b), entonces los símbolos que transmiten información idéntica en símbolos repetidos se pueden retardar, alinear, y entonces combinar (combinación Rake r302b). Finalmente, cuando se realiza una demodulación BPSK (r303b), el campo de señal de L1 recibida se puede restaurar y este campo de señal de L1 restaurado se puede enviar al controlador del sistema para ser usado como parámetros para la decodificación. La FECFRAME analizada sintácticamente se puede enviar al descorrelacionador de símbolos.
- La Fig. 78 está mostrando un rendimiento de tasa de error de bit (BER) de la protección de L1 antes mencionada. Se puede ver que se obtienen alrededor de 4,8 dB de ganancia de SNR a través de la repetición de tres veces. La SNR requerida es de 8,7 dB a una BER=1E-11.
- La Fig. 79 está mostrando ejemplos de tramas de transmisión y estructuras de trama FEC. Las estructuras de trama FEC mostradas en el lado superior derecho de la Fig. 79 representan la cabecera de FECFRAME insertada por el módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307 en la Fig. 37. Se puede ver que dependiendo de diversas combinaciones de condiciones es decir, tipo de CCM o ACM/VCM y único o múltiples PLP, se puede insertar diferente tamaño de cabeceras. O bien, puede no ser insertada una cabecera. Las tramas de transmisión formadas según los tipos de segmento de datos y mostradas en el lado inferior izquierdo de la Fig. 79 se pueden formar por el módulo de inserción de cabecera de Trama 401 del Formador de tramas como se muestra en la Fig. 42 y el módulo fusionador/segmentador 208 del procesador de entrada mostrado en la Fig. 35. En este punto, la FECFRAME se puede transmitir según diferentes tipos de segmento de datos. Usando este método, se puede reducir un máximo del 3,3% de sobrecarga. En el lado superior derecho de la Fig. 79, se muestran cuatro tipos diferentes de estructuras.

pero una persona experta en la técnica entendería que éstos son solamente ejemplos, y cualquiera de estos tipos o sus combinaciones se pueden usar para el segmento de datos.

- En el lado receptor, el módulo de Extracción de cabecera de trama r401 del módulo Analizador sintáctico de tramas como se muestra en la Fig. 63 y el Módulo de extracción de ModCod r307 del módulo de demodulación BICM mostrado en la Fig. 64 pueden extraer un parámetro de campo ModCod que se requiere para la decodificación. En este punto, según los tipos de segmento de datos de transmisión se pueden extraer los parámetros de trama. Por ejemplo, para el tipo de CCM, se pueden extraer los parámetros a partir de la señalización de L1 que se transmite en el preámbulo y para el tipo de ACM/VCM, se pueden extraer los parámetros a partir de la cabecera de FECFRAME.
- Como se muestra en el lado superior derecho de la Fig. 79, la estructura de fecframe se puede dividir en dos grupos, en los que el primer grupo es las tres estructuras de trama superiores con cabecera y el segundo grupo es la última estructura de trama sin cabecera.
 - La Fig. 80 está mostrando un ejemplo de señalización de L1 la cual se puede transmitir dentro del preámbulo por el módulo de Inserción de cabecera de trama 401 del módulo Formador de tramas mostrado en la Fig. 42. Esta señalización de L1 es diferente de la señalización de L1 previa en que el tamaño del bloque de L1 se puede transmitir en bits (L1_size, 14 bits); es posible encender/apagar el intercalado en el tiempo en el segmento de datos (dslice_time_intrlv, 1 bit); y definiendo el tipo de segmento de datos (dslice_type, 1 bit), se reduce la sobrecarga de señalización de L1. En este punto, cuando el tipo de segmento de datos es CCM, el campo de Mod/Cod se puede transmitir dentro del preámbulo en lugar de dentro de la cabecera de FECFRAME (plp_mod (3 bits), plp_fec_type (1 bit), plp cod (3 bits)).

15

40

- 20 En el lado receptor, el decodificador interno acortado/perforado r303-1 de la demodulación BICM como se muestra en la Fig. 64 puede obtener el primer bloque de LDPC, que tiene un tamaño de bloque de L1 fijo, transmitido dentro del preámbulo, a través de la decodificación. También se pueden obtener los números y el tamaño del resto de los bloques de LDPC.
- Se puede usar un intercalado en el tiempo cuando se necesitan múltiples símbolos OFDM para la transmisión de L1 o cuando hay un segmento de datos intercalado en el tiempo. Es posible un encendido/apagado flexible del intercalado en el tiempo con un marcador de intercalado. Para el intercalado en el tiempo del preámbulo, se pueden requerir un marcador de intercalado en el tiempo (1 bit) y un número de símbolos OFDM intercalados (3 bits), de esta manera, se pueden proteger un total de 4 bits de una forma similar a una cabecera de FECFRAME acortada.
- La Fig. 81 está mostrando un ejemplo de señalización de L1 previa que se puede realizar en el módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307-1 en el recorrido de los datos del módulo BICM mostrado en la Fig. 37. Los bloques con líneas inclinadas y el Formador de Preámbulo son ejemplos del módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307-1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo de BICM mostrado en la Fig. 37. Los bloques lisos son ejemplos del módulo de Inserción de cabecera de trama 401 del Formador de tramas como se muestra en la Fig. 42.
- También, los bloques lisos pueden ser ejemplos de un módulo de código interno acortado/perforado 303-1, el intercalador interno 304-1, un demultiplexor de bits 305-1, y un correlacionador de símbolos 306-1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo BICM mostrado en la Fig. 37.
 - Como se ve en la Fig. 81, la señal de L1 que se transmite en el preámbulo se puede proteger usando codificación LDPC acortada/perforada. Se pueden insertar parámetros relacionados en la Cabecera en forma de L1 previa. En este punto, solamente se pueden transmitir los parámetros de intercalado en el tiempo en la Cabecera del preámbulo. Para asegurar más robustez, se puede realizar una repetición cuatro veces. En el lado receptor, para ser capaz de decodificar la señal de L1 que se transmite en el preámbulo, el módulo de extracción de ModCod r307-1 en el recorrido de la señalización de L1 de la demodulación BICM como se muestra en la Fig. 64 necesita usar el módulo de decodificación mostrado en la Fig. 84. En este punto, debido a que hay una repetición cuatro veces a diferencia de la cabecera de FECFRAME de decodificación anterior, se requiere un proceso de recepción Rake que sincroniza los símbolos repetidos cuatro veces y añadir los símbolos.
- La Fig. 82 muestra una estructura de bloque de señalización de L1 que se transmite desde el módulo de Inserción de cabecera de trama 401 del módulo Formador de tramas como se muestra en la Fig. 42. Está mostrando un caso donde no se usa intercalado en el tiempo en un preámbulo. Como se muestra en la Fig. 82, se pueden transmitir diferentes tipos de bloques de LDPC en el orden de las portadoras. Una vez que se forma y transmite un símbolo OFDM entonces se forma y transmite un siguiente símbolo OFDM. Para que el último símbolo OFDM sea transmitido, si hay cualquier portadora pendiente, esas portadoras se pueden usar para transmisión de datos o se puede rellenar de forma ficticia. El ejemplo en la Fig. 82 muestra un preámbulo que comprende tres símbolos OFDM. En un lado receptor, para este caso de no intercalado, se puede omitir el desintercalador de símbolos r308-1 en el recorrido de la señalización de L1 del demodulador de BICM como se muestra en la Fig. 64.
- La Fig. 83 muestra un caso donde se realiza el intercalado en el tiempo de L1. Como se muestra en la Fig. 83, el intercalado de bloque se puede realizar de una manera que forma un símbolo OFDM para índices de portadora

idénticos que entonces forman unos símbolos OFDM para los siguientes índices de portadora. Como en el caso donde no se realiza intercalado, si hay cualquier portadora pendiente, esa portadora se puede usar para transmisión de datos o se puede rellenar de forma ficticia. En un lado receptor, para este caso de no intercalado, el desintercalador de símbolos r308-1 en el recorrido de la señalización de L1 del demodulador BICM mostrado en la Fig. 64 puede realizar el desintercalado de bloques leyendo los bloques de LDPC en orden creciente de los números de los bloques de LDPC.

5

10

Además, puede haber al menos dos tipos de segmentos de datos. El tipo 1 de segmento de datos tiene dslice_type = 0 en los campos de señalización de L1. Este tipo de segmento de datos no tiene cabecera de XFECFrame y tiene sus valores mod/cod en los campos de señalización de L1. El tipo 2 de segmento de datos tiene dslice_type = 1 en los campos de señalización de L1. Este tipo de segmento de datos tiene una cabecera de XFECFrame y tiene sus valores mod/cod en la cabecera de XFECFrame.

XFECFrame significa Trama XFEC (Corrección de Errores sin Canal de Retorno Compleja) y mod/Cod significa tipo de modulación/tasa de código.

- En un receptor, un analizador sintáctico de tramas puede formar una trama a partir de las señales demoduladas. La trama tiene símbolos de datos y los símbolos de datos pueden tener un primer tipo de segmento de datos que tiene una XFECFrame y una cabecera de XFECFrame y un segundo tipo de segmento de datos que tiene una XFECFrame sin cabecera de XFECFrame. También, un receptor puede extraer un campo para indicar si realizar desintercalado en el tiempo sobre los símbolos de preámbulo o no realizar el desintercalado en el tiempo sobre los símbolos de preámbulo.
- En un transmisor, un formador de tramas puede construir una trama. Los símbolos de datos de la trama comprenden un primer tipo de segmento de datos que tiene una XFECFrame y una cabecera de XFECFrame y un segundo tipo de segmento de datos que tiene una XFECFrame sin cabecera XFECFrame. Además, un campo para indicar si realizar intercalado en el tiempo sobre símbolos de preámbulo o no realizar intercalado en el tiempo sobre símbolos de preámbulo.
- Por último, para código acortado/perforado para el módulo de Inserción de cabecera de trama 401 del Formador de tramas mostrado en la Fig. 42, se puede determinar un tamaño mínimo de palabra de código que puede obtener ganancia de codificación y se puede transmitir en un primer bloque de LDPC. De esta manera, para el resto de bloques de LDPC se pueden obtener los tamaños a partir de ese tamaño de bloque de L1 transmitido.
- La Fig. 85 está mostrando otro ejemplo de señalización de L1 previa que se puede transmitir desde el módulo de 30 Inserción de Cabecera de ModCod 307-1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo BICM mostrado en la Fig. 37. La Fig. 85 es diferente de la Fig. 81 en que se ha modificado el mecanismo de protección de parte de la Cabecera. Como se ve en la Fig. 85, la información del tamaño de bloque de L1 L1_size (14 bits) no se transmite en el bloque de L1, sino que se transmite en la Cabecera. En la Cabecera, también se puede transmitir información de intercalado en el tiempo de 4 bits. Para un total de 18 bits de entrada, el código BCH (45, 18) que saca 45 bits se 35 usa y copia para los dos recorridos y finalmente, se correlaciona en QPSK. Para el recorrido Q, se puede realizar un cambio cíclico de 1 bit para ganancia de diversidad y se puede realizar una modulación de PRBS según una palabra de sincronización. Un total de 45 símbolos QPSK se pueden sacar a partir de estas entradas de recorrido I/Q. En este punto, si la profundidad de intercalado en el tiempo se fija como un número de preámbulos que se requiere para transmitir el bloque de L1, L1 span (3 bits) que indica la profundidad de intercalado en el tiempo puede no necesitar 40 ser transmitida. En otras palabras, solamente se puede transmitir el marcador de encendido/apagado del intercalado en el tiempo (1 bit). En un lado receptor, comprobando solamente un número de preámbulos transmitidos, sin usar L1 span, se puede obtener la profundidad de desintercalado en el tiempo.
- La Fig. 86 está mostrando un ejemplo de programación de bloque de señalización de L1 que se transmite en el preámbulo. Si el tamaño de la información de L1 que se puede transmitir en un preámbulo es Nmax, cuando el tamaño de L1 es menor que Nmax, un preámbulo puede transmitir la información. No obstante, cuando el tamaño de L1 es mayor que Nmax, la información de L1 se puede dividir por igual de manera que el subbloque de L1 dividido es menor que Nmax, entonces el subbloque de L1 dividido se puede transmitir en un preámbulo. En este punto, para una portadora que no se usa debido a que la información de L1 es menor que Nmax, no se transmiten datos.
- En su lugar, como se muestra en la Fig. 88, la potencia de las portadoras donde se transmite un bloque de L1 se puede aumentar para mantener una potencia de señal de preámbulo total igual a la potencia de símbolo de datos. El factor de aumento de potencia se puede variar dependiendo del tamaño de L1 transmitido y un transmisor y un receptor pueden tener un valor fijado de este factor de aumento de potencia. Por ejemplo, si solamente se usan la mitad de las portadoras totales, el factor de aumento de potencia puede ser dos.
- La Fig. 87 está mostrando un ejemplo de señalización de L1 previa donde se considera aumento de potencia.

 Cuando se compara con la Fig. 85, se puede ver que la potencia del símbolo QPSK se puede aumentar y enviar al formador de preámbulo.

La Fig. 89 está mostrando otro ejemplo de Módulo de extracción de ModCod r307-1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo de demodulación BICM mostrado en la Fig. 64. A partir del símbolo de preámbulo de entrada, la FECFRAME de señalización de L1 se puede sacar en el descorrelacionador de símbolos y solamente se puede decodificar parte de la cabecera.

- Para el símbolo de cabecera de entrada, se puede realizar una descorrelación QPSK y se puede obtener el valor de la Relación de Verosimilitud Logarítmica (LLR). Para el recorrido Q, se puede realizar la demodulación PRBS según la palabra de sincronización y se puede realizar un proceso inverso del cambio cíclico de 1 bit para la restauración.
- Estos dos valores de recorrido I/Q alineados se pueden combinar y se puede obtener una ganancia de SNR. La salida de la decisión firme se puede introducir en el decodificador BCH. El decodificador BCH puede restaurar 18 bits de L1 previa a partir de los 45 bits de entrada.

15

- La Fig. 90 está mostrando un homólogo, un extractor de ModCod de un receptor. Cuando se compara con la Fig. 89, el control de potencia se puede realizar en los símbolos de entrada del descorrelacionador QPSK para restaurar a partir del nivel de potencia aumentado por el transmisor a su valor original. En este punto, se puede realizar un control de potencia considerando un número de portadoras usadas para la señalización de L1 en un preámbulo y tomando un inverso del factor de aumento de potencia obtenido de un transmisor. El factor de aumento de potencia fija la potencia del preámbulo y la potencia de símbolo de datos idénticas una con otra.
- La Fig. 91 está mostrando un ejemplo de sincronización de L1 previa que se puede realizar en el módulo de extracción de ModCod r307-1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo de demodulación BICM mostrado en la Fig. 64. Este es un proceso de sincronización para obtener una posición de inicio de la Cabecera en un preámbulo. Los símbolos de entrada pueden ser descorrelacionados QPSK entonces para el recorrido Q de salida, se puede realizar un inverso de un cambio cíclico de 1 bit y se puede realizar una alineación. Dos valores de los recorridos I/Q se pueden multiplicar y se pueden demodular los valores modulados por la señalización de L1 previa. De esta manera, la salida del multiplicador puede expresar solamente la PRBS que es una palabra de sincronización. Cuando la salida se correlaciona con una PRBS de secuencia conocida, se puede obtener un pico de correlación en la Cabecera. De esta manera, se puede obtener una posición de inicio de la Cabecera en un preámbulo. Si es necesario, el control de potencia que se realiza para restaurar el nivel de potencia original, como se muestra en la Fig. 90, se puede realizar en la entrada del descorrelacionador QPSK.
- La Fig. 92 está mostrando otro ejemplo de campo de cabecera de bloque de L1 que se envía al módulo de Inserción de Cabecera 307-1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo BICM como se muestra en la Fig. 37. Esta Fig. 92 es diferente de la Fig. 85 en que L1_span que representa la profundidad de intercalado en el tiempo se reduce a 2 bits y los bits reservados se aumentan en 1 bit. Un receptor puede obtener el parámetro de intercalado en el tiempo del bloque de L1 a partir de la L1_span transmitida.
- La Fig. 93 está mostrando los procesos de dividir por igual un bloque de L1 en tantas partes como un número de preámbulos que insertan entonces una cabecera en cada uno de los bloques de L1 divididos y que asignan entonces los bloques de L1 insertados de la cabecera en un preámbulo. Esto se puede realizar cuando se realiza un intercalado en el tiempo con un número de preámbulos donde el número de preámbulos es mayor que un número mínimo de preámbulos que se requiere para la transmisión del bloque de L1. Esto se puede realizar en el bloque de L1 en el recorrido de la señalización de L1 del módulo BICM como se muestra en la Fig. 37. El resto de las portadoras, después de la transmisión de bloques de L1 pueden tener patrones de repetición cíclicos en lugar de ser rellenadas de ceros.
 - La Fig. 94 está mostrando un ejemplo del Descorrelacionador de Símbolos r306-1 del módulo de demodulación BICM como se muestra en la Fig. 64. Para un caso donde los bloques de FEC de L1 se repiten como se muestra en la Fig. 93, cada punto de inicio de bloque de FEC de L1 se puede alinear, combinar (r301f), y entonces descorrelacionar QAM (r302f) para obtener ganancia de diversidad y ganancia de SNR. En este punto, el combinador puede incluir procesos de alineación y añadir cada bloque de FEC de L1 y dividir el bloque de FEC de L1 añadido. Para un caso donde se repite solamente parte del último bloque de FEC como se muestra en la Fig. 93, solamente se puede dividir la parte repetida en tantos como un número de cabecera de bloque de FEC y la otra parte se puede dividir por un valor que es uno menos que un número de cabecera de bloque de FEC. En otras palabras, el número de división corresponde a un número de portadoras que se añade a cada portadora.
- La Fig. 98 está mostrando otro ejemplo de programación de bloque de L1. La Fig. 98 es diferente de la Fig. 93 en que, en lugar de realizar rellenado de ceros o repetición cuando los bloques de L1 no llenan un símbolo OFDM, el símbolo OFDM se puede llenar con redundancia de paridad realizando menos perforación en el código acortado/perforado en el transmisor. En otras palabras, cuando la perforación de paridad (304c) se realiza en la Fig. 38, se puede determinar la tasa de código efectiva según la relación de perforación, de esta manera, perforando cuantos menos bits tengan que ser rellenados de ceros, se puede bajar la tasa de código efectiva y se puede obtener una mejor ganancia de codificación. El módulo de Desperforación de paridad r303a de un receptor como se muestra en la Fig. 65 puede realizar la desperforación considerando la redundancia de paridad menos perforada. En

este punto, debido a que un receptor y un transmisor pueden tener información del tamaño de bloque de L1 total, se puede calcular la relación de perforación.

La Fig. 95 está mostrando otro ejemplo de campo de señalización de L1. La Fig. 95 es diferente de la Fig. 74 en que, para un caso donde el tipo de segmento de datos es CCM, se puede transmitir una dirección de inicio (21 bits) del PLP. Esto puede permitir a la FECFRAME de cada PLP formar una trama de transmisión, sin que la FECFRAME esté alineada con una posición de inicio de una trama de transmisión. De esta manera, se puede eliminar la sobrecarga de rellenado, que puede darse cuando una anchura de segmento de datos es estrecha. Un receptor, cuando un tipo de segmento de datos es CCM, puede obtener información de ModCod desde el preámbulo en el recorrido de la señalización de L1 del demodulador BICM como se muestra en la Fig. 64, en lugar de obtenerla de la cabecera de FECFRAME. Además, incluso cuando sucede un zapeo en una ubicación aleatoria de la trama de transmisión, se puede realizar una sincronización de FECFRAME sin retardo debido a que la dirección de inicio del PLP ya se puede obtener desde el preámbulo.

5

10

35

40

45

55

La Fig. 96 está mostrando otro ejemplo de campos de señalización de L1 que pueden reducir la sobrecarga de direccionamiento de PLP.

La Fig. 97 está mostrando el número de símbolos QAM que corresponde a una FECFRAME que depende de los tipos de modulación. En este punto, un máximo común divisor de símbolo QAM es 135, de esta manera, se puede reducir una sobrecarga de log2(135)≈7 bits. De esta manera, la Fig. 96 es diferente de la Fig. 95 en que se puede reducir un número de bits del campo de PLP_start de 21 bits a 14 bits. Este es un resultado de considerar 135 símbolos como un grupo único y direccionar el grupo. Un receptor puede obtener un índice de portadora OFDM donde el PLP comienza en una trama de transmisión después de obtener el valor del campo PLP_start y multiplicarlo por 135.

La Fig. 99 y la Fig. 101 muestran ejemplos de intercalador de símbolos 308 que se puede intercalar en tiempo los símbolos de datos que se envían desde el módulo de Inserción de Cabecera de ModCod 307 en el recorrido de los datos del módulo BICM como se muestra en la Fig. 37.

La Fig. 99 es un ejemplo de Intercalador de bloques que puede operar sobre una base de segmento de datos. El valor de la fila significa un número de celdas de carga útil en cuatro de los símbolos OFDM dentro de un segmento de datos. El intercalado sobre la base de símbolos OFDM puede no ser posible debido a que el número de celdas puede cambiar entre celdas OFDM adyacentes. El valor de la columna K significa una profundidad de intercalado en el tiempo, que puede ser de 1, 2, 4, 8, o 16... La señalización de K para cada segmento de datos se puede realizar dentro de la señalización de L1. El intercalador en frecuencia 403 como se muestra en la Fig. 42 se puede realizar anterior al intercalador en el tiempo 308 como se muestra en la Fig. 37.

La Fig. 100 muestra un rendimiento de intercalado del intercalador en el tiempo como se muestra en la Fig. 99. Se supone que el valor de columna es de 2, el valor de fila es de 8, la anchura de segmento de datos es de 12 celdas de datos, y que no están pilotos continuos en el segmento de datos. La figura superior de la Fig. 100 es una estructura de símbolo OFDM cuando no se realiza intercalado en el tiempo y la figura inferior de la Fig. 100 es una estructura de símbolo OFDM cuando se realiza intercalado en el tiempo. Las celdas negras representan pilotos dispersos y las celdas no negras representan celdas de datos. La misma clase de celdas de datos representa un símbolo OFDM. En la Fig. 100, las celdas de datos que corresponden a un símbolo OFDM único se intercalan en dos símbolos. Se usa una memoria de intercalado que corresponde a ocho símbolos OFDM pero la profundidad de intercalado corresponde solamente a dos símbolos OFDM, de esta manera, no se obtiene una profundidad de intercalado completa.

La Fig. 101 se sugiere para alcanzar una profundidad de intercalado completa. En la Fig. 101, las celdas negras representan pilotos dispersos y las celdas no negras representan celdas de datos. El intercalador en tiempo como se muestra en la Fig. 101 se puede implementar en forma de intercalador de bloques y puede intercalar segmentos de datos. En la Fig. 101, un número de columna, K representa una anchura de segmento de datos, un número de la fila, N representa la profundidad de intercalado en el tiempo y el valor, K puede ser valores aleatorios, es decir, K=1, 2, 3,... El proceso de intercalado incluye escribir la celda de datos de una manera de columna trenzada y leer en una dirección de columna, excluyendo las posiciones de piloto. Es decir, se puede decir que el intercalado se realiza de una forma trenzada fila-columna.

Además, en un transmisor, las celdas que se leen de una manera de columna trenzada de la memoria de intercalado corresponden a un símbolo OFDM único y las posiciones de piloto de los símbolos OFDM se pueden mantener mientras se intercalan las celdas.

También, en un receptor, las celdas que se leen de una manera de columna trenzada de la memoria de desintercalado corresponden a un símbolo OFDM único y las posiciones de piloto de los símbolos OFDM se pueden mantener mientras que se desintercalan en el tiempo las celdas.

La Fig. 102 muestra el rendimiento de intercalado en el tiempo de la Fig. 101. Para comparación con la Fig. 99, se supone que el número de filas es de 8, la anchura de segmento de datos es de 12 celdas de datos, y que no están pilotos continuos en el segmento de datos. En la Fig. 102, las celdas de datos que corresponden a un símbolo OFDM único se intercalan en ocho símbolos OFDM. Como se muestra en la Fig. 102, se usa una memoria de intercalado que corresponde a ocho símbolos OFDM y la profundidad de intercalado resultante corresponde a ocho símbolos OFDM, de esta manera, se obtiene una profundidad de intercalado completa.

5

10

15

20

30

35

40

45

El intercalador en el tiempo como se muestra en la Fig. 101 puede ser ventajoso en que se puede obtener una profundidad de intercalado completa usando idéntica memoria; la profundidad de intercalado puede ser flexible, a diferencia de la Fig. 99; por consiguiente, también puede ser flexible la longitud de trama de transmisión, es decir, las filas no necesitan ser múltiplos de cuatro. Adicionalmente, el intercalador en el tiempo usado para el segmento de datos, puede ser idéntico al método de intercalado usado para el preámbulo y también puede tener partes en común con un sistema de transmisión digital que usa OFDM general. Específicamente, el intercalador en el tiempo 308 como se muestra en la Fig. 37 se puede usar antes de que se use el intercalador en frecuencia 403 como se muestra en la Fig. 42. Con respecto a una complejidad del receptor, puede no ser requerida memoria adicional distinta de la lógica de control de dirección adicional que puede requerir una complejidad muy pequeña.

La Fig. 103 muestra un desintercalador de símbolos r308 correspondiente en un receptor. Se puede realizar el desintercalado después de recibir una salida del módulo de Extracción de Cabecera de Trama r401. En los procesos de desintercalado, comparado con la Fig. 99, se invierten los procesos de escritura y lectura de intercalado de bloques. Usando información de posición de piloto, el desintercalador en el tiempo puede realizar un desintercalado virtual no escribiendo o leyendo desde una posición de piloto en la memoria del intercalador y escribiendo o leyendo desde una posición de celda de datos en la memoria del intercalador. La información desintercalada se puede sacar en el módulo de Extracción de ModCod r307.

La Fig. 104 muestra otro ejemplo de intercalado en el tiempo. Se puede realizar la escritura en dirección diagonal y la lectura fila por fila. Como en la Fig. 101, el intercalado se realiza teniendo en cuenta las posiciones de piloto. La lectura y la escritura no se realizan para posiciones de piloto pero se accede a la memoria de intercalado considerando solamente las posiciones de celda de datos.

La Fig. 105 muestra un resultado del intercalado usando el método mostrado en la Fig. 104. Cuando se compara con la Fig. 102, las celdas con los mismos patrones están dispersas no solamente en el dominio del tiempo, sino también en el dominio de la frecuencia. En otras palabras, se puede obtener una profundidad de intercalado completa tanto en los dominios del tiempo como de la frecuencia.

La Fig. 108 muestra un desintercalador de símbolos r308 de un receptor correspondiente. La salida del módulo de Extracción de Cabecera de Trama r401 se puede desintercalar. Cuando se compara con la Fig. 99, el desintercalado ha conmutado el orden de lectura y escritura. El desintercalador en el tiempo puede usar la información de posición de piloto para realizar desintercalado virtual de manera que no se realiza lectura o escritura en las posiciones de piloto pero de manera que se pueda realizar la lectura o escritura solamente en las posiciones de celda de datos. Los datos desintercalados se pueden sacar en el módulo de Extracción de ModCod r307.

La Fig. 106 muestra un ejemplo del método de direccionamiento de la Fig. 105. NT significa profundidad del intercalado en el tiempo y ND significa anchura del segmento de datos. Se supone que el valor de fila, N es 8, la anchura de segmento de datos es de 12 celdas de datos, y no están pilotos continuos en el segmento de datos. La Fig. 106 representa un método de generación de direcciones para escribir datos en una memoria de intercalado en el tiempo, cuando un transmisor realiza el intercalado en el tiempo. El direccionamiento comienza desde una primera dirección con la Dirección de Fila (RA) = 0 y la Dirección de Columna (CA) = 0. En cada aparición de direccionamiento, RA y CA se aumentan. Para la RA, se puede realizar una operación de módulo con los símbolos OFDM usados en el intercalador en el tiempo. Para la CA, se puede realizar una operación de módulo con un número de portadoras que corresponde a una anchura de segmento de datos. La RA puede ser aumentada en 1 cuando las portadoras que corresponden a un segmento de datos se escriben en una memoria. Se puede realizar la escritura en una memoria solamente cuando una ubicación de la dirección actual no es una ubicación de un piloto. Si la ubicación de la dirección actual es una ubicación de un piloto, solamente se puede aumentar el valor de la dirección.

En la Fig. 106, un número de columna, K representa la anchura de segmento de datos, un número de la fila, N representa la profundidad de intercalado en el tiempo y el valor, K puede ser unos valores aleatorios, es decir, K=1, 2, 3,... El proceso de intercalado puede incluir la escritura de celdas de datos de una manera de columna trenzada y la lectura en dirección de las columnas, excluyendo las posiciones de piloto. En otras palabras, la memoria de intercalado virtual puede incluir posiciones de piloto pero las posiciones piloto se pueden excluir en el intercalado real.

La Fig. 109 muestra el desintercalado, un proceso inverso del intercalado en el tiempo como se muestra en la Fig. 104. La escritura fila por fila y la lectura en dirección diagonal pueden restaurar las celdas en secuencias originales.

El método de direccionamiento usado en un transmisor se puede usar en un receptor. El receptor puede escribir los datos recibidos en una memoria de desintercalador en el tiempo fila por fila y puede leer los datos escritos usando los valores de dirección generados y la información de ubicación del piloto se puede generar de una manera similar que aquélla de un transmisor. Como una manera alternativa, los valores de dirección generados y la información piloto que fueron usados para la escritura se puede usar para la lectura fila por fila.

Estos métodos se pueden aplicar en un preámbulo que transmite la L1. Debido a que cada símbolo OFDM que comprende un preámbulo puede tener pilotos en ubicaciones idénticas, se pueden realizar o bien intercalar con referencia a los valores de dirección teniendo en cuenta las ubicaciones de pilotos o bien intercalar con referencia a los valores de dirección sin tener en cuenta las ubicaciones de pilotos. Para el caso de referirse a valores de dirección sin tener en cuenta las ubicaciones de pilotos, el transmisor almacena los datos en una memoria de intercalado en el tiempo cada vez. Para tal caso, el tamaño de memoria requerido para realizar el intercalado/desintercalado de los preámbulos en un receptor o un transmisor llega a ser idéntico a un número de celdas de carga útil existentes en los símbolos OFDM usados para intercalado en el tiempo.

- La Fig. 107 es otro ejemplo de intercalado en el tiempo de L1. En este ejemplo, el intercalado en el tiempo puede 15 colocar portadoras a todos los símbolos OFDM mientras que las portadoras se situarían todas en un símbolo OFDM único si no se realizó intercalado en el tiempo. Por ejemplo, para los datos situados en un primer símbolo OFDM, la primera portadora del primer símbolo OFDM se situará en su ubicación original. La segunda portadora del primer símbolo OFDM se situará en un segundo índice de portadora del segundo símbolo OFDM. En otras palabras, la portadora de datos de orden i que se sitúa en el símbolo OFDM de orden n se situará en un índice de portadora de 20 orden i del símbolo OFDM de orden N mod (i + n), donde i = 0, 1, 2, ..., número de portadora-1, n = 0, 1, 2, ..., N-1, y N es un número de símbolos OFDM usado en el intercalado en el tiempo de L1. En este método de intercalado en el tiempo de L1, se puede decir que el intercalado para todos los símbolos OFDM se realiza de una manera trenzada como se muestra en la Fig. 107. Incluso aunque las posiciones de piloto no se ilustran en la Fig. 107, como se mencionó anteriormente, se puede aplicar intercalado a todos los símbolos OFDM incluyendo los símbolos de piloto. 25 Es decir, se puede decir que se puede realizar intercalado para todos los símbolos OFDM sin considerar las posiciones de piloto o con independencia de si los símbolos OFDM son símbolos de piloto o no.
 - Si un tamaño de un bloque de LDPC usado en L1 es menor que un tamaño de un único símbolo OFDM, las portadoras restantes pueden tener copias de partes del bloque de LDPC o pueden ser rellenadas de ceros. En este punto, se puede realizar un mismo intercalado en el tiempo como anteriormente. Del mismo modo, en la Fig. 107, un receptor puede realizar el desintercalado almacenando todos los bloques usados en el intercalado en el tiempo de L1 en una memoria y leyendo los bloques en el orden en el que se han intercalado, es decir, en el orden de los números escritos en los bloques mostrados en la Fig. 107.
- Cuando se usa un intercalador de bloques como se muestra en la Fig. 106, se usan dos almacenadores temporales. Específicamente, mientras que un almacenador temporal está almacenando símbolos de entrada, se pueden leer los símbolos de entrada previamente desde el otro almacenador temporal. Una vez que se realizan estos procesos para un bloque de intercalado de símbolos, el desintercalado se puede realizar conmutando el orden de lectura y de escritura, para evitar un conflicto de acceso a memoria. Este desintercalado de estilo "ping pong" puede tener una lógica de generación de direcciones simple. No obstante, se puede aumentar la complejidad del hardware cuando se usan dos almacenadores temporales de intercalado de símbolos.
- La Fig. 110 muestra un ejemplo de un desintercalador de símbolos r308 o r308-1 como se muestra en la Fig. 64. Esta realización propuesta de la invención puede usar solamente un único almacenador temporal para realizar el desintercalado. Una vez que se genera un valor de dirección por la lógica de generación de direccións, el valor de dirección se puede sacar de la memoria del almacenador temporal y se puede realizar una operación de colocación almacenando un símbolo que se introduce en la misma dirección. Mediante estos procesos, se puede evitar un conflicto de acceso a memoria mientras se lee y escribe. Además, se puede realizar desintercalado de símbolos usando solamente un único almacenador temporal. Se pueden definir parámetros para explicar esta regla de generación de direcciones. Como se muestra en la Fig. 106, se puede definir un número de filas de una memoria de desintercalado como la profundidad de intercalado en el tiempo, D y se puede definir un número de columnas de la memoria de desintercalado como la anchura de segmento de datos, W. Entonces el generador de direcciones puede generar las siguientes direcciones.

la muestra de orden i en el bloque de orden j, incluyendo el piloto

N = D*W;

 $Ci,j = i \mod W;$

5

10

```
Tw = ((Ci, j \mod D)^* j) \mod D;
Ri, j = ((i \text{ div } W) + Tw) \mod D;
Li, j(1) = Ri, j^* W + Cij;
O \text{ bien}
Li, j(2) = Ci, j^* D + Ri, j;
```

10

15

20

Las direcciones incluyen posiciones de piloto, de esta manera, se suponen los símbolos de entrada para incluir las posiciones de piloto. Si necesitan ser procesados símbolos de entrada que incluyen solamente símbolos de datos, se puede requerir una lógica de control adicional la cual salta las direcciones correspondientes. En este punto, i representa un índice de símbolos de entrada, j representa un índice de bloque de intercalado de entrada, y N=D*W representa una longitud del bloque de intercalado. La operación Mod representa la operación de módulo que saca el resto después de la división. La operación Div representa la operación que saca el cociente después de la división. Ri,j y Ci,j representan la dirección de la fila y la dirección de la columna de la entrada de símbolo de orden i del bloque de intercalado de orden j, respectivamente. Tw representa el valor de trenzado de columna para las direcciones donde se sitúan los símbolos. En otras palabras, cada columna se puede considerar como un almacenador temporal donde se realiza un trenzado independiente según los valores de Tw. Li,j representa una dirección cuando se implementa un almacenador temporal único en una memoria secuencial de una dimensión, no en dos dimensiones. Li,j puede tener valores de 0 a (N-1). Son posibles dos métodos diferentes. Li,j (1) se usa cuando la matriz de la memoria se conecta columna por columna.

La Fig. 111 muestra un ejemplo de direcciones de fila y columna para el desintercalado en el tiempo cuando D es 8 y W es 12. J empieza desde j = 0 y para cada valor de j, una primera fila puede representar la dirección de la fila y una segunda fila puede representar la dirección de la columna. La Fig. 111 muestra solamente las direcciones de los primeros 24 símbolos. Cada índice de columna puede ser idéntico al índice del símbolo de entrada i.

- 25 La Fig. 113 muestra un ejemplo de un transmisor OFDM que usa un segmento de datos. Como se muestra en la Fig. 113, el transmisor puede comprender un recorrido del PLP de datos, un recorrido de la señalización de L1, un formador de tramas, y una parte de modulación OFDM. El recorrido del PLP de datos se indica mediante bloques con líneas horizontales y líneas verticales. El recorrido de la señalización de L1 se indica mediante bloques con líneas inclinadas. Los módulos del proceso de entrada 701-0, 701-N, 701-K, y 701-M pueden comprender bloques y 30 secuencias del módulo de interfaz de entrada 202-1, el módulo de sincronización de flujo de entrada 203-1, el módulo de compensación de retardo 204-1, el módulo de eliminación de paquetes nulos 205-1, el codificador CRC 206-1, el módulo de inserción de cabecera en BB 207-1, y el aleatorizador en BB 209 realizados para cada PLP como se muestra en la Fig. 35. Los módulos de FEC 702-0, 702-N, 702-K, y 702-M pueden comprender bloques y secuencias del codificador externo 301 y del codificador interno 303 como se muestra en la Fig. 37. Unos módulos 35 de FEC 702-L1 usados en el recorrido de la L1 pueden comprender bloques y secuencias del codificador externo 301-1 y el codificador interno acortado/perforado 303-1 como se muestra en la Fig. 37. El módulo de señal de L1 700-L1 puede generar la información de L1 requerida para comprender una trama.
- Los módulos de intercalado de bits 703-0, 703-N, 703-K, y 703-M pueden comprender bloques y secuencias del intercalador interno 304 y el demutiplexor de bits 305 como se muestra en la Fig. 37. El intercalador de bits 703-L1 usado en el recorrido de la L1 puede comprender bloques y secuencias del intercalador interno 304-1 y del demultiplexor de bits 305-1 como se muestra en la Fig. 37. Los módulos de correlacionador de símbolos 704-0, 704-N, 704-K, y 704-M pueden realizar funciones idénticas a las funciones del correlacionador de símbolos 704-L1 usado en el recorrido de la L1 puede realizar funciones idénticas a las funciones del correlacionador de símbolos 306-1 mostrado en la Fig. 37. Los módulos de cabecera de FEC 705-0, 705-N, 705-K, y 705-M pueden realizar funciones idénticas a las funciones del módulo de Inserción de cabecera de ModCod 307 mostrado en la Fig. 37. El módulo de la Cabecera de ModCod 307-1 mostrado en la Fig. 37.
- Los módulos de correlacionador de segmento de datos 706-0 y 706-K pueden programar los bloques de FEC a los segmentos de datos correspondientes y pueden transmitir los bloques de FEC programados, donde los bloques de FEC corresponden a los PLP que se asignan a cada segmento de datos. El bloque de correlacionador de preámbulo 707-L1 puede programar los bloques de FEC de señalización de L1 a los preámbulos. Los bloques de FEC de señalización de L1 se transmiten en preámbulos. Los módulos de intercalador en el tiempo 708-0 y 708-K pueden realizar funciones idénticas a las funciones del intercalador de símbolos 308 mostrado en la Fig. 37 que pueden intercalar segmentos de datos. El intercalador en tiempo 708-L1 usado en el recorrido de la L1 puede realizar funciones idénticas a las funciones del intercalador de símbolos 308-1 mostrado en la Fig. 37.

Alternativamente, el intercalador en el tiempo 708-L1 usado en el recorrido de la L1 puede realizar funciones idénticas al intercalador de símbolos 308-1 mostrado en la Fig. 37, pero solamente en símbolos de preámbulo.

Los intercaladores en frecuencia 709-0 y 709-K pueden realizar intercalado en frecuencia en los segmentos de datos. El intercalador en frecuencia 709-L1 usado en el recorrido de la L1 puede realizar intercalado en frecuencia según el ancho de banda del preámbulo.

5

10

15

El módulo de generación de pilotos 710 puede generar pilotos que son adecuados para un piloto continuo (CP), piloto disperso (SP), borde de segmento de datos, y preámbulo. Se puede construir (711) una trama a partir de la programación del segmento de datos, preámbulo, y piloto. Los bloques del módulo de IFFT 712 y del módulo de inserción de GI 713 pueden realizar funciones idénticas a las funciones de los bloques del módulo de IFFT 501 y del módulo de inserción de GI 503 mostrados en la Fig. 51, respectivamente. Por último, el módulo de DAC 714 puede convertir señales digitales en señales analógicas y las señales convertidas se pueden transmitir.

La Fig. 114 muestra un ejemplo de un receptor OFDM que usa un segmento de datos. En la Fig. 114, el sintonizador r700 puede realizar las funciones del módulo sintonizador/AGC r603 y las funciones del módulo de conversión descendente r602 mostrado en la Fig. 61. El ADC r701 puede convertir las señales analógicas recibidas en señales digitales. El módulo de sincronización de tiempo/frecuencia r702 puede realizar funciones idénticas a las funciones del módulo de sincronización de tiempo/frecuencia r505 mostrado en la Fig. 62. El módulo de detección de tramas r703 puede realizar funciones idénticas a las funciones del módulo de detección de tramas r506 mostrado en la Fig. 62

En este punto, después de que se realice la sincronización de tiempo/frecuencia, se puede mejorar la sincronización usando un preámbulo en cada trama que se envía desde el módulo de detección de tramas r703 durante el proceso de seguimiento.

El módulo de extracción de GI r704 y el módulo de FFT r705 pueden realizar funciones idénticas a las funciones del módulo de extracción de GI r503 y el módulo de FFT r502 mostrados en la Fig. 62, respectivamente.

- El módulo de estimación de canal r706 y módulo de Ecualización de canal r707 pueden realizar una parte de estimación de canal y una parte de ecualización de canal del módulo de Est/Ec de canal r501 como se muestra en la Fig. 62. El analizador de tramas r708 puede sacar un segmento de datos y un preámbulo donde se transmiten los servicios seleccionados por un usuario. Los bloques indicados por líneas inclinadas procesan un preámbulo. Los bloques indicados por líneas horizontales que pueden incluir un PLP común, procesan los segmentos de datos. El desintercalador en frecuencia r709-L1 usado en el recorrido de la L1 puede realizar un desintercalado en frecuencia dentro del ancho de banda del preámbulo. El desintercalador en frecuencia r709 usado en el recorrido del segmento de datos puede realizar un desintercalado en frecuencia dentro del segmento de datos. El decodificador de cabecera de FEC r712-L1, el desintercalador en el tiempo r710-L1, y descorrelacionador de símbolos r713-L1 usados en el recorrido de la L1 pueden realizar funciones idénticas a las funciones del módulo de extracción de ModCod r307-1, el desintercalador de símbolos r308-1, y el descorrelacionador de símbolos r306-1 mostrados en la Fig. 64.
- El desintercalador de bits r714-L1 puede comprender bloques y secuencias del demultiplexor de bits r305-1 y el desintercalador interno r304-1 como se muestra en la Fig. 64. El decodificador de FEC r715-L1 puede comprender bloques y secuencias del codificador interno acortado/perforado r303-1 y el decodificador externo r301-1 mostrados en la Fig. 64. En este punto, la salida del recorrido de la L1 puede ser información de señalización de L1 y se puede enviar a un controlador del sistema para restaurar los datos de PLP que se transmiten en los segmentos de datos.
- El desintercalador en el tiempo r710 usado en el recorrido del segmento de datos puede realizar funciones idénticas a las funciones del desintercalador de símbolos r308 mostrado en la Fig. 64. El analizador sintáctico de segmentos de datos r711 puede sacar un PLP seleccionado por el usuario a partir de los segmentos de datos y, si es necesario, un PLP común asociado con el PLP seleccionado por el usuario. Los decodificadores de cabecera de FEC r712-C y r712-K, pueden realizar funciones idénticas a las funciones del módulo de extracción de ModCod r307 mostrado en la Fig. 64. Los descorrelacionadores de símbolos r713-C y r713-K pueden realizar funciones idénticas a las funciones del descorrelacionador de símbolos r306 mostrado en la Fig. 64.

El desintercalador de bits r714-C y r714-K pueden comprender bloques y secuencias del demultiplexor de bits r305 y el desintercalador interno r304 como se muestra en la Fig. 64. Los decodificadores de FEC r715-C y r715-K pueden comprender bloques y secuencias del decodificador interno r303 y del decodificador externo r301 como se muestra en la Fig. 64. Por último, los módulos de proceso de salida r716-C y r716-K pueden comprender bloques y secuencias del desaleatorizador en BB r209, el módulo de extracción de cabecera en BB r207-1, el decodificador CRC r206-1, el módulo de inserción de paquetes nulos r205-1, el recuperador de reloj de salida r203-1, y una interfaz de salida r202-1 que se realizan para cada PLP en la Fig. 35. Si se usa un PLP común, se pueden transmitir el PLP común y el PLP de datos asociado con el PLP común a un recombinador de TS y se pueden transformar en un PLP seleccionado por el usuario.

Se debería señalar a partir de la Fig. 114, que en un receptor, los bloques en el recorrido de la L1 no están secuenciados simétricamente a un transmisor a diferencia del recorrido de los datos donde los bloques están colocados simétricamente o en secuencia opuesta de un transmisor. En otras palabras, para el recorrido de los datos, están colocados el Desintercalador en frecuencia r709, el Desintercalador en el tiempo r710, el Analizador sintáctico de segmento de datos r711, y el decodificador de cabecera de FEC r712-C y r712-K. No obstante, para el recorrido de la L1, están colocados el Desintercalador en frecuencia r709-L1, el decodificador de cabecera de FEC r712-L1, y el desintercalador en el tiempo r710-L1.

La Fig. 112 muestra un ejemplo de intercalado de bloques general en un dominio de símbolos de datos donde no se usan pilotos. Como se ve a partir de la Fig. 112a, la memoria de intercalado se puede llenar sin pilotos negros. Para formar una memoria rectangular, se pueden usar celdas de rellenado si es necesario. En la Fig. 112a, las celdas de rellenado se indican como celdas con líneas inclinadas. En el ejemplo, debido a que un piloto continuo puede solaparse con una clase de patrón piloto disperso, se requieren un total de tres celdas de rellenado durante cuatro de duración de símbolo OFDM. Finalmente, en la Fig. 112b se muestran los contenidos de la memoria intercalada.

Como en la Fig. 112a, se puede realizar o bien la escritura fila por fila y realizar un trenzado de columna; o bien la escritura de una manera trenzada desde el principio. La salida del intercalador puede comprender la lectura fila por fila desde la memoria. Los datos de salida que se han leído se pueden colocar como se muestra en la Fig. 112c cuando se considera una transmisión OFDM. En este momento, por simplicidad, se puede ignorar el intercalado en frecuencia. Como se ve en la Fig. 112, la diversidad de frecuencia no es tan alta como aquélla de la Fig. 106, pero se mantiene en un nivel similar. Por encima de todo, puede ser ventajoso en que se puede optimizar la memoria requerida para realizar el intercalado y el desintercalado. En el ejemplo, el tamaño de la memoria se puede reducir de W * D a (W-1) * D. Como la anchura del segmento de datos llega a ser más grande, el tamaño de la memoria se puede reducir más.

Para las entradas del desintercalador en el tiempo, un receptor debería restaurar los contenidos del almacenador temporal de la memoria en la forma de la figura del medio de la Fig. 112 mientras que se consideran las celdas de rellenado. Básicamente, los símbolos OFDM se pueden leer símbolo por símbolo y se pueden guardar fila por fila. El destrenzado correspondiente al trenzado de columnas se puede realizar entonces. La salida del desintercalador se puede sacar en forma de lectura fila por fila desde la memoria de la Fig. 112a. De esta forma, cuando se compara con el método mostrado en la Fig. 106, se puede minimizar la sobrecarga de piloto, y por consiguiente se puede minimizar la memoria de intercalado/desintercalado.

La Fig. 115 muestra el intercalado en el tiempo (Fig. 115a) y el desintercalado en el tiempo (Fig. 115b).

La Fig. 115a muestra un ejemplo de un intercalador en el tiempo 708-L1 para el recorrido de la L1 de la Fig. 113. Como se muestra en la Fig. 115a, el intercalado en el tiempo para el preámbulo donde se transmite la L1, puede incluir intercalar celdas de datos de L1, excluyendo los pilotos que se transmiten normalmente en el preámbulo. El método de intercalado puede incluir escribir los datos de entrada en una dirección diagonal (líneas continuas) y leer los datos fila por fila (líneas de puntos), usando idénticos a los métodos que se muestran en referencia a la Fig. 106.

La Fig. 115b muestra un ejemplo de un desintercalador en el tiempo r712-L1 en el recorrido de la L1 como se muestra en la Fig. 114. Como se muestra en la Fig. 115b, para un preámbulo donde se transmite la L1, se puede realizar el desintercalado de la celda de datos de L1, excluyendo los pilotos que se transmiten regularmente en el preámbulo. El método de desintercalado puede ser idéntico al método que se muestra en la Fig. 109 donde los datos de entrada se escriben fila por fila (líneas continuas) y se leen en una dirección diagonal (líneas de puntos). Los datos de entrada no incluyen ningún piloto, por consiguiente, los datos de salida tienen celdas de datos de L1 que no incluyen tampoco un piloto. Cuando un receptor usa un almacenador temporal único en un desintercalador en tiempo para el preámbulo, se puede usar la estructura del generador de direcciones que tiene una memoria desintercaladora como se muestra en la Fig. 110.

45 El desintercalado (r712-L1) se puede realizar usando las operaciones de dirección como sigue:

la muestra de orden i en el bloque de orden j, incluyendo el piloto

```
i = 0, 1, 2, ...., N-1;

N = D*W;
```

5

10

35

40

$$Li,j(1) = Ri,j*W + Cij;$$
O bien
 $Li,j(2) = Ci,j*D + Ri,j;$

25

30

45

50

55

En las operaciones anteriores, una longitud de una fila, W es la longitud de una fila de una memoria de intercalado como se muestra en la Fig. 115. La longitud de la columna, D es una profundidad de intercalado en el tiempo del preámbulo, que es un número de símbolos OFDM que se requiere para transmitir preámbulos.

La Fig. 116 muestra un ejemplo de formación de símbolos OFDM programando pilotos y preámbulos de entrada a partir del formador de tramas 711 como se muestra en la Fig. 113. Las celdas en blanco forman una cabecera de L1 10 que es una señal de salida del módulo de cabecera de FEC 705-L1 en el recorrido de la L1, como se muestra en la Fig. 113. Las celdas grises representan los pilotos continuos para el preámbulo que se generan por el módulo de generación de pilotos 710 como se muestra en la Fig. 113. Las celdas con patrones representan las celdas de señalización de L1 que son una señal de salida del correlacionador de preámbulos 707-L1 como se muestra en la Fig. 113. La Fig. 116a representa símbolos OFDM cuando el intercalado en el tiempo está apagado y la Fig. 116b 15 representa símbolos OFDM cuando el intercalado en el tiempo está encendido. La cabecera de L1 se puede excluir del intercalado en el tiempo debido a que la cabecera de L1 transmite una longitud de campo de señalización de L1 y una información del marcador de intercalado en el tiempo encendido/apagado. Ello es debido a que la cabecera de L1 se añade antes del intercalado en el tiempo. Como ya se ha mencionado, el intercalado en el tiempo se realiza excluyendo las celdas de piloto. El resto de las celdas de datos de L1 se puede intercalar como se muestra en la Fig. 20 115, entonces se pueden asignar a subportadoras OFDM.

La Fig. 117 muestra un ejemplo de unos Intercaladores en Tiempo 708-0 ~ 708-K que pueden intercalar símbolos de datos que se envían desde los Correlacionadores de Segmentos de Datos 706-0 ~ 706-K en el recorrido de los datos de un transmisor OFDM que usa el segmento de datos mostrado en la Fig. 113. El intercalado en el tiempo se puede realizar para cada segmento de datos. Los símbolos de intercalado en el tiempo se pueden sacar en los Intercaladores en Frecuencia 709-0 - 709-K.

La Fig. 117 también muestra un ejemplo de un intercalador en el tiempo simple que usa un almacenador temporal único. La Fig. 117a muestra una estructura de símbolos OFDM antes del Intercalado en el tiempo. Bloques con los mismos patrones representan la misma clase de símbolos OFDM. La Fig. 117b y la Fig. 117c muestran estructuras de símbolos OFDM después del Intercalado en el tiempo. El método de intercalado en el tiempo se puede dividir en Tipo 1 y Tipo 2. Cada tipo se puede realizar alternativamente para símbolos pares y símbolos impares. Un receptor puede realizar el desintercalado en consecuencia. Una de las razones de usar alternativamente tipo 1 y tipo 2 es reducir la memoria requerida en un receptor usando un almacenador temporal único durante el desintercalado en el tiempo.

La Fig. 117b muestra un intercalado en el tiempo que usa un intercalado tipo 1. Los símbolos de entrada se pueden escribir en una dirección diagonal hacia abajo y se pueden leer en una dirección de las filas. La Fig. 117c muestra un intercalado en el tiempo que usa un intercalado tipo 2. Los símbolos de entrada se pueden escribir en una dirección diagonal hacia arriba y se pueden leer en una dirección de la fila. La diferencia entre tipo 1 y tipo 2 es si una dirección de escritura del símbolo de entrada es hacia arriba o hacia abajo. Los dos métodos son diferentes en la manera de escribir los símbolos, no obstante los dos métodos son idénticos en términos de presentar profundidad de intercalado en el tiempo completa y diversidad de frecuencia completa. No obstante, el uso de estos métodos puede causar un problema durante una sincronización en un receptor debido al uso de dos esquemas de intercalado.

Puede haber dos posibles soluciones. La primera solución puede ser la señalización de 1 bit de un tipo de intercalado de un primer bloque de intercalado que llega primero después de cada preámbulo, a través de la señalización de L1 del preámbulo. Este método está realizando un intercalado correcto a través de la señalización. La segunda solución puede ser formar una trama que tenga una longitud de un número par de bloques de intercalado. Usando este método, un primer bloque de intercalado de cada trama puede tener un tipo idéntico, de esta manera, se puede resolver el problema de sincronización de bloque de intercalado. Por ejemplo, el problema de sincronización se puede resolver aplicando el intercalado de tipo 1 a un primer bloque de intercalado y aplicando secuencialmente a los siguientes bloques de intercalado dentro de cada trama, luego finalizando un último bloque de intercalado de cada trama con intercalado de tipo 2. Este método requiere a una trama estar compuesta de dos bloques de intercalado pero puede ser ventajoso en que no se requiere señalización adicional como en el primer método.

La Fig. 122 muestra una estructura de un Desintercalador en el tiempo r710 de un receptor mostrado en la Fig. 114. El desintercalado en el tiempo se puede realizar en las salidas del Desintercalador en frecuencia r709. El desintercalador en el tiempo de la Fig. 122 representa un esquema de desintercalado que es un proceso inverso de un intercalado en el tiempo mostrado en la Fig. 117. El desintercalado, comparado con la Fig. 117, tendrá una

manera contraria en la lectura y la escritura. En otras palabras, el desintercalador de tipo 1 puede escribir los símbolos de entrada en una dirección de las filas y puede leer los símbolos escritos en una dirección diagonal hacia abajo. El desintercalador de tipo 2 puede escribir los símbolos de entrada en una dirección diagonal hacia abajo y puede leer los símbolos escritos en una dirección de la fila. Estos métodos pueden permitir escribir los símbolos recibidos donde se leen previamente los símbolos haciendo una dirección de escritura de símbolos del desintercalador de tipo 2 idéntica a una dirección de lectura de símbolos del desintercalador de tipo 1. De esta manera, un receptor puede realizar el desintercalado usando un almacenador temporal único. Además, se puede realizar una implementación simple debido a que los métodos de desintercalado de tipo 1 y tipo 2 se realizan o bien escribiendo y leyendo símbolos en una dirección diagonal o bien en una dirección de las filas.

5

50

55

60

- No obstante, el uso de estos métodos puede causar un problema en la sincronización en un receptor debido al uso de dos esquemas de intercalado. Por ejemplo, el desintercalado de tipo 1 de símbolos intercalados en una manera de tipo 2 puede causar un deterioro en el rendimiento. Puede haber dos posibles soluciones. La primera solución puede ser determinar un tipo de un bloque de intercalado que llega después de un preámbulo, usando 1 bit de un tipo de intercalado de una parte de señalización de L1 transmitida. La segunda solución se puede realizar el desintercalado usando un tipo según un primer bloque de intercalado dentro de una trama, si un número de bloques de intercalado dentro de una trama es un número par. El símbolo desintercalado se puede sacar en un Analizador Sintáctico de Segmentos de Datos r711.
- La Fig. 118 muestra una lógica de generación de direcciones que es idéntica a una lógica de generación de direcciones de un almacenador temporal único, cuando un intercalador de bloques utiliza dos almacenadores 20 temporales de memoria como en la Fig. 106. La lógica de generación de direcciones puede realizar funciones idénticas a las funciones mostradas en la Fig. 106. Definiendo una profundidad de intercalado en el tiempo D como un número de filas de una memoria de desintercalado y definiendo una anchura de segmento de datos W como un número de columna, las direcciones mostradas en la Fig. 118 se pueden generar mediante un generador de direcciones. Las direcciones pueden incluir posiciones de piloto. Para intercalar en el tiempo los símbolos de entrada 25 que incluyen solamente símbolos de datos, se puede requerir una lógica de control que pueda omitir direcciones. Las direcciones usadas en los preámbulos de intercalado pueden no requerir posiciones de piloto y el intercalado se puede realizar usando bloques de L1. La i representa un índice de un símbolo de entrada. N=D*W representa una longitud de bloque de intercalado. Ri y Ci representan una dirección de fila y una dirección de columna de un símbolo de entrada de orden i, respectivamente. Tw representa un valor de trenzado de columna o parámetro de 30 trenzado de una dirección donde se sitúa un símbolo. Li representa las direcciones cuando se implementa una memoria unidimensional que tiene un almacenador temporal único. Los valores de Li pueden ser de 0 a (N-1). En esta memoria unidimensional, son posibles al menos dos métodos. Li (1) está acoplando una matriz de memoria fila por fila y Li (2) está acoplando una matriz de memoria columna por columna. Un receptor puede usar la lógica de generación de direcciones en la lectura de símbolos durante un desintercalado.
- La Fig. 119 muestra otro ejemplo de un preámbulo. Para un caso cuando se usa un símbolo OFDM que tiene un tamaño de 4K-FFT en un ancho de banda de 7,61MHz y una sexta portadora dentro de un símbolo OFDM y las portadoras en ambos extremos se usan como pilotos, un número de portadoras que se pueden usar en la señalización de L1 se puede suponer que es 2.840. Cuando están unidos múltiples canales, pueden existir múltiples anchos de banda de preámbulo. El número de portadoras puede cambiar dependiendo de un tipo de pilotos a ser usado, un tamaño de FFT, un número de canales unidos, y otros factores. Si un tamaño de una L1_XFEC_FRAME que incluye una L1_header (H) que va a ser asignada a un símbolo OFDM único y el bloque de FEC de L1 (L1_FEC1) es menor que un único símbolo OFDM (5w-a-1), la L1_XFEC_FRAME que incluye la L1_header se puede repetir para llenar una parte restante del único símbolo OFDM (5w-a-2). Esto es similar a la estructura de preámbulo de la Fig. 93. Para que un receptor reciba un segmento de datos que está situado en un cierto ancho de banda de canales unidos, se puede situar una ventana de sintonizador del receptor en un cierto ancho de banda.

Si una ventana de sintonizador de un receptor se sitúa como 5w-a-3 de la Fig. 119, puede darse un resultado incorrecto durante la fusión de L1 XFEC FRAME repetidas. El caso 1 de la Fig. 119 puede ser tal ejemplo. Un receptor encuentra una L1_Header (H) para situar una posición de inicio de una L1_Header (H) dentro de una ventana del sintonizador, pero la L1_Header encontrada puede ser una cabecera de una L1_XFEC FRAME incompleta (5w-a-4). La información de señalización de L1 puede no ser obtenida correctamente si una longitud de la L1_XFEC_FRAME se obtiene en base a que la L1_Header y el resto de la parte (5w-a-5) se añade a una posición de inicio de esa L1 Header. Para impedir tal caso, un receptor puede necesitar operaciones adicionales para encontrar una cabecera de una L1 XFEC FRAME completa. La Fig. 120 muestra tales operaciones. En el ejemplo, para encontrar una cabecera de una L1_XFEC_FRAME completa, si existe una L1_XFEC_FRAME incompleta en un preámbulo, un receptor puede usar al menos dos L1_Headers para encontrar una ubicación de inicio de la L1 Header para fusionar la L1 XFEC FRAME. Primero, un receptor puede encontrar la L1 Header a partir de un símbolo OFDM de preámbulo (5w-b-1). Entonces usando una longitud de una L1_XFEC_FRAME dentro de la L1 Header encontrada, el receptor puede comprobar si cada L1 XFEC FRAME dentro de un símbolo OFDM actual es un bloque completo (5w-b-2). Si no es así, el receptor puede encontrar otra L1_Header a partir del símbolo de preámbulo actual (5w-b-3). A partir de una distancia calculada entre una L1_Header recién encontrada y una L1_Header previa, se puede determinar (5w-b-4) si una cierta L1_XFEC_FRAME es un bloque completo. Entonces,

se puede usar una L1_Header de una L1_XFEC_FRAME completa como un punto de inicio para la fusión. Usando el punto de inicio, la L1_XFEC_FRAME se puede fusionar (5w-b-5). Usando estos procesos, se puede esperar en un receptor el caso 2 o una fusión correcta mostrada en la Fig. 119. Estos procesos se pueden realizar en el Decodificador de Cabecera de FEC r712-L1 en el recorrido de la señal L1 de la Fig. 114.

- La Fig. 121 es un ejemplo de una estructura de preámbulo que puede eliminar las operaciones adicionales antes mencionadas en un receptor. A diferencia de la estructura de preámbulo previa, cuando se rellena una parte restante de un símbolo OFDM, solamente se puede llenar repetidamente (5w-c-2) la L1_FEC1 de una L1_XFEC_FRAME, excluyendo la L1_Header (H). En este sentido, cuando un receptor encuentra una posición de inicio de una L1_Header (H) para fusionar la L1_XFEC_FRAME, se puede encontrar (5w-c-4) una L1_Header de solamente una L1_XFEC_FRAME completa, de esta manera, sin operaciones adicionales, la L1_XFEC_FRAME se puede fusionar usando la L1_Header encontrada. Por lo tanto, se pueden eliminar en un receptor procesos tales como 5w-b-2, 5w-b-3 y 5w-4-b mostrados en la Fig. 120. Estos procesos y los procesos homólogos de los procesos se pueden realizar en el Decodificador de Cabecera de FEC r712-L1 en el recorrido de la señal de L1 de un receptor de la Fig. 114 y en la Cabecera de FEC 705-L1 en el recorrido de la señal de L1 de un transmisor de la Fig. 113.
- 15 El desintercalador en el tiempo r712-L1 en el recorrido de la L1 de un receptor de la Fig. 114 puede desintercalar las celdas de bloque de L1 o las celdas con patrones, excluyendo otras celdas tales como la cabecera del preámbulo y las celdas de piloto. Las celdas del bloque de L1 están representadas por celdas con patrones como se muestra en la Fig. 116. La Fig. 123 muestra otro ejemplo de un transmisor OFDM que usa segmentos de datos. Este transmisor puede tener una estructura idéntica y puede realizar idéntica función a la del transmisor de la Fig. 113, excepto los 20 bloques añadidos y modificados. El correlacionador de preámbulo 1007-L1 puede correlacionar los bloques de L1 y las cabeceras de bloques de L1 que son salidas de la cabecera de FEC 705-L1 en símbolos de preámbulo usados en una trama de transmisión. Específicamente, la cabecera de bloque de L1 se puede repetir para cada preámbulo y el bloque de L1 se puede dividir tanto como el número de preámbulos usados. El intercalador en tiempo 1008-L1 puede intercalar bloques de L1 que se dividen en preámbulos. En este punto, la cabecera de bloque de L1 se puede 25 o bien incluir en el intercalado o bien no incluir en el intercalado. Si la cabecera de bloque de L1 se incluye o no puede no cambiar una estructura de señal de una cabecera de bloque de L1 pero puede cambiar el orden de intercalado y transmisión de bloques de L1. El módulo de repetición de L1 XFEC 1015-L1 puede repetir los bloques de L1 XFEC intercalados en el tiempo dentro de un ancho de banda del preámbulo. En este punto, la cabecera de bloque de L1 se puede o bien repetir en un preámbulo o bien no repetir dentro de un preámbulo.
- 30 La Fig. 124 muestra otro ejemplo de un receptor OFDM que usa segmentos de datos. Este receptor tiene una estructura idéntica y puede realizar idéntica función a la del receptor de la Fig. 114, excepto los bloques añadidos y modificados. El decodificador de cabecera de FEC r1012-L1 puede sincronizar las cabeceras de L1 dentro de un preámbulo. Si se repiten las cabeceras de L1, las cabeceras de L1 se pueden combinar para obtener una ganancia de SNR. Entonces, el decodificador de cabecera de FEC r712-L1 de la Fig. 114 puede realizar una decodificación FEC. El proceso de sincronización puede dar una ubicación de una cabecera correlacionando la palabra de sincronización de una cabecera y los preámbulos. Para desplazamientos de frecuencia de múltiplo de un entero, se puede determinar un intervalo de correlación a partir del direccionamiento circular.
- El combinador de L1 XFEC r1017-L1 puede combinar bloques de L1 XFEC para obtener una ganancia de SNR, cuando los bloques de L1 divididos se reciben dentro de un preámbulo. El desintercalador en el tiempo r1010-L1 40 puede desintercalar en el tiempo los bloques de L1 dentro de un preámbulo. Dependiendo de si las cabeceras de bloque de L1 se intercalan o no en tiempo en un transmisor, se pueden desintercalar cabeceras de bloque de L1 en un receptor en consecuencia. Se puede cambiar el orden de desintercalado de los bloques de L1 dependiendo de si las cabeceras de bloques de L1 se intercalan o no en el tiempo en un transmisor. Por ejemplo, cuando el intercalado en el tiempo está ENCENDIDO como en la Fig. 116, una ubicación de la celda número 33 que es una primera celda 45 de bloque de L1 dentro de un primer preámbulo, puede cambiar. En otras palabras, cuando las cabeceras de bloque de L1 no se incluyen en un intercalado, se recibirá la señal intercalada que tiene las ubicaciones de las celdas como se muestra en la Fig. 116. Si las cabeceras de bloque de L1 se incluyen en un intercalado, una ubicación de la celda número 33 necesita ser cambiada para desintercalar las celdas que están intercaladas diagonalmente, usando una primera celda de una primera cabecera de bloque de L1 dentro de un primer preámbulo como referencia. El 50 fusionador de L1 FEC r1018-L1 puede unir bloques de L1 que están divididos en muchos preámbulos en un único bloque de L1 para la decodificación FEC.

Con 1 bit adicional, el campo PLP_type de los campos de señalización L1 que se transmiten en un preámbulo puede tener los siguientes valores.

```
PLP_type = 00 (PLP común)

PLP_type = 01 (PLP de datos normal)

PLP_type = 10 (PLP de datos demultiplexados)

PLP_type = 11 (reservado)
```

Un PLP de datos normal representa un PLP de datos cuando se transmite un único servicio en un único segmento de datos. Un PLP de datos demultiplexado representa un PLP de datos cuando se demultiplexa un único servicio en múltiples segmentos de datos. Cuando un usuario cambia el servicio, si la señalización de L1 y la señalización de L2 están almacenadas en un receptor, se puede eliminar la espera de una información de señalización de L1 dentro de una trama siguiente. Por lo tanto, un receptor puede cambiar los servicios de manera eficiente y un usuario puede tener el beneficio de menos retardo durante un cambio de servicio. La Fig. 128 muestra las estructuras de señal del bloque de L1 que se transmite en un preámbulo, para el flujo de intercalado en el tiempo y el flujo de desintercalado en el tiempo. Como se ve en la Fig. 128, se puede realizar el intercalado y el desintercalado no en un ancho de banda de preámbulo entero, sino en un bloque de L1 dividido.

5

55

- La Fig. 129 es un ejemplo de un campo de intercalado en el tiempo de L1 de los campos de señalización de L1, procesados por el módulo de cabecera de FEC 705-L1 en el recorrido de la L1 mostrado en la Fig. 123. Como se muestra en la Fig. 129, se pueden usar un bit o dos bits para el parámetro de intercalado en el tiempo. Si se usa un bit, el intercalado no se realiza cuando el valor del bit es 0 y se puede realizar un intercalado que tiene una profundidad de símbolos OFDM usados en los símbolos de preámbulo cuando el valor del bit es 1. Si se usan dos bits, se realiza un intercalado con profundidad de intercalado de 0 o no intercalado cuando el valor de los bits es 00 y se puede realizar un intercalado que tiene la profundidad de los símbolos OFDM usados en los símbolos del preámbulo cuando el valor de los bits es de 01. Se puede realizar un intercalado que tiene una profundidad de ocho símbolos OFDM cuando el valor de los bits es de 10. Se puede realizar un intercalado que tiene una profundidad de ocho símbolos OFDM cuando el valor de los bits es de 11.
- Un receptor, específicamente, el decodificador de cabecera de FEC r1012-L1 en el recorrido de la L1 mostrado en la Fig. 124 puede extraer los parámetros de Intercalado en el Tiempo (TI) mostrados en la Fig. 129. Usando los parámetros, el Desintercalador en el tiempo r1010-L1 puede realizar el desintercalado según la profundidad de intercalado. Los parámetros que se transmiten en la cabecera de L1 son el tamaño de la información de L1 (15bits), el parámetro de intercalado en el tiempo (máximo 2 bits), y la CRC (máximo 2 bits). Si se usa un código Reed-Muller RM (16, 32) para codificar el campo de señalización de cabecera de L1, debido a que los bits que se pueden transmitir son 16 bits, no existe un número suficiente de bits. La Fig. 130 muestra un ejemplo de campo de señalización de L1 que se puede usar para tal caso y un método de rellenado.
- La Fig. 130 muestra procesos realizados en el módulo de cabecera de FEC 705-L1 en el recorrido de la L1 de la Fig. 123. En la Fig. 130a, L1() en la columna de los campos de señalización representa el tamaño de L1 y Tl() representa el tamaño para los parámetros de intercalado en el tiempo. Para el primer caso o cuando se transmiten el tamaño de L1 (15 bits) y Tl (1 bit), el rellenado adicional puede no ser necesario y se puede obtener un rendimiento de decodificación sustancial de la cabecera de L1, no obstante, debido a que se transmite información de si realizar o no un intercalado en el tiempo, para un bloque de L1 corto, puede no ser obtenido un efecto de intercalado.
- Para el segundo caso o cuando el tamaño de L1 se reduce a 1/8 de su tamaño original, llega a ser posible transmitir información con números de bits tales como L1 (12 bits), TI (2 bits), y CRC (2 bits). De esta manera, para el segundo caso, se pueden esperar el mejor rendimiento de decodificación de L1 y el efecto de intercalado en el tiempo. No obstante, el segundo caso requiere un proceso de rellenado adicional para hacer el tamaño de L1 un múltiplo de ocho si el tamaño de L1 no es un múltiplo de ocho. La Fig. 130b representa un método de rellenado que se puede realizar a la señal de L1 (700-L1) de la Fig. 123. Esta muestra que el rellenado se sitúa después del bloque de L1 y se cubre con la codificación de CRC. Por consiguiente, en un receptor, el módulo de BCH/LDPC de decodificación FEC r715-L1 en el recorrido de la L1 de la Fig. 124 puede realizar la decodificación FEC, entonces si no hay error cuando se comprueba el campo de CRC, se puede realizar un análisis sintáctico de bits según el campo de señalización de L1, entonces se requiere un proceso que define el resto de bits como rellenado o CRC32 y que excluye el resto de bits de los parámetros.
- Para el tercer caso o cuando el tamaño de L1 se expresa como un número de celdas correlacionadas QAM, no un número de bits, se puede reducir el número de bits. Para el cuarto caso, el tamaño de L1 se expresa no como un tamaño de un bloque de L1 entero, sino como un tamaño de L1 por cada símbolo OFDM. De esta manera, para que un receptor obtenga un tamaño de un bloque de L1 entero, necesita ser realizada una multiplicación del tamaño del bloque de L1 en un único símbolo OFDM por un número de símbolos OFDM usados en el preámbulo. En este caso, el tamaño de L1 real necesita excluir el rellenado.

Para el quinto caso, expresando el bloque de L1 no como un número de bits sino como un número de celdas correlacionadas QAM, es posible más reducción en bits. Para los casos tercero a quinto, se muestran los parámetros CRC, TI, y un número de bits de rellenado necesarios. Para un caso donde se expresa el tamaño de bloque de L1 como un número de celdas, para que un receptor obtenga el tamaño de L1 en bits, el receptor necesita multiplicar un número de bits donde solamente se transmiten celdas por un tamaño de L1 recibido. Además, necesita ser excluido un número de bits de rellenado.

El último caso muestra un número total aumentado de bits a 32 bits usando dos bloques de código RM en la cabecera. Un campo de CRC total llega a ser de cuatro bits debido a que cada bloque de código RM necesita dos

bits del campo de CRC. Un receptor o un decodificador de cabecera de FEC r1012-L1 en el recorrido de la L1 de la Fig. 124, necesitan obtener los parámetros necesarios realizando una decodificación FEC en un total de dos bloques de FEC. Usando los parámetros obtenidos, un receptor, específicamente el desintercalador en el tiempo r1010-L1 en el recorrido de la L1 de la Fig. 124, puede determinar si realizar o no el desintercalado y puede obtener una profundidad de desintercalado, si se determina que se realiza el desintercalado. Además, el módulo de BCH/LDPC de decodificación FEC r715-L1 puede obtener la longitud del bloque de LDPC requerida para realizar la decodificación FEC y los parámetros de acortamiento/perforación. Se pueden eliminar los campos de rellenado innecesarios requeridos para enviar la señal de L1 a un controlador del sistema.

La Fig. 125 muestra un ejemplo de un Intercalado en el Tiempo (TI) de segmento de datos. El proceso de TI supone que todas las posiciones de piloto son conocidas. El TI puede sacar solamente las celdas de datos, excluyendo los pilotos. Conocer las posiciones de piloto permite corregir el número de celdas de salida para cada símbolo OFDM. También, se puede implementar el TI por un único almacenador temporal en un receptor.

5

20

25

40

45

- La Fig. 126 muestra un ejemplo de una implementación eficiente de Desintercalador en el Tiempo en un receptor. La Fig. 126a muestra cuatro esquemas de desintercalado diferentes según una realización de la presente invención. La Fig. 126b muestra un almacenador temporal único que realiza el desintercalado. La Fig. 126c muestra un esquema ejemplar para dirigir los bloques de L1 en una matriz de 2D o una secuencia de 1D.
 - Como se muestra en la Fig. 126a-c, usando un algoritmo de almacenador temporal único puede ser más eficiente la implementación del desintercalador en el tiempo. El algoritmo se puede caracterizar por leer las celdas de salida desde la memoria primero, luego escribir las celdas de entrada donde se leen las celdas de salida. El direccionamiento diagonal se puede considerar como un direccionamiento circular en cada columna.
 - Más específicamente, con referencia a la Fig. 126a, estos cuatro métodos de escritura y lectura aplican secuencialmente a las tramas C2 que se reciben en un receptor. La primera trama recibida en un receptor se escribe en la memoria del desintercalador en la Fig. 126b en la forma para bloque de orden 0 en la Fig. 126a y se lee en la forma para el bloque 1°. La segunda trama recibida se escribe en la memoria del desintercalador en la Fig. 126b en la forma para el bloque 1° y se lee para el bloque 2°. La tercera trama recibida se escribe en la memoria del desintercalador en la Fig. 126b en la forma para que el bloque 3°. La cuarta trama recibida se escribe en la memoria del desintercalador en la Fig. 126b en la forma para el bloque 3° y se lee en la forma para el bloque 3° y se lee en la forma para el bloque de orden 0, y así sucesivamente. Es decir, los métodos de escritura y lectura en la Fig. 126a se pueden aplicar secuencial y cíclicamente a las tramas C2 que se reciben secuencialmente.
- El proceso de Intercalado en el Tiempo (TI) se puede realizar en los preámbulos como se muestra en la Fig. 127. Las posiciones de piloto son periódicas y fácilmente extraídas y no es necesario intercalado para la cabecera de bloque de L1. Ello es porque la cabecera del preámbulo transporta parámetros de TI y tanto el intercalado como el no intercalado tienen los mismos resultados debido a la repetición. De esta manera, solamente se intercalan las celdas de señalización de L1. Se puede aplicar el almacenador temporal único usado en el TI del segmento de datos.
 - La Fig.128 muestra el Flujo de Intercalado/Desintercalado en el Tiempo del preámbulo. El intercalado se puede realizar dentro de un bloque de L1, en lugar del preámbulo entero. En un transmisor, como se muestra en la Fig. 128a, el bloque de L1 se puede codificar ① entonces se puede realizar un intercalado dentro del bloque de L1 ②, y el bloque de L1 intercalado se puede repetir dentro de un preámbulo. En un receptor, como se muestra en la Fig. 128b, a partir de un preámbulo recibido ①, el bloque de L1 se puede combinar o sincronizar y se puede obtener un único período de bloque de L1 ②, y el bloque de L1 combinado se puede desintercalar ③.
 - La Fig. 129 muestra unos parámetros de profundidad de Intercalado en el tiempo en la señalización de cabecera de L1. Para la estructura de cabecera de L1, RM (16, 32) tiene una capacidad de 16 bits. Un máximo de 2 bits de CRC puede mejorar el rendimiento de la BER de RM. Los campos de señalización requeridos de la cabecera de L1 son L1_info_size (15 bits) que puede requerir un máximo de 5 símbolos OFDM y TI_depth (2 bits o 1 bit). No obstante, un total de 18 o 19 bits exceden la capacidad de la cabecera de L1.
 - La Fig.131 muestra un ejemplo de una señalización de L1 transmitida en una cabecera de trama. La información de señalización de L1 se puede usar como los parámetros de decodificación en el receptor. Especialmente, los módulos en el recorrido de la señal de L1 de la Fig.124 pueden realizar la decodificación de señalización de L1 y los módulos en el recorrido del PLP de la Fig.124 pueden usar parámetros, de esta manera, se pueden decodificar los servicios. Un receptor puede obtener los parámetros de la señalización de L1 a partir de las señales del recorrido de la L1 que se decodifican según un orden de cada campo y la longitud de campo. Los siguientes explican el significado de cada campo y su uso. Se puede modificar el nombre de cada campo, el número de bits para cada campo, o un ejemplo de cada campo.

Num_chbon: Este campo indica un número de canales usados en una unión de canales. Usando este campo, un receptor puede obtener un ancho de banda total de los canales usados. Un canal puede tener 6MHz, 7MHz, 8MHz, u otros valores de ancho de banda.

- Num_dslice: Este campo indica un número de segmentos de datos existentes en una unión de canales. Después de decodificar la señalización de L1, un receptor accede a un bucle donde está contenida la información de los segmentos de datos, para obtener información del segmento de datos. Usando este campo, un receptor puede obtener un tamaño del bucle para la decodificación.
- Num_notch: Este campo indica un número de bandas de ranura existentes en una unión de canales. Después de decodificar la señalización de L1, un receptor accede a un bucle donde está contenida la información de la banda de ranura, para obtener información de la banda de ranura. Usando este campo, un receptor puede obtener un tamaño del bucle para la decodificación.
 - Para cada segmento de datos, dslice_id, dslice_start, dslice_width, dslice_ti_depth, dslice_type, dslice_pwr_allocation, y la información de PLP se pueden transmitir en un preámbulo de una cabecera de trama. El segmento de datos se puede considerar como un ancho de banda específico que contiene uno o más PLP. Los servicios se pueden transmitir en los PLP. Un receptor necesita acceder a un segmento de datos que contiene un PLP específico, para decodificar un servicio.

15

20

40

- Dslice_id: Este campo se puede usar para identificación de un segmento de datos. Cada segmento de datos en un canal unido puede tener un valor único. Cuando un receptor accede a uno de los PLP para decodificar servicios, este campo se puede usar por el receptor para diferenciar un segmento de datos donde se sitúa el PLP, a partir de otros segmentos de datos.
- Dslice_start: Este campo indica una ubicación de inicio de un segmento de datos dentro de un canal unido. Usando este campo, un receptor puede obtener una frecuencia donde comienza el segmento de datos. Además, se puede realizar una sintonización para acceder a un segmento de datos usando este campo.
- Dslice_width: Este campo indica un ancho de banda de un segmento de datos. Usando este campo, un receptor puede obtener un tamaño de un segmento de datos. Especialmente, este campo se puede usar en el intercalado en el tiempo para permitir la decodificación. Junto con el campo dslice_start, un receptor puede determinar qué frecuencia decodificar de las señales de RF recibidas. Este proceso se puede realizar en el Sintonizador r700 de la Fig.124. Se puede usar una información tal como dslice_start y dslice_width como una señal de control del Sintonizador r700.
- Dslice_ti_depth: Este campo indica la profundidad del intercalador en el tiempo usado en los segmentos de datos de intercalado en el tiempo. Junto con dslice_width, un receptor puede obtener una anchura y una profundidad de un desintercalador en el tiempo y puede realizar el desintercalado en el tiempo. La Fig.132 muestra un ejemplo de un dslice_ti_depth. En el ejemplo, se usan 1, 4, 8, o 16 de los símbolos OFDM en el intercalado en el tiempo. Esto se realiza en el desintercalador en el tiempo r710 de la Fig.124. Dslice_width y dslice_ti_depth se pueden usar como señal de control.
 - Dslice_type: Este campo indica un tipo de un segmento de datos. El segmento de datos de tipo 1 tiene un PLP único dentro del mismo y el PLP es una CCM (codificación y modulación constante) aplicada. El segmento de datos de tipo 2 representa todas las otras clases de segmentos de datos. Usando este campo, un receptor puede realizar la decodificación según el PLP. Un PLP de tipo 1 no tiene cabecera de FECFRAME, de esta manera un receptor no busca la cabecera de FECFRAME. Para tipo 2, un receptor busca la cabecera de FECFRAME del PLP para obtener información de MODCOD. La Fig.133 muestra un ejemplo de dslice_type. Usando este campo, el analizador sintáctico de segmento de datos r711 de la Fig.124 puede controlar los decodificadores de cabecera de FEC r712-c,
- Dslice_pwr_allocation: Este campo indica una potencia de un segmento de datos. Cada segmento de datos puede tener una potencia diferente de otros segmentos de datos. Es para la adaptación de enlace en un sistema por cable. Un receptor puede usar este campo para controlar la potencia del segmento de datos recibido. El Sintonizador r700 de la Fig.124 puede ajustar la ganancia de señal usando este campo.
 - Num_plp: Este campo indica un número de PLP en un segmento de datos. Después de decodificar la señalización de L1, un receptor accede a un bucle que incluye información del PLP. Usando este campo un receptor puede obtener un tamaño del bucle y decodificar los PLP.
 - Para cada PLP, un plp_id, plp_type, reprocesamiento PSI/SI, plp_payload_type, plp_modcod, y plp_start_addr se pueden transmitir en una cabecera de trama (preámbulo). Cada PLP puede transmitir uno o más flujos o paquetes tales como TS y GSE. Un receptor puede obtener servicios decodificando los PLP donde se transmiten los servicios.

- Plp_id: Este campo es un identificador de PLP y tiene un valor único para cada PLP en un canal unido. Usando este campo, un receptor puede acceder a un PLP donde existe un servicio a decodificar. Este campo puede servir a un propósito idéntico que un plp_id transmitido en una cabecera de FECFRAME. Los Decodificadores de cabecera de FEC r712-c, k de la Fig.124 pueden acceder a un PLP necesario usando este campo.
- Plp_type: Este campo indica si un tipo de PLP es un PLP común o un PLP de datos. Usando este campo, un receptor puede encontrar un PLP común y puede obtener información requerida para decodificar un paquete de TS a partir del PLP común. Además, el receptor puede decodificar un paquete de TS dentro de un PLP de datos. La Fig.134 muestra un ejemplo de plp_type.
- Reprocesamiento PSI/SI: Este campo indica si se reprocesa o no una PSI/SI de una señal recibida. Usando este campo, un receptor puede determinar si referirse a PSI/SI de un servicio específico a partir de un servicio transmitido. Si un receptor no puede referirse a una PSI/SI de un servicio específico a partir de un servicio transmitido, la PSI/SI que se puede referir por un servicio específico se puede transmitir a través de un PLP común, por ejemplo. Usando esta información, un receptor puede decodificar servicios.
- Plp_payload_type: Este campo indica el tipo de datos de carga útil que transmite un PLP. Un receptor puede usar este campo antes de decodificar datos dentro de los PLP. Si un receptor no puede decodificar el tipo específico de datos, se puede impedir la decodificación de un PLP que contiene ese tipo de datos específico. La Fig.135 muestra un ejemplo de plp_payload_type. Si un segmento de datos tiene un único PLP y una CCM se aplica al segmento de datos, es decir, el segmento de datos de tipo 1, se pueden transmitir adicionalmente campos tales como plp_modcod y plp_start_addr.
- PIp_modcod: Este campo indica el tipo de modulación y la tasa de código FEC usados en un PLP. Usando este campo, un receptor puede realizar una demodulación QAM y decodificación FEC. La Fig.136 muestra un ejemplo de plp_modcod. Esos valores mostrados en la Fig.136 se pueden usar en la modcod que se transmite en una cabecera de una FECFRAME. Los Descorrelacionadores de símbolos r713-c, k y módulo BCH/LDPC de Decodificación FEC r715-c, k de la Fig.124 pueden usar este campo para decodificación.
- PIp_start_addr: Este campo indica dónde aparece una primera FECFRAME de un PLP en una trama de transmisión. Usando este campo, un receptor puede obtener una ubicación de inicio de FECFRAME y realizar la decodificación FEC. Usando este campo, el Analizador Sintáctico de Segmento de datos r711 de la Fig.124 puede sincronizar las FECFRAME para los PLP de tipo 1. Para cada banda de ranura, se puede transmitir información tal como notch_start y notch_width en una cabecera de trama (preámbulo).
- Notch_start: Este campo indica una ubicación de inicio de una banda de ranura. Notch_width: Este campo indica una anchura de una banda de ranura. Usando notch_start y notch_width, un receptor puede obtener una ubicación y un tamaño de una banda de ranura dentro de un canal unido. Además, se puede obtener una ubicación de sintonización para una correcta decodificación de servicios y se puede comprobar la existencia de un servicio dentro de un cierto ancho de banda. El Sintonizador r700 de la Fig.124 puede realizar la sintonización usando esta información.
 - GI: Este campo indica la información del intervalo de guarda usada en un sistema. Un receptor puede obtener información del intervalo de guarda usando este campo. El módulo de Sincronización de Tiempo/Frecuencia r702 y el módulo de eliminación de GI r704 de la Fig.124 pueden usar este campo. La Fig.137 muestra un ejemplo.
- Num_data_symbols: Este campo indica un número de símbolos OFDM de datos, excepto el preámbulo, usado en una trama. Se puede definir una longitud de trama de transmisión mediante este campo. Usando este campo, un receptor puede predecir una ubicación de un preámbulo siguiente, de esta manera, este campo se puede usar para decodificar la señalización de L1. El Analizador Sintáctico de Tramas r708 de la Fig.124 puede usar este campo y predecir los símbolos OFDM que son preámbulo y enviar una señal al recorrido de la decodificación del preámbulo.
- Num_c2_frames: Este campo indica un número de tramas existentes en una supertrama. Usando este campo, un receptor puede obtener un límite de una supertrama y se puede predecir la información repetida para cada supertrama.
- Frame_idx: Este campo es un índice de trama y se reinicia para cada supertrama. Usando este campo, un receptor puede obtener un número de trama actual y encontrar una ubicación de la trama actual dentro de una supertrama. Usando este campo, el Analizador sintáctico de tramas r708 de la Fig.124 puede averiguar cuántas tramas están delante de una trama actual en una supertrama. Junto con num_c2_frames, se puede predecir un cambio que ocurre en una señalización de L1 y se puede controlar la decodificación de L1.
 - PAPR: Este campo indica si se usa o no una reserva de tono para reducir una PAPR. Usando este campo, el receptor puede procesar en consecuencia. La Fig.138 muestra un ejemplo. Por ejemplo, si se usa una reserva de tono, un receptor puede excluir las portadoras usadas en una reserva de tono, a partir de la decodificación.

ES 2 445 194 T3

Específicamente, el Analizador sintáctico de segmentos de datos r711 de la Fig.124 puede usar este campo para excluir las portadoras de la decodificación.

Reservado: Este campo es los bits adicionales reservados para uso futuro.

15

50

55

- La Fig.139 muestra otro ejemplo de señalización de L1 transmitida en una cabecera de trama. En la Fig.139, una información añadida adicionalmente a la Fig.131 puede hacer más eficiente la decodificación del servicio por un receptor. Los campos siguientes explican solamente la información adicional. Los otros campos son iguales que la Fig.131.
- Network_id: Este campo indica una red al que pertenece la señal transmitida. Usando este campo, el receptor puede averiguar una red actual. Cuando un receptor se sintoniza a otra red para encontrar un servicio en la red, el receptor puede procesar más rápido debido a que usar solamente la decodificación de L1 es suficiente para tomar la decisión de si la red sintonizada es una red de deseada o no.
 - C2_system_id: Este campo identifica un sistema al que pertenece una señal transmitida. Usando este campo, un receptor puede averiguar el sistema actual. Cuando un receptor se sintoniza a otro sistema para encontrar un servicio en el sistema, el receptor puede procesar más rápido debido a que usar solamente la decodificación de L1 es suficiente para tomar la decisión de si el sistema sintonizado es un sistema deseado o no.
- C2_signal_start_frequency: Este campo indica una frecuencia de inicio de los canales unidos. C2_signal_stop_frequency: Este campo indica una frecuencia final de canales unidos. Usando c2_signal_start_frequeny y c2_signal_stop_frequency, los anchos de banda de RF de todos los segmentos de datos se pueden encontrar decodificando la L1 de cierto ancho de banda dentro de los canales unidos. Además, este campo se puede usar para obtener una cantidad de cambio de frecuencia requerido en la sincronización de las L1_XFEC_FRAME. El combinador de XFEC de L1 r1017-L1 de la Fig.124 puede usar este campo. Además, cuando un receptor recibe segmentos de datos situados en ambos extremos de un canal unido, este campo se puede usar para sintonizar a una frecuencia adecuada. El Sintonizador r700 de la Fig.124 puede usar esta información.
- Plp_type: Este campo indica si un PLP es un PLP común, un PLP de datos normal, o un PLP de datos agrupados.
 Usando este campo, un receptor puede identificar un PLP común y puede obtener la información requerida para la decodificación de un paquete de TS a partir del PLP común, entonces puede decodificar un paquete de TS dentro de un PLP de datos agrupados. La Fig.140 muestra un ejemplo de este campo. Un PLP de datos normal es un PLP de datos que no tiene un PLP común. En este caso, un receptor no necesita encontrar un PLP común. El PLP común o PLP agrupado pueden transmitir información tal como plp_group_id. Para los otros tipos de PLP, es posible una transmisión más eficiente debido a que no necesita ser transmitida información adicional.
 - Plp_group_id: Este campo indica un grupo al que pertenece un PLP actual. El PLP de datos agrupados puede transmitir parámetros de TS comunes usando un PLP común. Usando este campo, si un PLP decodificado actualmente es un PLP agrupado, un receptor puede encontrar un PLP común necesario, obtener los parámetros requeridos para el paquete de TS del PLP agrupado, y formar un paquete de TS completo.
- Reserved_1/reserved_2/reserved_3: Estos campos son bits adicionales reservados para uso futuro para un bucle de segmento de datos, un bucle de PLP, y una trama de transmisión, respectivamente.
- La Fig. 141 muestra otro ejemplo de señalización de L1 transmitida en una cabecera de trama. Comparado con la Fig. 139, se puede transmitir información más optimizada, de esta manera, puede darse menos sobrecarga de señalización. Por consiguiente, un receptor puede decodificar servicios eficientemente. Especialmente, los módulos en el recorrido de la señal de L1 de la Fig. 124 pueden realizar la decodificación de señalización de L1 y los módulos en el recorrido del PLP de la Fig. 124 pueden usar los parámetros, de esta manera, se pueden decodificar los servicios. Un receptor puede obtener parámetros de señalización de L1 a partir de las señales del recorrido de L1 que se decodifican según un orden de cada campo y la longitud del campo. Se puede modificar el nombre de cada campo, el número de bits para cada campo, o un ejemplo de cada campo. Las descripciones de los campos excepto dslice_width son idénticas a las descripciones de los campos antes mencionadas. Una función de dslice_width según un ejemplo es como sique.
 - Dslice_width: Este campo indica un ancho de banda de un segmento de datos. Usando este campo, un receptor puede obtener un tamaño de un segmento de datos. Especialmente, este campo se puede usar en desintercalado en el tiempo para permitir la decodificación. Junto con el campo dslice_start, un receptor puede determinar qué frecuencia decodificar a partir de las señales de RF recibidas. Este proceso se puede realizar en el Sintonizador r700 de la Fig. 124. Se puede usar una información tal como dslice_start y dslice_width como una señal de control del Sintonizador r700. En este punto, la anchura de un segmento de datos se puede extender hasta 64MHz usando 12 bits para este campo de dslice_width. Usando este campo, un receptor puede determinar si un sintonizador disponible actualmente puede decodificar el segmento de datos actual. Si una anchura de un segmento de datos es mayor que un ancho de banda de un sintonizador legado de un receptor, para decodificar tal segmento de datos, un receptor puede usar o bien al menos dos sintonizadores legados o bien un sintonizador con un ancho de banda lo

bastante grande. En el ejemplo, una granularidad de los valores usados en dslice_start, dslice_width, notch_start, y notch_width puede ser de 12 portadoras (celdas) OFDM. En otras palabras, un receptor puede encontrar una ubicación de una celda OFDM real multiplicando los valores transmitidos por 12. En el ejemplo, para una granularidad de Plp_start_addr, se puede usar una portadora (celda) OFDM. En otras palabras, un receptor puede averiguar cuántos símbolos OFDM y celdas OFDM están delante de una ubicación de inicio de un PLP dentro de un símbolo OFDM. Dslice_start y dslice_width se pueden usar para este propósito. El Analizador Sintáctico de Segmento de datos r711 de la Fig. 124 puede realizar tal proceso.

5

55

- La Fig. 142 muestra un ejemplo de procesos en el módulo de cabecera de FEC 705-L1 en el recorrido de la L1 de la Fig. 123. La Fig. 142a muestra la estructura de cabecera de FEC y la Fig. 142b muestra ejemplos de la profundidad de TI explicada en la Fig. 129. Se pueden transmitir un total de 16 bits en la cabecera de FEC de un recorrido de la L1. Se pueden asignar catorce bits para el L1_info_size. Si el L1_info_size tiene un valor que es la mitad de la longitud del bloque de L1 transmitido realmente, un receptor puede multiplicar el L1_info_size recibido por dos y obtener la longitud real del bloque de L1 e iniciar la decodificación de L1. Esta longitud obtenida del bloque de L1 es una longitud que incluye el relleno.
- Para el bloque de L1 que se determina que no tiene error aunque compruebe la CRC, un receptor puede considerar el resto de bits después de la decodificación de L1 como relleno. Los dos últimos bits, igual que en métodos previos, se pueden usar para indicar la profundidad de intercalado en tiempo de los preámbulos. El correlacionador de preámbulo 1007-L1 de la Fig. 123 puede determinar los símbolos OFDM requeridos para transmitir los bloques de L1. Posteriormente, el intercalador en el tiempo 1008-L1 de la Fig. 123 puede realizar el intercalado en el tiempo.

 Usando la información de profundidad de intercalado en el tiempo y el L1_info_size, un receptor puede averiguar qué tamaño del bloque de L1 se transmite en cuántos símbolos OFDM. La combinación, fusión, y el desintercalado en tiempo de los bloques de L1 se puede realizar en el combinador de XFEC de L1 1017-L1, Fusionador L1_FEC 1018-L1, y Desintercalador en el tiempo 1010-L1 de la Fig. 124, respectivamente.
- En un receptor en la Fig. 124, se puede obtener una longitud de un bloque de XFEC de L1 dentro de un símbolo OFDM dividiendo la longitud del bloque de L1 total por un número de símbolos OFDM usados en un preámbulo. El número de símbolos OFDM se puede obtener a partir de un valor definido en ti_depth. El combinador de XFEC de L1 1017-L1 de un receptor puede obtener el bloque de XFEC de L1. Entonces, se puede realizar el desintercalado en el Tiempo 1010-L1 usando la ti_depth. Finalmente, se pueden fusionar los bloques de XFEC de L1 para obtener un bloque L1_FEC. Después del Fusionador de L1_FEC 1018-L1, Desintercalador de bits r714-L1, y decodificador LDPC/BCH r715-L1, se puede obtener el bloque de L1. El L1_info_size se puede multiplicar por dos, el bloque de L1 se puede comprobar CRC, y se puede decodificar la L1. Se puede omitir el rellenado innecesario.
- La Fig. 143 muestra otro ejemplo de señalización de L1 transmitida en una cabecera de trama. Comparado con la Fig. 141, se modifican los números de bits para algunos campos y se añaden algunos campos para mejorar una eficiencia de la decodificación de servicios por un receptor. Especialmente, los módulos en el recorrido de la señal de L1 de la Fig. 124 pueden realizar la decodificación de señalización de L1 y los módulos en el recorrido del PLP de la Fig. 124 pueden usar parámetros, de esta manera, se pueden decodificar los servicios. Un receptor puede obtener parámetros de la señalización de L1 a partir de las señales del recorrido de la L1 que se decodifican según un orden de cada campo y la longitud del campo. Se puede modificar el nombre de cada campo, el número de bits para cada campo, o un ejemplo de cada campo. Excepto los campos modificados de las figuras previas, las descripciones de los campos son idénticas a las descripciones de los campos antes mencionados. RESERVED_1, RESERVED_2, RESERVED_3, y RESERVED_4 son campos reservados para uso futuro. En el ejemplo, PLP_START puede indicar idéntica información que la plp_start_addr antes mencionada.
- El L1_PART2_CHANGE_COUNTER indica un número de tramas desde la primera trama a una trama que tiene un cambio en cualquiera de la información de señalización de L1, excluyendo un cambio en el PLP_START, a partir de las tramas previas. Usando este campo, un receptor puede omitir una decodificación de L1 para cada trama para obtener información de L1. En otras palabras, usando el valor del L1_PART2_CHANGE_COUNTER, un receptor puede determinar qué trama tiene un cambio en la información de L1 a partir de las tramas previas, de esta manera, no se realiza decodificación de L1 para las tramas antes de que ocurra una trama con un cambio en L1, entonces se puede realizar la decodificación de L1 para la trama que tiene un cambio en L1. De esta manera, se pueden omitir operaciones innecesarias. Usando este campo, un receptor puede evitar la operación de decodificación de L1 redundante. Este valor también se puede calcular por un recetor con información de L1 ya decodificada.
 - Si el L1_PART2_CHANGE_COUNTER es 0, significa que no ha habido un cambio en la L1 durante al menos 256 (2^8, 8 es un número de bits usados para el L1_PART2_CHANGE_COUNTER) tramas. En este uno de los mejores casos, un receptor necesita decodificar la L1 solamente cada 51 segundos. Este proceso se puede realizar en el Analizador Sintáctico de Tramas r708 de la Fig. 124. El Analizador Sintáctico de Tramas puede determinar si el preámbulo actual tiene un cambio en L1 y puede controlar los procesos posteriores en el recorrido de la señal de L1. Un receptor puede calcular el PLP_START para una trama específica a partir del PLP_START y PLP_MODCOD ya obtenidos, sin realizar decodificación de L1 para obtener el PLP_START.

La Fig. 144 muestra ejemplos de los campos mostrados en la Fig. 143. Los bloques de un receptor pueden realizar procesos según los valores indicados por los campos en los ejemplos.

La Fig. 145 muestra otro ejemplo de señalización de L1 transmitida en una cabecera de trama. Comparado con la Fig. 143, se modifican algunos campos y se añaden algunos campos para mejorar la eficiencia de decodificación de servicios por un receptor. Especialmente, los módulos en el recorrido de la señal de L1 de la Fig. 124 pueden realizar la decodificación de señalización de L1 y los módulos en el recorrido del PLP de la Fig. 124 pueden usar los parámetros, de esta manera, se pueden decodificar los servicios. Un receptor puede obtener parámetros de señalización de L1 a partir de las señales del recorrido de la L1 que se decodifican según un orden de cada campo y la longitud del campo. Se puede modificar el nombre de cada campo, el número de bits para cada campo, o un ejemplo de cada campo. Excepto los campos modificados de las figuras previas, las descripciones de los campos son idénticas a las descripciones de los campos antes mencionadas.

5

10

15

30

35

40

45

50

Las descripciones de DSLICE_START, DSLICE_WIDTH, NOTCH_START, y NOTCH_WIDTH son idénticas a las descripciones previas. No obstante, se puede minimizar la sobrecarga de señalización señalizando los campos con un mínimo número de bits según el modo de GI. La información de L1 se puede obtener a partir del recorrido de la señal de L1 de un receptor de la Fig. 124. Un controlador de sistema puede determinar un número de bits usado para cada campo según el valor de GI obtenido y puede leer los campos en consecuencia. El valor de GI necesita ser transmitido antes que otros valores.

En lugar de DSLICE_START y DSLICE_WIDTH, se pueden transmitir 12 bits de posición de sintonización que indican una ubicación optimizada para obtener un segmento de datos y 11 bits de valor de desplazamiento desde una posición de sintonización para indicar una anchura de un segmento de datos. Especialmente, usando 11 bits de valor de desplazamiento, se pueden señalizar segmentos de datos que ocupan un máximo de 8 canales unidos y un receptor que puede recibir tales segmentos de datos puede operar adecuadamente. Un sintonizador r700 de un receptor de la Fig. 124 puede determinar el ancho de banda de RF usando una posición de sintonización y puede obtener una anchura de un segmento de datos usando el valor de desplazamiento, para servir un mismo propósito que la DSLICE_WIDTH antes mencionada.

DSLICE_CONST_FLAG es un campo para indicar si una configuración de un segmento de datos específico se mantiene como una constante. Usando este campo obtenido a partir de una L1 de un cierto ancho de banda, un receptor puede determinar si un segmento de datos específico tiene una configuración constante, entonces el receptor puede recibir los PLP del segmento de datos específico sin decodificación de L1 adicional. Esta clase de proceso puede ser útil para recibir un segmento de datos que está situado en un ancho de banda donde no está disponible una decodificación de L1.

DSLICE_NOTCH_FLAG es un campo o un marcador para indicar las bandas de ranura en ambos bordes de un segmento de datos específico. El Bit Más Significativo (MSB) se puede usar como un indicador para la banda de ranura colindante en un ancho de banda bajo y el Bit Menos Significativo (LSB) se puede usar como un indicador para la banda de ranura colindante a un ancho de banda alta. Usando el campo, cuando un receptor decodifica un segmento de datos específico, el receptor puede tener en cuenta una banda de ranura averiguando los cambios en las portadoras activas causados por pilotos continuos colindantes en ambos extremos de una banda de ranura. Esta información también se puede obtener a partir de la información de ranura transmitida en NOTCH_START y NOTCH_WIDTH. El Desintercalador en el Tiempo r710 de un receptor de la Fig. 124 puede usar la información para encontrar la ubicación de las portadoras activas y enviar los datos que corresponden solamente a las portadoras activas, a un analizador sintáctico de segmento de datos.

Para el PLP_TYPE, se añade un bit adicional a la Fig. 143. La Fig. 146 muestra un ejemplo del PLP_TYPE de la Fig. 145. Se puede transmitir un valor que indica un PLP de datos agrupados. Un flujo de TS grande que tiene una tasa de datos alta se puede multiplexar en múltiples PLP. El PLP de datos agrupados se puede usar para indicar los PLP donde se transmiten flujos multiplexados. Para un receptor legado que es incapaz de decodificar un PLP específico, este campo puede impedir al receptor acceder al PLP, de esta manera, se puede impedir un posible malfuncionamiento.

Aún como método alternativo, si se usa la dslice_width antes mencionada junto con el campo dslice_start y la información de ranura, un receptor puede determinar qué frecuencia decodificar a partir de las señales de RF recibidas. Este proceso se puede realizar en el Sintonizador r700 de la Fig. 124. Información tal como dslice_start, dslice_width, notch_start, y notch_width se puede usar como señal de control del Sintonizador r700. De esta manera, puede llegar a ser posible obtener un segmento de datos y sintonizar simultáneamente a una banda de RF donde no existen problemas de decodificación de L1, evitando una ranura.

Con respecto a la señalización de L1 de la Fig. 145, la Fig. 147 muestra una relación entre la señalización de L1 y la señalización de L2 cuando un PLP es de tipo agrupado. Además, la Fig. 147 también muestra una acción que se puede tomar por un receptor para tal caso. El TS1 se puede correlacionar en el PLP37 a través de c2dsd de L2. Este TS1 corresponde a un PLP normal de L1, de esta manera, se puede decodificar el PLP por un receptor normal (sintonizador único de 8MHz) y un receptor de gama alta (sintonizador múltiple o sintonizador de banda ancha

(>8MHz)). El TS2 y TS3 se correlacionan en el PLP39 y el PLP44 respectivamente, a través de c2dsd. Estos corresponden al PLP agrupado de L1, de esta manera, estos PLP se pueden decodificar por un receptor de gama alta (sintonizador múltiple o sintonizador de banda ancha (>8MHz)) pero no por un receptor normal (sintonizador único de 8MHz). En consecuencia, según la información de L1, un receptor puede comprobar si se recibe o no el TS correspondiente.

La Fig. 148 y la Fig. 149 son diagramas de flujo que describen las acciones de decodificación de L1 y decodificación de L2 para tipo de PLP agrupado y tipo de PLP normal en un receptor normal y un receptor de gama alta, respectivamente. La Fig. 150 muestra un ejemplo de estructura y sintaxis de c2_delivery_system_descriptor para señalización de L2 mientras que tiene en cuenta la Fig. 145. Este descriptor puede correlacionar el TS_id en el plp_id como se muestra en la Fig. 147. La información de la agrupación se puede procesar en la L1, de esta manera, necesita no ser señalizada en la L2. Las variables mostradas en la Fig. 150 se describen como sigue.

Plp_id: Este campo de 8 bits únicamente identifica un PLP de datos dentro de un Sistema C2.

5

10

C2_system_id: Este campo de 16 bits únicamente identifica un sistema C2. La parte restante de este descriptor, inmediatamente a continuación del campo C2_system_id está presente solamente una vez por sistema C2, debido a que los parámetros son aplicables únicamente a todos los segmentos de datos transportados sobre un Sistema C2 particular. Una presencia o ausencia de esa parte se puede derivar a partir del campo de longitud del descriptor. En la ausencia de la parte restante, esta longitud es igual a 0x07, de otro modo se asigna un valor mayor.

C2_System_tuning_frequency: Este campo de 32 bits indica un valor de frecuencia. El intervalo de codificación puede ser de mínimo 1 Hz (0x00000001) hasta un máximo de 4.294.967.295 Hz (0xFFFFFFF). Este campo de datos puede dar una frecuencia de sintonización, donde se transmite un Preámbulo completo dentro de la ventana de sintonización. Generalmente la C2_System_tuning_frequency es la frecuencia central de un C2_System, pero puede desviarse de la frecuencia central en caso de que existan ranuras en este área.

Active_OFDM_symbol_duration: Este campo de 3 bits indica una duración del símbolo OFDM activo. Un ejemplo se muestra en la Fig. 151.

Guard interval: Este campo de 3 bits indica un intervalo de guarda. Un ejemplo se muestra en la Fig. 152.

Usando los métodos y dispositivos sugeridos, entre otras ventajas es posible implementar un transmisor, receptor, y estructura digitales eficientes de señalización de capa física.

Transmitiendo información de ModCod en cada cabecera de trama en BB que es necesaria para la ACM/VCM y transmitiendo el resto de la señalización de capa física en una cabecera de trama, se puede minimizar la sobrecarga de señalización.

Se puede implementar una QAM modificada para una transmisión más eficiente energéticamente o un sistema de difusión digital más robusto al ruido. El sistema puede incluir un transmisor y receptor para cada ejemplo descrito y las combinaciones de los mismos.

Se puede implementar una QAM No uniforme mejorada para una transmisión más eficiente energéticamente o un sistema de difusión digital más robusto al ruido. También se describe un método de uso de tasa de código de corrección de errores de NU-MQAM y MQAM. El sistema puede incluir un transmisor y receptor para cada ejemplo descrito y las combinaciones de los mismos.

El método de señalización de L1 sugerido puede reducir la sobrecarga en un 3~4% minimizando la sobrecarga de señalización durante la unión de canales.

Será evidente para aquellos expertos en la técnica que se pueden hacer diversas modificaciones y variaciones en la presente invención sin apartarse de la invención.

REIVINDICACIONES

1. Un transmisor para transmitir datos de difusión a un receptor, el transmisor que comprende:

un primer codificador BCH configurado para codificar BCH los datos de señalización de Capa 1;

un primer codificador LDPC configurado para codificar LDPC los datos de señalización de Capa 1 codificados BCH para generar al menos un bit de paridad LDPC;

medios de perforación configurados para realizar una perforación en el bit de paridad LDPC generado;

un primer intercalador de bits (703) configurado para intercalar con bits los datos de señalización de Capa 1 codificados LDPC; y

un primer correlacionador QAM (704) configurado para demultiplexar los datos de señalización de Capa 1 intercalados con bits en palabras de celda y correlacionar las palabras de celda en valores de constelación;

un formador de tramas (711) configurado para construir una trama de señal que incluye datos de señalización de Capa 1 correlacionados QAM;

un modulador (104) configurado para modular la trama de señal mediante un método de Multiplexación por División de Frecuencia Ortogonal (OFDM); y

medios para transmitir la trama de señal modulada.

20

25

30

40

en donde el transmisor está configurado para procesar datos de señalización de Capa 1, en donde los datos de señalización de Capa 1 incluyen información de Data_Slice_num_PLP que indica un número de PLP transportados dentro de un segmento de datos asociado, el segmento de datos que es un grupo de celdas OFDM, cada celda transmitida en una portadora OFDM, y el segmento de datos que transporta al menos un PLP en una cierta sub banda de frecuencia,

caracterizado por que los datos de señalización de Capa 1 incluyen un campo de información de frecuencia de segmento de datos, el cual se puede usar para obtener una frecuencia donde comienza el segmento de datos asociado, y para permitir una sintonización para acceder al segmento de datos asociado, y un campo de información de anchura de segmento de datos el cual se puede usar para obtener un tamaño del segmento de datos asociado junto con el campo de información de frecuencia de segmento de datos, y

en donde los números de bits usados para el campo de información de frecuencia de segmento de datos y el campo de información de anchura de segmento de datos son más grandes para un valor de intervalo de guarda, GI, de 1/64 en comparación con aquéllos usados para un valor de GI de 1/128, y en donde para un valor de GI de 1/64, un intervalo de piloto disperso es de 12 portadoras y para un valor de GI de 1/128, un intervalo de piloto disperso es de 24 portadoras y en donde el segmento de datos asociado comienza desde y termina en una posición de piloto disperso.

2. El transmisor de la reivindicación 1, que además comprende:

un segundo codificador BCH configurado para codificar BCH datos de PLP para generar unos datos protegidos de errores;

35 un segundo codificador LDPC configurado para codificar LDPC los datos de PLP codificados BCH;

un segundo intercalador de bits configurado para intercalar con bits los datos de PLP codificados LDPC;

un segundo correlacionador QAM configurado para demultiplexar los datos de PLP intercalados en palabras de celda y correlacionar las palabras de celda en valores de constelación; y

- un intercalador de tiempo-frecuencia configurado para intercalar en tiempo-frecuencia los valores de constelación correlacionados.
- 3. Un receptor para procesar datos de difusión, el receptor que comprende:

medios para recibir una trama modulada que incluye datos de señalización de Capa 1 correlacionados QAM, en donde la trama de señal se modula por un método de Multiplexación por División de Frecuencia Ortogonal (OFDM);

un demodulador (r104) configurado para demodular la trama de señal;

un descorrelacionador QAM (r713) configurado para descorrelacionar los valores de constelación que

ES 2 445 194 T3

corresponden a datos de señalización de Capa 1 en palabras de celda y para multiplexar las palabras de celda descorrelacionadas en datos de señalización de Capa 1;

un descorrelacionador de bits (r714) configurado para desintercalar de bits los datos de señalización de Capa 1 multiplexados y al menos un bit de paridad LDPC;

5 unos medios de desperforación configurados para realizar una desperforación en el bit de paridad LDPC;

un decodificador LDPC configurado para decodificar LDPC los datos de señalización de Capa 1 y el bit de paridad LDPC desperforado; y

un decodificador BCH configurado para decodificar BCH los datos de señalización de Capa 1 decodificados LDPC y el bit de paridad LDPC desperforado,

- en donde el receptor está configurado para procesar datos de señalización de Capa 1 que incluyen información de Data_Slice_num_PLP que indica un número de PLP transportados dentro de un segmento de datos asociado, el segmento de datos que es un grupo de celdas OFDM, cada celda transmitida en una portadora OFDM, y el segmento de datos que transporta al menos un PLP en una cierta sub banda de frecuencia, y
- caracterizado por que los datos de señalización de Capa 1 incluyen un campo de información de frecuencia de segmento de datos, el cual se puede usar para obtener una frecuencia donde comienza el segmento de datos asociado, y para permitir una sintonización para acceder al segmento de datos asociado, y un campo de información de anchura de segmento de datos el cual se puede usar para obtener un tamaño del segmento de datos asociado junto con el campo de información de frecuencia de segmento de datos, en donde los números de bits usados para el campo de información de frecuencia de segmento de datos y el campo de información de anchura de segmento de datos son más grandes para un valor de intervalo de guarda, GI, de 1/64 en comparación con aquéllos usados para un valor de GI de 1/128, y en donde para un valor de GI de 1/64, un intervalo de piloto disperso es de 24 portadoras y en donde el segmento de datos asociado comienza desde y termina en una posición de piloto disperso.
- **4.** El receptor de la reivindicación 3, que además comprende:

un desintercalador de tiempo-frecuencia configurado para desintercalar en tiempo-frecuencia los valores de constelación que corresponden a datos de PLP;

un descorrelacionador QAM configurado para descorrelacionar los valores de constelación desintercalados en palabras de celda y multiplexar las palabras de celda descorrelacionadas en datos de PLP;

30 un desintercalador de bits configurado para desintercalar de bits los datos de PLP multiplexados:

un decodificador LDPC configurado para decodificar LDPC los datos de PLP desintercalados de bits; y

un decodificador BCH configurado para decodificar BCH los datos de PLP decodificados LDPC.

- 5. Un método de recepción de datos de difusión, el método que comprende:
- descorrelacionar los valores de constelación que corresponden a datos de señalización de Capa 1 en palabras de celda;

multiplexar las palabras de celda descorrelacionadas en datos de señalización de Capa 1;

desintercalar de bits los datos de señalización de Capa 1 multiplexados y al menos un bit de paridad LDPC;

realizar una desperforación en el bit de paridad LDPC;

45

decodificar LDPC los datos de señalización de Capa 1 y el bit de paridad LDPC desperforado; y

- decodificar BCH los datos de señalización de Capa 1 decodificados LDPC y el bit de paridad LDPC desperforado,
 - en donde los datos de señalización de Capa 1 incluyen información de Data_Slice_num_PLP que indica un número de PLP transportados dentro de un segmento de datos asociado, el segmento de datos que es un grupo de celdas OFDM, cada celda transmitida en una portadora OFDM, y el segmento de datos que transporta al menos un PLP en una cierta sub banda de frecuencia, y

caracterizado por que los datos de señalización de Capa 1 incluyen un campo de información de frecuencia de segmento de datos, el cual se puede usar para obtener una frecuencia donde comienza el segmento de datos

asociado, y para permitir una sintonización para acceder al segmento de datos asociado, y un campo de información de anchura de segmento de datos el cual se puede usar para obtener un tamaño del segmento de datos asociado junto con el campo de información de frecuencia de segmento de datos, y

en donde los números de bits usados para el campo de información de frecuencia de segmento de datos y el campo de información de anchura de segmento de datos son más grandes para un valor de intervalo de guarda, GI, de 1/64 en comparación con aquéllos usados para un valor de GI de 1/128, y en donde para un valor de GI de 1/64, un intervalo de piloto disperso es de 12 portadoras y para un valor de GI de 1/128, un intervalo de piloto disperso es de 24 portadoras y en donde el segmento de datos asociado comienza desde y termina en una posición de piloto disperso.

10 **6.** El método de la reivindicación 5, que además comprende:

desintercalar en tiempo-frecuencia valores de constelación que corresponden a datos de PLP;

descorrelacionar los valores de constelación desintercalados en palabras de celda;

multiplexar las palabras de celda descorrelacionadas en datos de PLP;

desintercalar de bits los datos de PLP multiplexados;

decodificar LDPC los datos de PLP desintercalados de bits; y

decodificar BCH los datos de PLP decodificados LDPC.

7. Un método de transmisión de datos de difusión a un receptor, el método que comprende:

codificar BCH datos de señalización de Capa 1;

codificar LDPC los datos de señalización de Capa 1 codificados BCH para generar al menos un bit de paridad LDPC:

realizar una perforación en el bit de paridad LDPC generado;

intercalar con bits los datos de señalización de Capa 1 codificados LDPC sobre los cuales se realiza la perforación;

demultiplexar los datos de señalización de Capa 1 intercalados con bits en palabras de celda;

correlacionar las palabras de celda en valores de constelación;

construir una trama de señal que incluye datos de señalización de Capa 1 correlacionados QAM;

modular la trama de señal mediante un método de Multiplexación por División de Frecuencia Ortogonal (OFDM); y

transmitir la trama de señal modulada,

en donde los datos de señalización de Capa 1 tienen información de Data_Slice_num_PLP que indica un número de PLP transportados dentro de un segmento de datos asociado, el segmento de datos que es un grupo de celdas OFDM, cada celda transmitida en una portadora OFDM, y el segmento de datos que transporta al menos un PLP en una cierta sub banda de frecuencia, y

caracterizado por que

- los datos de señalización de Capa 1 incluyen un campo de información de frecuencia de segmento de datos, el cual se puede usar para obtener una frecuencia donde comienza el segmento de datos asociado, y para permitir una sintonización para acceder al segmento de datos asociado, y un campo de información de anchura de segmento de datos el cual se puede usar para obtener un tamaño del segmento de datos asociado junto con el campo de información de frecuencia de segmento de datos, y
- en donde los números de bits usados para el campo de información de frecuencia de segmento de datos y el campo de información de anchura de segmento de datos son más grandes para un valor de intervalo de guarda, GI, de 1/64 en comparación con aquéllos usados para un valor de GI de 1/128, y en donde para un valor de GI de 1/64, un intervalo de piloto disperso es de 12 portadoras y para un valor de GI de 1/128, un intervalo de piloto disperso es de 24 portadoras y en donde el segmento de datos asociado comienza desde y termina en una posición de piloto disperso.

ES 2 445 194 T3

8. El método de la reivindicación 7, que además comprende:
codificar BCH datos de PLP para generar unos datos protegidos de errores;
codificar LDPC los datos de PLP codificados BCH;
intercalar con bits los datos de PLP codificados LDPC;
5 demultiplexar los datos de PLP intercalados en palabras de celda;
correlacionar las palabras de celda en valores de constelación; y
intercalar en tiempo-frecuencia los valores de constelación correlacionados.

10

Fig. 1

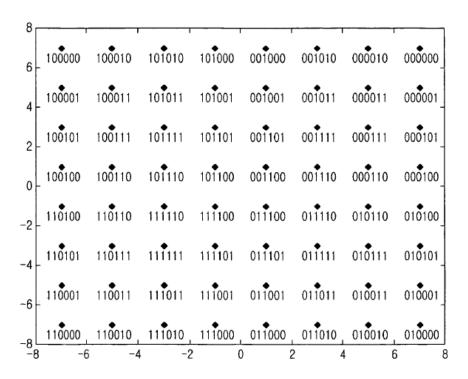


Fig. 2

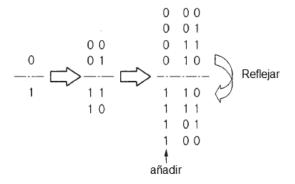


Fig. 3

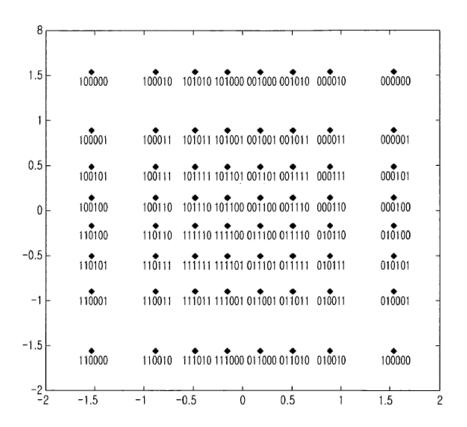


Fig. 4

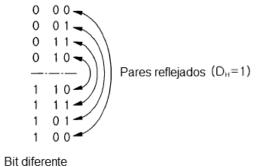


Fig. 5

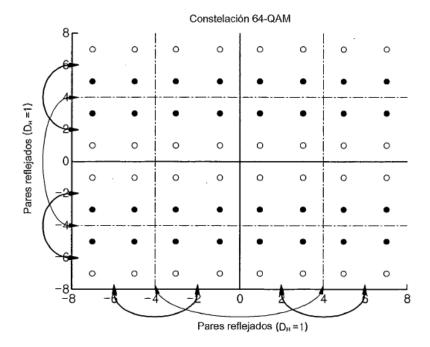
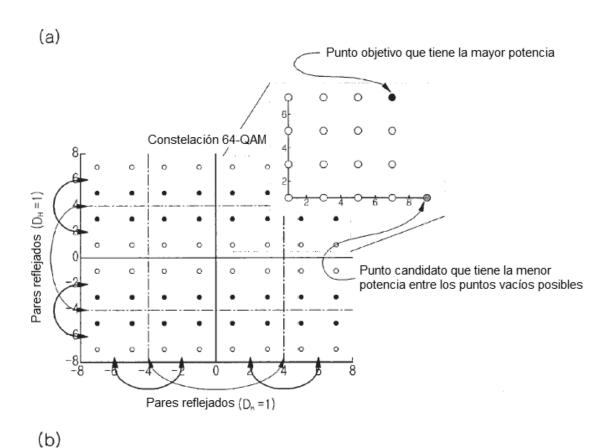


Fig. 6



* El punto candidato es el punto colindante más cercano del par reflejado del punto objetivo

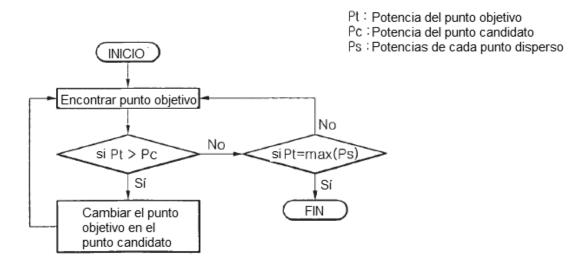


Fig. 7

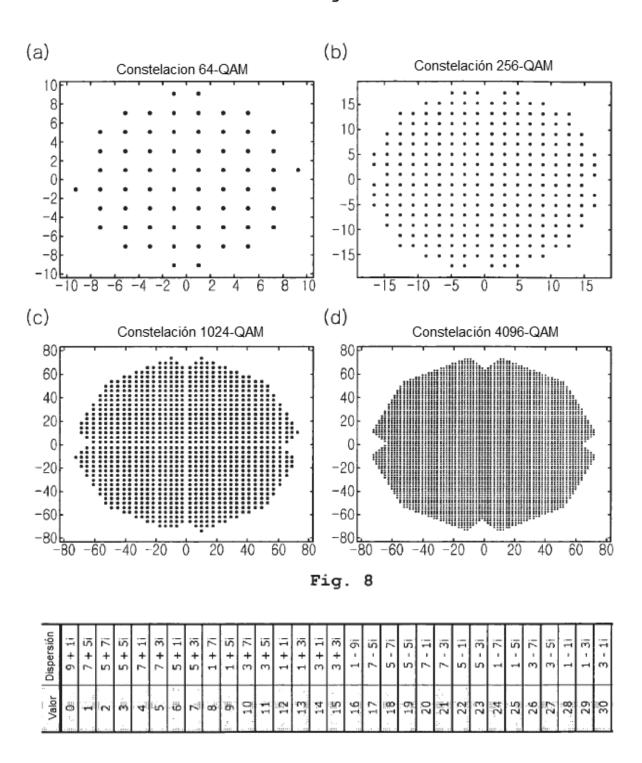


Fig. 9

3 - 3i	+	-7 + Si	-5 + 7i	-5 + 5	-7 + 1i	-7 + 3i	-5 + 1i	-5 + 3i	-1 + 7i	-1 + 5i	-3 + 7i	-3 + 5i	-1 + 1i	-1 + 3i	+	-3 + 3i	-9 - ti	-7 - Si	-5 - 7i	-5 - Si	-7 - 1i	-7 - 3i	-5 - 1i	-5 - 3i	-1 - 7i	-1 - 5i	-3 - 7i	-3 - 5i	-1 - 1)	-1 - 3i	-3 - 1i	-3 - 3i
31	32	33	34	35	ی	37	38	39	≅40 ≡	41	42	143	44	45	= 95	47	48	≅ 61×	20	51	125 ≡	53	54	- 22	56	52	85	59	09	61	62	. 63

Fig. 10

_				=				:=:			:	·=						I			-										
rsió	-1	.3	17	- 13	- 9i	- 5	9	-11	15	13	17	- 13	6	11	<u>.</u>	- 11	7	- 3	- 1	- 3	- 7	- 55	- 7	- 5	<u>-</u>	- 3	7	.3	-7	- Si	- 7
Valor Dispersión	-17	-17	-3	-13	-15	-17	-13	13	6-	6-	5.	11	6-	6-	-11	ij.	-15	45	-13	-13	-15	-15	-13	-13	6	6	7	<u>:</u>	6	9	큐
77.	7	H.T	-31	r T		-	Gi.	ile:	- 11	1.14	i .			ili.eci	_	31		-	. 75	#1	. 1	- 1		1		2.1	100		1112.0	100	
/alor	192	193	194	195	196	197	198	199	200	201	202	203	204	205	206	207	208	209	210	211	212	213	214	215	216	217	218	219	220	221	222
_	Н	Н	-	-	- T													-	1.21		Н			-		3, .	-	-	110	188	
Dispersión	17	÷	17	13	9	5	9	11	15	13	17	13	9	Ξ	9	Ξ	+ 11	+ 3	1	₩ +	+ 7	ίς +	+ 7	÷	Ξ	m	;;; +	Ή	$\overline{}$	ĩõ	+ 7
spe	+	17	+	θ+	LO.	-17	m	+	+	+	+	+	+ 6-	+ 6-		+	-15	ın	13 +	-13 +	to.	ιn	-13	13	6-	6	11-	11	+ 6-	6-	7
	7	'		-1	7	_	7	-1	6-	_	1	-1		Ť	7	7	17	7	7	.,	7	7	7.	'	_'			7			7
Valor	128	29	130	31	32	33	34	32	36	137	38	39	140	41	142	143	44	145	146	47	148	149	S	5	152	53	72	55	156	27	158
_	7	H) THE	Ή	ed P	7	-	Ť	:etfl	Ţ	Ţ	ent.	Ţ	À	ार्ग	क्ती	÷	नां	À	ard	110	Ť	7.	151	H	H	mi.	Ξ	÷	-sié	1
Dispersión	17i	Ξ	17i	13i	9	Si	9	11:	ίζ	13i	7	13i	9	11i	9	11i	17	Ξ	Ξī	3	7	Si	7	ίĞ	;;;	ē	Ħ	æ	7.	ίĞ	7
sper	м	7		3-	5	17 -	13 -	3-	- 1		- 1	:	6		11 -		15 -	15 -	m	ES.	2	5	3-	ED.	9-	6	11	-11	9	9	井
Öİ		7	т	ï	-	1	+1	Ŧ	6	6	5	Ξ	Ŭ.	6	-1	11	1	-	-1	-1	-	1	ч	-	<u>,</u>	٠,		-	<i>''</i>		
Valor	64	65	99	67	68	69	20	71	72	73	74	75	9/	7	78	79	80	81	82	83	84	85	98	87	88	89	8	91	35	93	94
2	9	9	9		ine-	9		1	7		<u>.</u>	2 10	2	7	7	2	8	8		В		80	В	8	8		6	6	6	6	6
ión	11	Ξ	7	13i	9	ίZ	9	11.	Ξ	13i	17;	131	9	111	9	11i	11	m	11	m	ĸ	ίζi	7	ίΩ	Ħ	m	ij	ĸ	iz.	ίδ	7
Dispersión	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+ 1	+ 1	+	+	7	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+	+
Dis	17	11	m	13	15	17	13	13	6	σ	ß	11	6	σ	끆	11	15	15	13	13	15	15	13	13	σ	6	듸	=	0	၈	Ξ
'Valor	0	in de la companya de	2		III 0/1	2	<u>6</u> 9	- 2	8	6		7	2	m	14	IO.	16	1	တ	o	20	in Ti	2	23	4	25	26	27	00	O.	
and the	9	-	CV.	w	4	u)	9		w	O.	10	7-1	12	771	+31	-	and	100	\rightarrow	$\overline{}$	CV	21	(V)	CV	24	CV.	ōΙ	i-vi	C)	53	8
2								Ŀ.,	. 3			- 1											,					, ,		11	

Fig. 11

-11 - 5i	-1 - 15	-1 - 13i	-3 - 15i	-3 - 13i	-1 - 9i	-1 - 11i	-3 - 9i	-3 - 11i	-7 - 15i	-7 - 13i	-5 - 15	-5 - 13)	-7 - 9i	-7 - 11i	-5 - 9i	-5 - 11i	-1 - 1i	-1 - 3i	-3 - 1i	-3 - 3i	-1 - 7i	-1 - 5i	-3 - 7i	-3 - 5i	-7 - 1i	-7 - 3i	-5 - 1i	-5 - 3i	-7 - 7i	-7 - 5i	-5 - 7	-5 - 5
223	224	225	526	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	237	238	239	240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255
-11 + 5i	-1 + 15i	-1 + 13i	-3 + 15i	-3 + 13i	-1 + 9i	-1 + 11i	-3 + 9	-3 + 11i	-7 + 15i	-7 + 13i	-5 + 15i	-5 + 13i	-7 + 9i	-7 + 11i	-5 + 9i	-5 + 11i	-1 + 1i	-1+3i	-3 + 1i	-3 + 3i	-1 + 7i	-1 + 5i	-3 + 7i	-3 + 5i	-7 + 1i	-7 + 3i	-5 + 1i	-5 + 3i	-7 + 7i	-7 + Si	-5 + 7i	-5 + 5
159	160	161	162	163	154	165	166	167	168	169	170	121	172	173	124	175	176	137.	178	179	1.80	181	182	183	184	185	186	187	188	189	190	191
11 - 5i	1 - 15i	1 - 13i	3 - 15i	3 - 13i	1 - 9i	1 - 11i	3 - 9i	3 - 11i	7 - 15i	7 - 13i	5 - 15i	5 - 13i	7 - 9i	7 - 11i	5 - 9i	5 - 11i	1 - 1i	1 - 3i	3 - 1i	3 - 3i	1 - 7i	1 - 5i	3 - 7	3 - 5	7 - 1i	7 - 3i	5 - 1i	5 - 3i	7 - 7	7 - 5i	5 - 7	5 - 5
95	: 96	6_	98		100	101	102	103	104	105	106	407 ≡	108	109	110	111	112	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
11 + 5i	1 + 15i	1 + 13i	3 + 15i	3 + 13i	1+9i	$1 + 11^{i}$	3 + 9i	3 + 11i	7 + 15	7 + 13	5 + 15	5 + 13	7 + 9	7 + 11	5 + 9	5 + 11i	1 + 1i	1+3	3 + 1i	3 + 3i	1 + 7	1 + 5i	3 + 7i	3 + 5	7 + 1i	7 + 3i	5 + 1i	5 + 3	7 + 7i	7 + 5i	5 + 7i	5 + 5
31 :::	32	33 #	34	35	36	≣ 37 등	38	39	40	41	45	43	44	45	46	47	48	49	20	51	≡ 55 ≡	53 :	54	55	- 26	57	≣ 28 ≡	- 59	- 60	≡ 61	62	63

Fig. 12

_	_	_		_	_		_	_	_	_		_			_		_	_	_		_	_	_	_	_	_	_		_	_	_
Dispersión	1 - 1	1 - 3i	3 - 1i	3 - 3i	1 - 7i	1 - 5	3 - 7	3 - 5i	7 - 1i	7 - 3i	5 - 1i	5 - 3	7 - 7i	7 - 5	5 - 7	5 - 5	1 - 15i	1 - 13i	3 - 15i	3 - 13i	1 - 9i	1 - 11i	3 - 9i	3 - 11i	7 - 15i	7 - 13i	5 - 15i	5 - 13i	7 - 9	7 - 11i	5 - 9
			_	11: .	341	_		.794	\vdash	lib.	-2793			- 27		iii		\vdash		_					_		Н	-	- 41		
Valor	448	449	450	451	452	453	454	455	456	457	458	459	460	461	462	463	464	465	466	± 467	468	469	470	471	472	473	474	£ 475	476	477	478
Dispersión	1 - 31	1 - 29i	3 - 31i	3 - 29i	1 - 25i	1 - 27i	3 - 25i	3 - 27i	7 - 31i	7 - 29i	5 - 31i	5 - 29i	7 - 25i	7 - 27i	5 - 25i	5 - 27	1 - 17i	1 - 19	3 - 17i	3 - 19	1 - 23i	1 - 21	3 - 23i	3 - 21i	7 - 17i	7 - 19	5 - 17i	5 - 19i	7 - 23i	7 - 21i	5 - 23i
Valor	384	385	386	387	388	389	390	391	392	393	394	395	396	397.	398	399	400	401	402	403	404	405	406	404	408	409	410	411	412	413	414
Dispersión	31 - 1i	31 - 3i	29 - 1i	29 - 3i	31 - 7i	31 - Si	29 - 7i	29 - Si	25 - 1i	25 - 3i	27 - 11	27 - 31	25 - 7	25 - 5i	27 - 7	27 - 5i	31 - 15i	31 - 13	29 - 15i	29 - 13i	31 - 9i	31 - 11i	29 - 9i	29 - 11	25 - 15i	25 - 13i	27 - 15i	27 - 13i	25 - 9i	25 - 11i	27 - 9i
Valor	320	921	322	323	924	325	326	327	328	329	330 ≡	331	332	333	334	335	336	337	338	:339 ±	340	341	342	343	344	345	346	347	348	349	350
Dispersión	1 - 33	33 - 31	3 - 33i	3 - 35	33 - 7	33 - 5i	35 - 7i	35 - 5i	7 - 33i	7 - 35	5 - 33	5 - 35	25 - 25i	25 - 27i	27 - 25i	5 - 37i	31 - 17i	33 - 13i	29 - 17i	29 - 19	33 - 9i	33 - 11i	35 - 9i	29 - 21	25 - 17	25 - 19	27 - 17i	27 - 19i	25 - 23	25 - 21)	27 - 23i
Valor	256	257	258	259	260	261	262	263	264	265	266	267	268	569	270	271	272	273	274	275	276	277	278	279	280	281	282	283	284	285	286
Dispersión	1 + 1i	1 + 3i	3 + 1i	3 + 3i	1 + 7i	1 + 5i	3 + 7i	3 + 5i	7 + 1i	7 + 3i	5 + 1i	5 + 3i	7 + 7i	7 + 5i	5 + 7i	5 + 5	1 + 15i	1 + 13i	3 + 15i	3 + 13i	1 + 9	1 + 11i	3 + 9i	3 + 11i	7 + 15	7 + 13i	5 + 15i	5 + 13	7 + 9i	7 + 11!	5 + 9
Valor	192	193	194	195	196	197	198	199	200	201	202	203	204	205	206	202	208	209	210	211	212	213	214	215	216	217	218	219	220	221	222
Dispersión	1 + 31i	1 + 29i	3 + 31i	3 + 29i	1 + 25i	1 + 27i	3 + 25i	3 + 27i	7 + 31i	7 + 29i	5 + 31i	5 + 29i	7 + 25i	7 + 27i	5 + 25i	5 + 27i	1 + 17i	1 + 19i	3 + 17i	3 + 19i	1 + 23i	1 + 21i	3 + 23i	3 + 21i	7 + 17i	7 + 19i	5 + 17i	5 + 19i	7 + 23i	7 + 21i	5 + 23i
Valor	128	129	130	131	132	133	134	135	136	137	138	139	140	141	142	143	144	145	146	147	148	149	150	151	152	153	154	155	156	157	158
Dispersión	31 + 11	31 + 3i	29 + 1i	29 + 3i	31 + 7i	31 + 5i	29 + 7i	29 + 5i	25 + 1i	25 + 3i	27 + 1i	27 + 3i	25 + 7i	25 + 5i	27 + 7i	27 + 5i	31 + 15	31 + 13i	29 + 15	29 + 13	31 + 9i	31 + 11	29 + 9i	29 + 11i	25 + 15i	25 + 13i	27 + 15i	27 + 13i	25 + 9i	25 + 11i	27 + 9i
Valor	64	65	99	- 67	89	69	20	₩ 11#	72	73	174	75	94	72	78	79	80	81	82	83	84	85	96	87	88	89	06	-91	92	93	94
Dispersión	33 + 1i	33 + 3i	3 + 33	35 + 3	33 + 7	33 + 5	35 + 7i	35 + 51	7 + 33	7 + 35i	5 + 33	5 + 35	25 + 25i	25 + 27i	27 + 25i	37 + 51	31 + 17i	33 + 13i	29 + 17i	29 + 19i	33 + 9i	33 + 11i	35 + 9i	29 + 21	25 + 17i	25 + 19i	27 + 17	27 + 19i	25 + 23	25 + 21i	27 + 23i
Valor	0	1 ==	2	 Ω	4	N.C.	9	1111	00 00	6	# 10 ₪	11	₹17 🖺	≡13 ≡	14	15	16	17	18	= 19	- 20	21	22	23	24	25	≥ 26 ≲	27	28	29	30

Fig. 13

5 - 11i	15 - 1i	15 - 3i	13 - 1i	13 - 3i	15 - 7	15 - 5i	13 - 7i	13 - 5i	9 - 1i	9 - 3	11 - 1i	11 3i	9 - 7	9 - 5i	11 - 7i	11 - 5i	15 - 15i	15 - 13i	13 - 15i	13 - 13i	15 - 9i	15 - 11i	13 - 9i	13 - 11i	9 - 15i	9 - 13i	11 - 15i	11 - 13	i6 - 6	9 - 11i	11 - 9i	11 - 11
479	480	481	482	483	484	485	486	487	488	489	490	493	492	493	464	495	496	49.7	498	499	200	501	205	503	504	505	505	202	208	509	510	511
5 - 21i	15 - 31i	15 - 29i	13 - 31i	13 - 29i	15 - 25i	15 - 27i	13 - 25i	13 - 27i	9 - 31i	9 - 29i	11 - 31i	11 - 29i	9 - 25i	9 - 27i	11 - 25i	11 - 27	15 - 17i	15 - 19i	13 - 17i	13 - 19i	15 - 23i	15 - 21i	13 - 23i	13 - 21i	9 - 17i	9 - 19	11 - 17i	11 - 19	9 - 23i	9 - 21	11 - 23	11 - 21
415	416	417	418	419	420	421	422	423	454	425	426	427	428	429	430	431	432	433	434	435	436	437	438	439	440	441	442	443	444	445	446	447
27 - 11i	17 - 1i	17 - 3i	19 - 1i	19 - 3i	17 - 71	17 - 5	19 - 7i	19 - 5)	23 - 1i	23 - 3i	21 - 1i	21 - 3	23 - 7i	23 - 5i	21 - 7	21 - 5	17 - 15	17 - 13i	19 - 15i	19 - 13i	17 - 9i	17 - 11i	19 - 9i	19 - 11i	23 - 15i	23 - 13i	21 - 15	21 - 13i	23 - 9i	23 - 11i	21 - 9i	21 - 11i
≡35 1≡	352	353	≡354≡	355	356	≡357≡	358	359	360	361	362	=363=	364	365	366	367	368	369	370	371	372	373	374	375	376	377	378	379	380	381	382	383
27 - 21	17 - 31	17 - 29	13 - 33i	19 - 29i	17 - 25i	17 - 27i	19 - 25i	19 - 27i	9 - 33i	9 - 35	11 - 33	21 - 29	23 - 25i	23 - 27i	21 - 25i	21 - 27	17 - 17i	17 - 19i	19 - 17i	19 - 19i	17 - 23i	17 - 21i	19 - 23i	19 - 21i	23 - 17i	23 - 19i	21 - 17	21 - 19	23 - 23i	23 - 21i	21 - 23i	21 - 21i
287	288	289	290	291	292	293	294	295	296	297	298	299	300	301	365	303	304	305	306	307	308	309	310	31.1	312	313	314	315	316	317.	318	319
5 + 11i	15 + 1i	15 + 3i	13 + 1i	13 + 3i	15 + 7i	15 + 5i	13 + 7i	13 + 5i	9 + 1i	9 + 3i	11 + 1i	11 + 3i	9 + 7i	9 + 5i	11 + 7i	11 + 5!	15 + 15	15 + 13	13 + 15i	13 + 13i	15 + 9i	15 + 11i	13 + 9i	13 + 11i	9 + 15i	9 + 13i	11 + 15i	11 + 13i	i6+6	9 + 11i	11 + 9i	11 + 11
223	224	225	226	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	237	238	239	240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255
5 + 21i	15 + 31i	15 + 29i	13 + 31i	13 + 29i	15 + 25i	15 + 27	13 + 25i	13 + 27i	9 + 31	9 + 29	11 + 31i	11 + 29i	9 + 25i	9 + 27i	11 + 25i	11 + 27i	15 + 17	15 + 19i	13 + 17i	13 + 19i	15 + 23i	15 + 21i	13 + 23i	13 + 21i	9 + 17i	9 + 19i	11 + 17i	11 + 19i	9 + 23i	9 + 21i	11 + 23i	11 + 21i
159	160	161	162	163	164	165	199	167	168	169	170	171	172	173	174	175	9/1	177	178	179	180	181	182	183	184	185	186	187	188	189	190	191
27 + 11i	17 + 1i	17 + 3i	19 + 1i	19 + 3i	17 + 7i	17 + 5i	19 + 7i	19 + 5i	23 + 1i	23 + 3i	21 + 1i	21 + 3i	23 + 7i	23 + 5i	21 + 7i	21 + 5i	17 + 15i	17 + 13i	19 + 15i	19 + 13i	17 + 9i	17 + 11i	19 + 9i	19 + 11i	23 + 15i	23 + 13i	21 + 15i	21 + 13i	23 + 9i	23 + 11i	21 + 9;	21 + 11i
95	96	62	86	66	100	101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	-111]	112	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
27 + 21i	17 + 31i	17 + 29i	13 + 33i	19 + 29i	17 + 25i	17 + 27i	19 + 25i	19 + 27	9 + 33i	9 + 35i	11 + 33	21 + 29i	23 + 25	23 + 27i	21 + 25i	21 + 27	17 + 17	17 + 19i	19 + 17i	19 + 19i	17 + 23i	17 + 21i	19 + 23i	19 + 21i	23 + 17i	23 + 19	21 + 17	21 + 19i	23 + 23i	23 + 21i	21 + 23i	21 + 21i
31	32	33	34	35.	36	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47.	48	49.ii	20	51	52	53	54	55	26	57	58	29	09	61	62	63

Fig. 14

_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_				_		_	_	_	_	_
Dispersión	-1 - 1i	-1 - 3i	-3 - 1i	-3 - 3	-1 - 7i	-1 - 5i	-3 - 7	-3 - 5i	-7 - 1i	-7 - 3i	-5 - 1i	-5 - 3i	-7 - 7	-7 - 5i	-5 - 7	-5 - 5	-1 - 15i	-1 - 13	-3 - 15i	-3 - 13i	-1 - 9;	-1 - 11i	-3 - 9i	-3 - 11i	-7 - 15i	-7 - 13i	-5 - 15i	-5 - 13i	-7 - 9i
Valor	096	961	296	696	964	965	996	967	896	696	970	971	972	973	974	975	926	977	978	626	980	981	982	983	984	985	986	987	988
Dispersión	·1 - 31i	-1 - 29i	-3 - 31i	-3 - 29i	-1 - 25i	-1 - 27i	-3 - 25i	-3 - 27i	-7 - 31i	-7 - 29i	-5 - 31i	-5 - 29i	-7 - 25i	-7 - 27i	-5 - 25i	-5 - 27i	-1 - 17i	-1 - 19i	-3 - 17i	-3 - 19i	-1 - 23i	-1 - 21i	-3 - 23i	-3 - 21i	-7 - 17i	-7 - 19i	-5 - 17	-5 - 19i	-7 - 23i
Valor	968	897	868	668	006	901	905	⊞603 ⊞	904	. 506	906	206	806	# 606⊪	910	911	1912 ⊞	913	914	:915	916	917	918	919	920	921	922	923	#924 ≡
Dispersión	-31 - 1i	-31 - 3i	-29 - 1i	-29 - 3i	-31 - 7i	-31 - 5i	-29 - 7i	-29 - 5i	-25 - 1i	-25 - 3i	-27 - 1i	-27 - 3i	-25 · 7i	-25 - 5i	-27 - 7i	-27 - Si	-31 - 15i	-31 - 13i	-29 - 15i	-29 - 13i	-31 - 9i	-31 - 11i	-29 - 9i	-29 - 11i	-25 - 15i	-25 - 13i	-27 - 15i	-27 - 13i	-25 - 9i
Valor	832	833	834	835	9836	837	828	839	840	:841	842	843	844	845	846	847	848	849	850	≡851 ≡	852	853	854	855	856	857	828	858	860
Dispersión	-33 - 1i	-33 - 3i	-3 - 33i	-35 - 3i	-33 - 7i	-33 - 5i	-35 - 7i	-35 - 5i	-7 - 33i	-7 - 35i	-5 - 33i	-5 - 35	-25 - 25	-25 - 27i	-27 - 25i	-37 - 5i	-31 - 17	-33 - 13i	-29 - 17i	-29 - 19i	-33 - 9	-33 - 11i	-35 - 9i	-29 - 21i	-25 - 17i	-25 · 19i	-27 - 17i	-27 - 19i	-25 - 23i
Valor	892	769	770	771	772	.773	774	775	222	222	778	779	780	781	782	783	784	785	786	787	788	789	790	791	792	793	794	795	796
Dispersión	-1 + 1i	-1 + 3i	-3 + 1i	-3 + 3i	-1 + 7i	-1 + 5i	-3 + 7i	-3 + 5i	-7 + 1i	-7 + 3i	-5 + 1i	-5 + 3	-7 + 7i	-7 + 5i	-5 + 7i	-5 + 5i	-1 + 15i	-1 + 13i	-3 + 15i	-3 + 13i	-1 + 9i	-1 + 11i	-3 + 9i	-3 + 11i	-7 + 15i	-7 + 13i	-5 + 15i	-5 + 13i	-7 + 9i
Valor	704	705	206	707	708	209	710	711	712	713	714	715	716	7117	718	719	720	721	722	723	724	725	726	727	728	729	730	731	732
Dispersión	-1 + 31i	-1 + 29i	-3 + 31i	-3 + 29i	-1 + 25i	-1 + 27	-3 + 25i	-3 + 27i	-7 + 31i	-7 + 29i	-5 + 31i	-5 + 29i	-7 + 25i	-7 + 27i	-5 + 25i	-5 + 27i	-1 + 17i	-1 + 19i	-3 + 17i	-3 + 19i	-1 + 23i	-1 + 21i	-3 + 23i	-3 + 21i	-7 + 17i	-7 + 19	-5 + 17	-5 + 19i	-7 + 23i
Valor	640	641	642	643	644	645	646	647	648	649	629	651	652	.653	654	655	959	657	658	629	660	661	662	663	664	999	999	299	899
Dispersión	-31 + 1i	-31 + 3i	-29 + 1i	-29 + 3i	-31 + 7i	-31 + 5i	-29 + 7i	-29 + 5i	-25 + 1i	-25 + 3i	-27 + 1i	-27 + 3i	-25 + 7i	-25 + 5i	-27 + 7i	-27 + Si	-31 + 15i	-31 + 13i	-29 + 15i	-29 + 13i	-31 + 9i	-31 + 11i	-29 + 9i	-29 + 11i	-25 + 15i	-25 + 13i	-27 + 15i	-27 + 13i	-25 + 9i
Valor	576	577	578	579	580	581	582	583	584	585	586	587	588	589	290	591	592	593	594	595	596	597	598	599	0.09	109	602	609	604
Dispersión	-1 + 33i	-33 + 3i	-3 + 33i	+3 + 35	-33 + 7i	-33 + 5i	-35 + 7i	-35 + 5i	-7 + 33i	-7 + 35i	-5 + 33i	-5 + 35i	-25 + 25i	-25 + 27i	-27 + 25i	-5 + 37i	-31 + 17i	-33 + 13i	-29 + 17i	-29 + 19i	-33 + 6	-33 + 11i	-35 + 9i	-29 + 21i	-25 + 17i	-25 + 19i	-27 + 17i	-27 + 19i	-25 + 23
Valor	512	513	514	515	516	517	518	519	520	521	525	523	524	525	526	527	528	529	530	231	532	-	534	535	536	537	538	539	540

Fig. 15

Dispersión	33 + 31i	33 + 29	35 + 31i	35 + 29i	33 + 25i	33 + 27	35 + 25i	35 + 27i	39 + 31i	39 + 29i	37 + 31i	37 + 29i	39 + 25	39 + 27i	37 + 25	37 + 27	33 + 17i	33 + 19i	35 + 17i	35 + 19i	33 + 23i	33 + 21i	35 + 23i	35 + 21i	39 + 17	39 + 19i	37 + 17i	37 + 19i	39 + 23i	39 + 21	37 + 23i
Valor	448	449	450	451	452	453	454	455	456	457	458	459	460	461	462	463	464	465	466	467	468	469	470	471	472	473	474	425	476	477	478
Dispersión	33 + 1i	33 + 3i	35 + 1i	35 + 3i	33 + 7i	33 + 5i	35 + 7i	35 + 5i	39 + 1i	39 + 3i	37 + 1i	37 + 3i	39 + 7i	39 + 5i	37 + 7i	37 + 5i	33 + 15	33 + 13i	35 + 15i	35 + 13i	33 + 9i	33 + 11i	35 + 9i	35 + 11i	39 + 15i	39 + 13i	37 + 15i	37 + 13i	39 + 9i	39 + 11i	37 + 9i
Valor	384	385	386	387	388	389	390	391	392	393	394	395	396 ≡	397	398	399	400	401	402 ≡	403	404	405	406	407	408	409	410	411	412	413	414
Dispersión	63 + 31i	63 + 29i	61 + 31i	61 + 29i	63 + 25i	63 + 27i	61 + 25i	61 + 27i	57 + 31i	57 + 29	59 + 31i	59 + 29	57 + 25i	57 + 27i	59 + 25	59 + 27	63 + 17	63 + 19i	61 + 17i	61 + 19i	63 + 23i	63 + 21i	61 + 23i	61 + 21i	57 + 17i	57 + 19i	59 + 17i	59 + 19i	57 + 23	57 + 21i	59 + 23i
Valor	320	321	322	323	324	325	326	327	328	329	330	331	332	333	334	335	336	337	338	339	340	341	342	343	344	345	346	347	348	349	350
Dispersión	63 + 1i	63 + 3i	61 + 1i	61 + 3i	63 + 7i	63 + 5i	61 + 7i	61 + 5i	57 + 1i	57 + 3	59 + 1i	59 + 3i	57 + 7i	57 + Si	59 + 7i	59 + 5i	63 + 15i	63 + 13i	61 + 15i	61 + 13i	63 + 9i	63 + 11i	61 + 9i	61 + 11i	57 + 15i	57 + 13i	59 + 15i	59 + 13i	57 + 9i	57 + 11i	59 + 9i
Valor	256	257	258	259	260	261	262	263	264	265	266	267	268	269	270	2祖	272	273	274	275	276	277	278	279	280	281	282	283	284	285	286
Dispersión	33 + 33i	33 + 35i	35 + 33	35 + 35	33 + 39i	33 + 37i	35 + 39	35 + 37	39 + 33i	39 + 35i	37 + 33i	37 + 35i	39 + 39	39 + 37i	37 + 39i	37 + 37i	33 + 47i	33 + 45i	35 + 47i	35 + 45i	33 + 41i	33 + 43i	35 + 41i	35 + 43i	39 + 47i	39 + 45i	37 + 47i	37 + 45i	39 + 41i	39 + 43	37 + 41i
Valor	192	193	194	195	196	197	198	199	200	201	202	203	204	205	206	207	208	209	2.10	211	212	213	214	215	216	217	218	219	220	221	222
Dispersión	33 + 63	33 + 61i	29 + 65i	35 + 61i	33 + 57i	33 + 59	35 + 57i	35 + 59i	25 + 65i	25 + 67i	27 + 65i	37 + 61i	39 + 57i	39 + 59	37 + 57i	37 + 59i	33 + 49	33 + 51i	35 + 49i	35 + 511	33 + 55i	33 + 53i	35 + 55i	35 + 53i	39 + 49i	39 + 51i	37 + 49i	37 + 51i	39 + 55i	39 + 53	37 + 55i
Valor	128	129	130	131	132	133	134	135	136	137	138	139	140	141	142	143	144	145	146	147	148	149	150	151	152	153	154	155	156	157	158
Dispersión	63 + 33i	65 + 29i	61 + 33i	61 + 35i	65 + 25i	65 + 27i	67 + 25i	61 + 37i	57 + 33i	57 + 35i	59 + 33i	59 + 35i	57 + 39i	57 + 37i	59 + 39i	59 + 37i	65 + 17i	65 + 19i	67 + 17i	67 + 19i	65 + 23i	65 + 21i	67 + 23i	67 + 21i	71 + 17i	57 + 45i	69 + 17i	69 + 19i	57 + 41i	57 + 43i	59 + 41i
Valor	- 64	65	99	67	89	69	≣70 ■	71	72	. ≡73 :=	- 74	75	9/	677	78	-6/	80	81	82	83	84	85	96	87	88	89	≗ 06	9.1	92	93	94
Dispersión	65 + 1i	65 + 3i	3 + 65i	67 + 3i	65 + 7i	65 + 5i	67 + 7i	67 + 5i	7 + 65i	7 + 67i	5 + 65	5 + 67i	71 + 7i	7 + 69i	69 + 7i	69 + 5i	65 + 15i	65 + 13i	67 + 15i	67 + 13i	65 + 9i	65 + 11i	67 + 9i	67 + 11i	71 + 15i	71 + 13i	69 + 15i	69 + 13i	71 + 9i	71 + 11i	69 + 9i
Valor	0	1	Z	3	. 4	5	≡ 9 ≡	7	8	# 6 #	10	11	12	. 13	14	15	ੂ 16 ੂ	17	≡ 18≡	19	20	21	. 22	23	24	22	56	27	. 58	29	30

Fig. 16

37 + 21i	47 + 31i	47 + 29i	45 + 31i	45 + 29i	47 + 25i	47 + 27i	45 + 25i	45 + 27i	41 + 31i	41 + 29i	43 + 31i	43 + 29	41 + 25i	41 + 27i	43 + 25i	43 + 27i	47 + 17i	47 + 19i	45 + 17i	45 + 19i	47 + 23	47 + 21i	45 + 23i	45 + 21i	41 + 17i	41 + 19	43 + 17i	43 + 19i	41 + 23i	41 + 21i	43 + 23i	43 + 21i
479	480	481	482	483	484	485	486	487	488	489	490	491	492	493	464	495	496	497	498	#499	200	501	505	503	504	505	506	207	≋208 ≡	509	510	511=
37 + 11i	47 + 1i	47 + 3i	45 + 1i	45 + 3i	47 + 7i	47 + Si	45 + 7i	45 + 5i	41 + 1i	41 + 3i	43 + 1i	43 + 3i	41 + 7i	41 + 5i	43 + 7i	43 + 5i	47 + 15i	47 + 13i	45 + 15i	45 + 13i	47 + 9i	47 + 11i	45 + 9i	45 + 11i	41 + 15i	41 + 13i	43 + 15i	43 + 13i	41 + 9i	41 + 11i	43 + 9i	43 + 11i
415	416	417	418	419	420	421	422	423	424	425	426	427	428	459	430	431	432	433	434	435	436	437	438	439	440	441	442	443	444	445	446	447
59 + 21i	49 + 31	49 + 29i	51 + 31i	51 + 29i	49 + 25i	49 + 27	51 + 25i	51 + 27i	55 + 31i	55 + 29i	53 + 31i	53 + 29i	55 + 25i	55 + 27	53 + 25i	53 + 27	49 + 17	49 + 19	51 + 17	51 + 19i	49 + 23	49 + 21i	51 + 23i	51 + 21i	55 + 17	55 + 19i	53 + 17i	53 + 19i	55 + 23i	55 + 21i	53 + 23i	53 + 21i
351	352	353	354	355	356	357	358	359	360	361	362	363	364	365	366	367	898	698	370	371	372	373	374	375	376	448	378	379	380	381	382	383
59 + 11i	49 + 1i	49 + 3i	51 + 1i	51 + 3i	49 + 7i	49 + Si	51 + 7i	51 + 5i	55 + 1i	55 + 3i	53 + 1i	53 + 3i	55 + 7i	55 + 5i	53 + 7i	53 + 5i	49 + 15i	49 + 13i	51 + 15i	51 + 13i	49 + 9i	49 + 11i	51 + 9i	51 + 11i	55 + 15i	55 + 13i	53 + 15i	53 + 13i	55 + 9i	55 + 11i	53 + 9i	53 + 11i
287	288	≣289≘	290	291	292	293	294	295	. 562	297	298	299	300	≡301≡	302	303	304	305	908	₹302	308	309	=310=	311	312	313	314	315	316	317	318	319
37 + 43i	47 + 33i	47 + 35i	45 + 33i	45 + 35i	47 + 39i	47 + 37i	45 + 39i	45 + 37i	41 + 33i	41 + 35i	43 + 33i	43 + 35i	41 + 39i	41 + 37	43 + 39i	43 + 37	47 + 47	47 + 45i	45 + 47	45 + 45i	47 + 41i	47 + 43i	45 + 41i	45 + 43i	41 + 47i	41 + 45i	43 + 47i	43 + 45i	41 + 41i	41 + 43i	43 + 411	43 + 43i
223	224	225	226	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	23%	238	239	240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255
37 + 53	17 + 65i	17 + 67i	19 + 65i	19 + 67i	17 + 71i	17 + 69i	45 + 57i	19 + 69i	23 + 65i	23 + 67i	21 + 65i	21 + 67i	41 + 57	41 + 59i	43 + 57i	21 + 69	47 + 49	47 + 51i	45 + 49	45 + 51	47 + 55i	47 + 53	45 + 55	45 + 53i	41 + 49	41 + 51i	43 + 49i	43 + 51i	41 + 55i	41 + 53i	43 + 55i	43 + 53
159	160	161	162	163	164	165	166	167	168	169	170	171	172	173	174	175	176	177	178	179	180	181	182	183	184	185	186	187	.188	189	190	191
69 + 21i	49 + 33	49 + 35i	51 + 33i	51 + 35i	49 + 39i	+	51 + 39	51 + 37	55 + 33i	55 + 35i	53 +	53 + 35i	55 + 39	55 + 37i	53 + 39i	53 + 37	49 + 47i	49 + 45i	51 + 47	51 + 45i	49 + 41i	49 + 43i	51 + 41i	51 + 43i	55 + 47i	55 + 45i	53 + 47i	53 + 45i	55 + 41i	55 + 43i	53 + 41i	53 + 43i
95	96	62	98	66	100	101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	111	112	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
69 + 11i	15 + 65i	15 + 67i	13 + 65i	13 + 67i	15 + 71i	15 + 69	13 + 71i	13 + 69i	9 + 65	9 + 67	11 + 65i	11 + 67i	9 + 71i	9 + 69	11 + 71i	11 + 69i	49 + 49	49 + 51i	51 + 49i	51 + 51i	49 + 55i	49 + 53i	13 + 73i	51 + 53i	55 + 49i	73 + 13i	53 + 49i	53 + 51i	73 + 9i	73 + 11i	11 + 73i	53 + 53i
31	32	. 33.	34	35	36	37	38	33	40	41	42	43	44	45	46	47	48	43	20	21	52	53	54	22	56	.57	58	59	-60	61	62	63

Fig. 17

37 + 21i	47 + 31i	47 + 29i	45 + 31i	45 + 29i	47 + 25i	47 + 27i	45 + 25	45 + 27	41 + 31	41 + 29i	43 + 31	43 + 29i	41 + 25i	41 + 27i	43 + 25i	43 + 27i	47 + 17	47 + 19i	45 + 17i	45 + 19i	47 + 23i	47 + 21i	45 + 23i	45 + 21i	41 + 17i	41 + 19	43 + 17i	43 + 19i	41 + 23i	41 + 21i	43 + 23i	43 + 21i
479	480	481	482	483	484	485	486	487	488	489	490	491	492	493	464	495	496	497	498	489	200	501 A	502	203	504	::: 508::: 4	506	507	≡ 508≡	209	510	=511# 4
37 + 11i	47 + 1i	47 + 3i	45 + 1i	45 + 3i	47 + 71	47 + Si	45 + 71	45 + Si	41 + 1i	41 + 3i	43 + 1i	43 + 3i	41 + 7i	41 + 5i	43 + 7i	43 + Si	47 + 15i	47 + 13i	45 + 15i	45 + 13i	47 + 9i	47 + 11i	45 + 9i	45 + 11i	41 + 15i	41 + 13i	43 + 15i	43 + 13i	41 + 9i	41 + 11i	43 + 9i	43 + 11i
415	416	417	418	419	420	421	422	423	424	425	426	427	428	429	430	431	432	433	434	435	436	437	438	439	440	441	442	443	444	445	446	447
59 + 21i	49 + 31i	49 + 29i	51 + 31i	51 + 29i	49 + 25i	49 + 27	51 + 25	51 + 27i	55 + 31i	55 + 29	53 + 31	53 + 29	55 + 25	55 + 27i	53 + 25i	53 + 27i	49 + 17	49 + 19i	51 + 17i	51 + 19i	49 + 23i	49 + 21i	51 + 23i	51 + 21i	55 + 17i	55 + 19	53 + 17i	53 + 19i	55 + 23i	55 + 21i	53 + 23i	53 + 21i
351	325	353	354	322	356	258	358	359	360	361	362	363	364	365	99E	367	368	369	370	371	372	373	374	375	376	377	378	379	380	381	382	383
59 + 11i	49 + 1i	49 + 3i	51 + 1i	51 + 3i	49 + 7i	49 + Si	51 + 7i	51 + 5i	55 + 1i	55 + 3i	53 + 1i	53 + 3i	55 + 7i	55 + 5i	53 + 7i	53 + 5i	49 + 15i	49 + 13i	51 + 15	51 + 13	49 + 9i	49 + 11i	51 + 9i	51 + 11i	55 + 15i	55 + 13i	53 + 15i	53 + 13i	55 + 9i	55 + 11i	53 + 9i	53 + 11i
287	288	289	290	291	292	. 293	567	295	296	297	298	299	300	301	302	303	304	305	306	=307	308	309	310	311	312	#313#	314	315	316	317	318	319
37 + 43i	47 + 33	47 + 35i	45 + 33	45 + 35i	47 + 39i	47 + 37i	45 + 39i	45 + 37i	41 + 33i	41 + 35i	43 + 33i	43 + 35i	41 + 39i	41 + 37i	43 + 39i	43 + 37i	47 + 47i	47 + 45i	45 + 47i	45 + 45i	47 + 41i	47 + 43i	45 + 41i	45 + 43i	41 + 47i	41 + 45i	43 + 47i	43 + 45i	41 + 41i	41 + 43i	43 + 41i	43 + 43i
223	224	225	226	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	1237	238	239	= 240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255
37 + 53	17 + 65i	17 + 67i	19 + 65i	19 + 67	17 + 71i	17 + 69i	45 + 57i	19 + 69i	23 + 65i	23 + 67i	21 + 65i	21 + 67i	41 + 57i	41 + 59i	43 + 57i	21 + 69i	47 + 49i	47 + 51i	45 + 49i	45 + 51i	47 + 55i	47 + 53i	45 + 55i	45 + 53i	41 + 49i	41 + 51i	43 + 49i	43 + 51i	41 + 55i	41 + 53i	43 + 55i	43 + 53
159	160	161	162	163	164	165	166	167	168	169	170	171	172	173	174	175	176	177	178	179	180	181	182	183	184	185	186	187	138	189	190	191
69 + 21i	49 + 33i	49 + 35i	51 + 33	51 + 35i	49 + 39	49 + 37	51 + 39	51 + 37i	55 + 33	55 + 35i	53 + 33	53 + 35i	55 + 39	55 + 37	53 + 39	53 + 37	49 + 47i	49 + 45i	51 + 47i	51 + 45i	49 + 41i	49 + 43	51 + 41i	51 + 43i	55 + 47	55 + 45i	53 + 47i	53 + 45	55 + 41	55 + 43i	53 + 41	53 + 43
95	96	97	98	66	100	101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	111	132	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
69 + 11i	15 + 65i	15 + 67i	13 + 65i	13 + 67i	15 + 71i	15 + 69i	13 + 71i	13 + 69i	9 + 65	9 + 67	11 + 65i	11 + 67i	9 + 71i	9 + 69	11 + 71i	11 + 69i	49 + 49	49 + 51i	51 + 49i	51 + 51i	49 + 55i	49 + 53	13 + 73	51 + 53i	55 + 49	73 + 13i	53 + 49i	53 + 51	73 + 9i	73 + 11i		53 + 53
31	32	33	34	32	96	37	38	66	40	41	.42	43	44	45	46	47	48	49	50	51	52	23	54	55	26	57	28	59	.09	61	62	63

Fig. 18

_	1 =	55	=	·5	iō	12	iō	iz	Ξ	iā	Ξ	<u> </u>	ίã	<u>-</u>	liō.	17	<u>=</u>	<u></u>	7.	<u> </u>	<u>~</u>	ĪΞ	im	ΙΞ	12	īā	ΙΞ	·5	<u>~</u>
Dispersión	31 + 31	31 + 29	29 + 31i	29 + 29i	31 + 25	31 + 27	29 + 25	29 + 27	25 + 31	25 + 29	27 + 31i	27 + 29	25 + 25	25 + 27i	27 + 25	27 + 27i	31 + 17i	31 + 19	29 + 17i	29 + 19	31 + 23	31 + 21i	29 + 23	29 + 21i	25 + 17i	25 + 19i	27 + 17i	27 + 19i	25 + 23
Valor	960	961	962	963	964	965	996	967	968	969	970	971	972	973	974	975	976	977	978	979	980	981	982	983	984	985	986	987	988
Dispersión	31 + 1i	31 + 3i	29 + 1i	29 + 3i	31 + 7i	31 + 5i	29 + 7	29 + 5	25 + 1i	25 + 3i	27 + 1i	27 + 3i	25 + 7i	25 + 5i	27 + 7i	27 + 5i	31 + 15i	31 + 13i	29 + 15	29 + 13	31 + 9i	31 + 11i	29 + 9i	29 + 11i	25 + 15i	25 + 13i	27 + 15i	27 + 13i	25 + 9
Valor	896	897	868	899	006	901	_305	903	904	905	906	206		⊞606⊞	910	911	912	.613	914	915	916	917	918	919	950	921	922	923	924
Dispersión	1+31i	1 + 29i	3 + 31i	3 + 29i	1 + 25i	1 + 27i	3 + 25i	3 + 27i	7 + 31i	7 + 29i	5 + 31i	5 + 29i	7 + 25i	7 + 27i	5 + 25i	5 + 27i	1 + 17i	1 + 19i	3 + 17i	3 + 19i	1 + 23i	1 + 21i	3 + 23i	3 + 21i	7 + 17i	7 + 19	5 + 17i	5 + 19i	7 + 23i
Valor	832	833	834	835	836	837.	838	839	840	841	842	843	844	845	846	847	848	849	850	851	852	853	854	855	856	857	828	829	⊞860 ≡
Dispersión	1 + 1i	1 + 3i	3 + 1i	3 + 3	1 + 7	1 + 5i	3 + 7i	3 + 5	7 + 1i	7 + 3i	5+11	5 + 3	7 + 7	7 + 5i	5 + 7i	5 + 5	1 + 15i	1 + 13i	3 + 15i	3 + 13i	1 + 9	1 + 11i	3+9	3 + 11i	7 + 15i	7 + 13	5 + 15	5 + 13i	16 + Z
Valor	768	769	770	771	772	773	774	1775	776	777	1778	779	780	781	782	783	784	785	786	787	788	789	790	16/	792	793	794	795	796
Dispersión	31 + 33i	31 + 35i	29 + 33i	29 + 35i	31 + 39i	31 + 37i	29 + 39	29 + 37i	25 + 33	25 + 35i	27 + 33i	27 + 35i	25 + 39i	25 + 37i	27 + 39i	27 + 37i	31 + 47i	31 + 45i	29 + 47i	29 + 45i	31 + 41i	31 + 43i	29 + 41i	29 + 43	25 + 47i	25 + 45i	27 + 47i	27 + 45i	25 + 41i
Valor	704	705	706	707	708	209	710	711	712	713	714	715	716	717	718	719	720	721	722	723	724	725	726	727	728	729	730	731	732
Dispersión	31 + 63i	31 + 61i	29 + 63i	29 + 61i	31 + 57	31 + 59i	29 + 57i	29 + 59i	25 + 63i	25 + 61i	27 + 63	27 + 61i	25 + 57i	25 + 59i	27 + 57i	27 + 59i	31 + 49i	31 + 51i	29 + 49i	29 + 51i	31 + 55	31 + 53	29 + 55i	29 + 53	25 + 49i	25 + 51i	27 + 49i	27 + 51i	25 + 55i
Valor	640	641	642	643	644	645	646	647	648	649	650	651	652	653	654	655	. 929	657	658	629	099	661	662	663	664	665	999	. 667	⊞ 668 ⊞
Dispersión	1 + 33i	1 + 35i	3 + 33	3 + 35i	1 + 39i	1 + 37i	3 + 39	3 + 37i	7 + 33i	7 + 35	5 + 33i	5 + 35i	7 + 39	7 + 37i	5 + 39	5 + 37	1 + 47i	1 + 45i	3 + 47	3 + 45	1 + 41	1 + 43i	3 + 41i	3 + 43	7 + 47i	7 + 45i	5 + 47i	5 + 45i	7 + 41i
Valor	576	577	578	579	580	581	582	583	584	585	586	587	588	589	290	591	592	593	594	595	296	597	598	599	600	601	602	603	604
Dispersión Valor	1 + 63	1+61	3 + 63i	3 + 61i	1 + 57	1 + 59	3 + 57i	3 + 59	7 + 63i	7 + 61i	5 + 63	5 + 61i	7 + 57	7 + 59i	5 + 57	5 + 59i	1 + 49i	1 + 51	+	3 + 51	1 + 55	+	3 + 55	3 + 53	7 + 49i	7 + 51	5 + 49	5 + 51i	7 + 55i
Valor	512	513	514	515	516	517	518	519	520	521	522	523	524	525	- 979	527	528	529	230	531	532	533	534	535	536	537	-538	539	E240

Fig. 19

25 + 21i	27 + 23i	27 + 21i	17 + 31i	17 + 29i	19 + 31i	19 + 29i	17 + 25i	17 + 27i	19 + 25i	19 + 27i	23 + 31i	23 + 29i	21 + 31i	21 + 29i	23 + 25i	23 + 27i	21 + 25i	21 + 27i	17 + 17i	17 + 19i	19 + 17i	19 + 19i	17 + 23i	17 + 21i	19 + 23i	19 + 21i	23 + 17i	23 + 19i	21 + 17i	21 + 19i	23 + 23i	23 + 21i	21 + 23i	21 + 21i
686	066	991	992	993	994	995	966	997	866	666	1000	1001	1002	1003	1004	1005	1006	1007	1008	1009	1010	1011	1012	1013	1014	1015	1016	1017	1018	1019	1020	1021	1022	1023
25 + 11i	27 + 9i	27 + 11	17 + 1i	17 + 3i	19 + 1i	19 + 3i	17 + 7i	17 + 5i	19 + 7i	19 + Si	23 + 1i	23 + 3i	21 + 1i	21 + 3i	23 + 7i	23 + 5i	21 + 71	21 + Si	17 + 15i	17 + 13i	19 + 15i	19 + 13i	17 + 9i	17 + 11i	19 + 9	19 + 11i	23 + 15i	23 + 13i	21 + 15i	21 + 13i	23 + 9i	23 + 11i	21 + 9i	21 + 11
925	926	927	928	929	930	931	932	933	934	935	936	937	938	939	940	941	942	943	944	945	946	947	948	949	950	951	952	953	954	955	926	957	958	626
7 + 21i	5 + 23i	5 + 21i	15 + 31i	15 + 29i	13 + 31i	13 + 29i	15 + 25i	15 + 27i	13 + 25i	13 + 27i	9 + 31i	9 + 29i	11 + 31i	11 + 29i	9 + 25i	9 + 27i	11 + 25i	11 + 27i	15 + 17i	15 + 19i	13 + 17i	13 + 19i	15 + 23i	15 + 21i	13 + 23i	13 + 21i	9 + 17i	9 + 19i	11 + 17i	11 + 19	9 + 23i	9 + 21i	11 + 23i	11 + 21i
861	862	863	864	. 598	998	867	898	698	870	871	228.	E28	874	875	928	228	878	# 628°	088	881	885	883	884	885	886	887	888	889	068	891	892	893	894	895
7 + 11i	5 + 9i	5 + 111	15 + 1i	15 + 3i	13 + 1i	13 + 3i	15 + 7i	15 + 5i	13 + 7	13 + 5	9 + 11	9 + 3	11 + 1i	11 + 3i	9 + 7i	9 + 5	11 + 7i	11 + 5i	15 + 15i	15 + 13i	13 + 15i	13 + 13i	15 + 9i	15 + 11i	13 + 9i	13 + 11i	9 + 15i	9 + 13i	11 + 15i	11 + 13i	i6 + 6	9 + 11i	11 + 9i	11 + 11i
797	798	199	800	801	802	803	804	805	806	807	808	809	810	811	812	813	814	815	816	817	818	819	820	821	822	823	824	825	826	827	828	829	830	831
25 + 43i	27 + 41i	27 + 43i	17 + 33i	17 + 35i	19 + 33i	19 + 35i	17 + 39i	17 + 37i	19 + 39i	19 + 37i	23 + 33i	23 + 35i	21 + 33i	21 + 35i	23 + 39i	23 + 37i	21 + 39i	21 + 37i	17 + 47i	17 + 45i	19 + 47i	19 + 45	17 + 41i	17 + 43i	19 + 41i	19 + 43	23 + 47i	23 + 45i	21 + 47i	21 + 45i	23 + 41i	23 + 43i	21 + 41i	21 + 43i
733	734	735	736	737	738	739	740	741	742	743	744	745	746	747	748	749	750	751	752	753	754	755	756	757	758	759	760	761	762	763	764	765	766	767
25 + 53i	27 + 55i	27 + 53i	17 + 63i	17 + 61i	19 + 63i	19 + 61i	17 + 57i	17 + 59i	19 + 57i	19 + 59i	23 + 63i	23 + 61i	21 + 63i	21 + 61i	23 + 57i	23 + 59i	21 + 57i	21 + 59i	17 + 49i	17 + 51i	19 + 49i	19 + 51i	17 + 55i	17 + 53i	19 + 55i	19 + 53i	23 + 49i	23 + 51i	21 + 49i	21 + 51i	23 + 55i	23 + 53i	21 + 55i	21 + 53
699	670	671	672	673	674	675	929	677	678	-629	680	681	682	683	684	685	686	687	688	689	690	691	692	693	694	695	969	697	869	669	700	701	702	703
7 + 43i	5 + 41i	5 + 43i	15 + 33i	15 + 35i	13 + 33i	13 + 35i	15 + 39i	15 + 37i	13 + 39i	13 + 37i	9 + 33i	9 + 35i	11 + 33i	11 + 35i	9 + 39	9 + 37	11 + 39i	11 + 37i	15 + 47i	15 + 45i	13 + 47i	13 + 45i	15 + 41i	15 + 43i	13 + 41i	13 + 43i	9 + 47i	9 + 45i	11 + 47i	11 + 45i	9 + 41i	9 + 43i	11 + 41i	11 + 43i
605	909	607	608	609	610	611	612	613	614	615	616	517	618	619	620	621	622	623	624	625	626	627	628	629	630	531	632	633	634	635	636	637	638	639
7 + 53i	5 + 55i	5 + 53i	15 + 63i	15 + 61i	13 + 63i	13 + 61i	15 + 57i	15 + 59	13 + 57i	13 + 59	9 + 63i	9 + 61i	11 + 63i	11 + 61i	9 + 57i	9 + 59i	11 + 57	11 + 59i	15 + 49	15 + 51	13 + 49	13 + 51i	15 + 55	15 + 53i	13 + 55i	13 + 53i	9 + 49i	9 + 51i	11 + 49	11 + 51i	9 + 55i	9 + 53i	11 + 55i	11 + 53i
541	545	543	544	545	.24e	547	548	549	550	551	552	553	554	555	556	557	558	559	260	561	562	563	564	565	266	267	568	569	\$70	571	572	573	574	575

Fig. 20

Dispersión (33 - 31i	33 - 29i	35 - 31i	35 - 29i	33 - 25i	33 - 27i	35 - 25i	35 - 27i	39 - 31i	39 - 29i	37 - 31i	37 - 29i	39 - 25i	39 - 27i	37 - 25i	37 - 27i	33 - 17i	33 - 19i	35 - 17i	35 - 19i	33 - 23i	33 - 21i	35 - 23i	35 - 21i	39 - 17i	39 - 19i	37 - 17i	37 - 19i	39 - 23i	39 - 21i	37 - 23i	37 - 21i
Valor D	1472 3	1473 3	1474 3	1475 3	1476 3	1477 3	1478 3	1479 3	1480 3	1481 3	1482 3	1483 3	1484 3	1485 3	1486 3	1487 3	1488 3	1489 3	1490 3	1491 3	1492 3	1493 3	1494 3	1495 3	1496 3	1497 3	1498 3	1499 3	1550 3	1501 3	1502 3	1503 3
Dispersión	33 - 1i	33 - 3i	35 - 1i	35 - 3i	33 - 71	33 - 5i	35 - 7i	35 - 5i	39 - 1i	39 - 3	37 - 1i	37 - 3i	39 - 7i	39 - 5i	37 - 7i	37 - 5i	33 - 15i	33 - 13i	35 - 15i	35 - 13i	33 - 9i	33 - 11i	35 - 9i	35 - 11i	39 - 15i	39 - 13i	37 - 15i	37 - 13i	39 - 9i	39 - 11i	37 - 9i	37 - 11i
Valor	1408	1409	1410	1411	1412	1413	1414	1415	1416	1417	1418	1,419	1420	1421	1422	1423	1424	1425	1426	1427	1428.	1429	1430	1431	1432	1433	1434	1435	1436	1437	1438	1439
Dispersión	63 - 31i	63 - 29i	61 - 31i	61 - 29i	63 - 25i	63 - 27i	61 - 25i	61 - 27i	57 - 31i	57 - 29i	59 - 31i	59 - 29i	57 - 25i	57 - 27i	59 - 25i	59 - 27i	63 - 17i	63 - 19i	61 - 17i	61 - 19i	63 - 23i	63 - 21i	61 - 23i	61 - 21i	57 - 17i	57 - 19i	59 - 17i.	59 - 19i	57 - 23i	57 - 21i	59 - 23i	59 - 21i
Valor	1344	1345	1346	1347	1348	1349	1350	1351	1352	1353	1354	1355	1356	1357	1358	1359	1360	1361	1362	1363	1364	1365	1366	1367	1368	1369	1370	1371	1372	1373	1374	1375
Dispersión	63 - 1i	63 - 3i	61 - 1i	61 - 3i	63 - 71	63 - Si	61 - 7	61 - 5i	57 - 1i	57 - 3i	59 - 1i	59 - 3i	57 - 71	57 - Si	59 - 7i	59 - Si	63 - 15i	6313	61 - 15i	61 - 13	63 - 9i	63 - 11i	61 - 9i	61 - 11i	57 - 15i	57 - 13i	59 - 15i	59 - 13i	57 - 9i	57 - 11i	59 - 9i	59 - 11i
Valor	1280	1281	1282	1283	1284	1285	1286	1287	1288	1289	1290	1291	1292	1293	1294	1295	1296	1297	1298	1299	1300	1301	1302	1303	1304	1305	1306.	1307	1308	1309	1310	1311
Dispersión	33 - 33i	33 - 35i	35 - 33i	35 - 35i	33 - 39	33 - 37	35 - 39i	35 - 37i	39 - 33i	39 - 35i	37 - 33i	37 - 35i	39 - 39	39 - 37	37 - 39	37 - 37	33 - 47i	33 - 45i	35 - 47	35 - 45i	33 - 41i	33 - 43i	35 - 41i	35 - 43i	39 - 47i	39 - 45i	37 - 47i	37 - 45i	39 - 41i	39 - 43i	37 - 41i	37 - 43i
Valor	1216	1217	1218	1219	1220	1221	1222	1223	1224	1225	1226	1227	1228	1229	1230	1231	1232	1233	1234	1235	1236	1237	1238	1239	1240	1241	1242	1243	1244	1245	1246	1247
Dispersión	33 - 63i	33 - 61i	29 - 65i	35 - 61i	33 - 57i	33 - 59i	35 - 57i	35 - 59	25 - 65i	25 - 67i	27 - 65i	37 - 61i	39 - 57i	39 - 59i	37 - 57i	37 - 59i	33 - 49	33 - 51i	35 - 49i	35 - 51	33 - 55i	33 - 53i	35 - 55i	35 - 53i	39 - 49i	39 - 51i	37 - 49i	37 - 51i	39 - 55i	39 - 53i	37 - 55i	37 - 53i
Valor	1152	1153	1154	1155	1156	1157	1158	1159	1160	1161	1162	1163	1164	1165	1166	1167	1168	1169	1170	1171	1172	1173	1174	1175	1176	1177	1178	1179	1180	1181	1182	1183
Dispersión	63 - 33i	65 - 29i	61 - 33i	61 - 35i	65 - 25i	65 - 27i	67 - 25i	61 - 37i	57 - 33i	57 - 35i	59 - 33i	59 - 35i	57 - 39i	57 - 37i	59 - 39i	59 - 37i	65 - 17;	65 - 19	67 - 17i	67 - 19i	65 - 23	65 - 21i	67 - 23i	67 - 21i	71 - 17i	57 - 45i	69 - 17i	69 - 19i	57 - 41i	57 - 43i	59 - 41i	69 - 21i
Valor	1088	1089	1090	1091	1092	1093	1094	1095	1096	1097	1098	1099	1100	1101	1102	1103	1104	1105	1106	1107	1108	1109	1110	1111	1112	1113	1114	1115	1116	1117	1118	1119
Dispersión	1 - 65i	65 - 3i	3 - 65i	3 - 67i	65 - 7i	65 - 5i	67 - 7i	67 - Si	7 - 65i	7 - 67i	5 - 65	5 - 67i	7 - 71i	7 - 69i	69 - 7i	5 - 69i	65 - 15i	65 - 13i	67 - 15i	67 - 13i	65 - 9i	65 - 11i	67 - 9i	67 - 11i	71 - 15i	71 - 13i	69 - 15i	69 - 13i	71 - 9	71 - 11i	69 - 91	69 - 11i
Valor	1024	1025	1026	1027	1028	1029	1030	1031	1032	1033	1034	1035	1036	1037	1038	1039	1040	1041	1042	1043	1044	1045	1046	1047	1048	1049	1050	1051	1052	1053	1054	1055

Fig. 21

31:	29i	- 31i	29i	25i	- 27i	- 25i	27i	31i	- 29i	31i	29i	25i	27i	25i	- 27i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19i	23i	21i	23i	- 21i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19i	- 23i	- 21i	23i	21i
- 44	47 - 3	45 -	45 - 3	47 - 7	47 - 7	45 -	45 - 3	41 -	41 - 7	43 - ;	43 - 2	41 - 7	41 - 7	43 - 7	43 - ;	47 -	47	45 - 3	45 - 3	47 - 3	47 - 7	45 - 2	45 - 2	41 - 3	41 - :	43 - 3	43 - 3	41 - 2	41 - 7	43 - 2	43 - 2
1504	1505	1506	1507	1508	1509	1510	1511	1512	1513	1514	1515	1516	1517	1518	1519	1520	1521	1522	1523	1524	1525	1526	1527	1528	1529	1530	1531	1532	1533	1534	1535
47 - 1i	47 - 3i	45 - 1i	45 - 3i	47 - 7i	47 - Si	45 - 7i	45 - Si	41 - 1i	41 - 3i	43 - 1i	43 - 3i	41 - 71	41 - Si	43 - 7i	43 - 5i	47 - 15i	47 - 13i	45 - 15i	45 - 13i	47 - 9	47 - 11i	45 - 9i	45 - 11i	41 - 15i	41 - 13i	43 - 15i	43 - 13i	41 - 9i	41 - 11i	43 - 9i	43 - 11i
1440	1441	1442	1443	1444	1445	1446	1447	1448	1449	1450	1451	1452	1453	1454	1455	1456	1457	1458	1459	1460	1461	1462	1463	1464	1465	1466	1467	1468	1469	1470	1471
49 - 31i	49 - 29i	51 - 31i	51 - 29i	49 - 25i	49 - 27i	51 - 25i	51 - 27i	55 - 31i	55 - 29	53 - 31i	53 - 29i	55 - 25i	55 - 27i	53 - 251	53 - 27i	49 - 17i	49 - 19i	51 - 17i	51 - 19i	49 - 23i	49 - 21i	51 - 23i	51 - 21i	55 - 17i	55 - 19i	53 - 17i	53 - 19i	55 - 23i	55 - 21i	53 - 23i	53 - 21i
1376	1377	1378	1379	1380	1381	1382	1383	1384	1385	1386	1387	1388	1389	1390	1391	1392	1393	1394	1395	1396	1397	1398	1399	1400	1401	1402	1403	1404	1405	1406	1407
49 - 11	49 - 3i	51 - 19	51 - 3i	49 - 7	49 - Si	51 - 7i	51 - 5	55 - 1i	55 - 3i	53 - 1i	53 - 3i	55 - 7i	55 - 5i	53 - 7i	53 - 5i	49 - 15	49 - 13	51 - 15i	51 - 13	49 - 9i	49 - 11i	51 - 9	51 - 11i	55 - 15i	55 - 13i	53 - 15i	53 - 13i	55 - 9i	55 - 11i	53 - 9i	53 - 11i
1312	1313	1314	1315	1316	1317	1318	1319	1320	1321	1322	1323	1324	1325	1326	1327	1328	1329	1330	1331	1332	1333	1334	1335	1336	1337	1338	1339	1340	1341	1342	1343
47 - 33i	47 - 35i	45 - 33i	45 - 35i	47 - 39i	47 - 37i	45 - 39i	45 - 37i	41 - 33i	41 - 35i	43 - 33i	43 - 35i	41 - 39i	41 - 37i	43 - 39i	43 - 37i	47 - 47i	47 - 45i	45 - 47i	45 - 45i	47 - 41i	47 - 43i	45 - 41i	45 - 43i	41 - 47i	41 - 45i	43 - 47i	43 - 45i	41 - 41i	41 - 43i	43 - 41i	43 - 43i
1248	1249	1250	1251	1252	1253	1254	1255	1256	1257	1258	1259	1260	1261	1262	1263	1264	1265	1266	1267	1268	1269	1270	1271	1272	1273	1274	1275	1276	1277.	1278	1279
17 - 65i	17 - 67i	19 - 65i	19 - 67i	17 - 71i	17 - 69i	45 - 57i	19 - 69i	23 - 65i	23 - 67i	21 - 65i	21 - 67	41 - 57i	41 - 59i	43 - 57i	21 - 69i	47 - 49i	47 - 51i	45 - 49i	45 - 51i	47 - 55i	47 - 53i	45 - 55i	45 - 53i	4 1 - 49i	41 - 51i	43 - 49i	43 - 51i	41 - 55i	41 - 53i	43 - 55i	43 - 53i
1184	1185	1186	1187	1188	1189	1190	1191	1192	1193	1194	1195	1196	1197	1198	1199	1200	1201	1202	1203	1204	1205	1206	1207	1208	1209	1210	1211	Ĩ212 ^{II}	1213	1214	1215
49 - 33i	49 - 35i	51 - 33	51 - 35i	49 - 39i	49 - 37i	51 - 39i	51 - 37	55 - 33	55 - 35i	53 - 33i	53 - 35i	55 - 39i	55 - 37i	53 - 39i	53 - 37i	49 - 47i	49 - 45i	51 - 47i	51 - 45i	49 - 41i	49 - 43i	51 - 41i	51 - 43i	55 - 47i	55 - 45i	53 - 47i	53 - 45i	55 - 41i	55 - 43i	53 - 41i	53 - 43i
1120	景12長	1122	1123	1124	1125	1126	1127	1128	1129	1130	113	1132	1133	1134	1135	1136	1137	1138	1139	1140	1141	1142	1143	1144	1145	1146	1147	1148	1149	1150	1151
15 - 65i	15 - 67i	13 - 65i	13 - 67i	15 - 71	15 - 69	13 - 71i	13 - 69i	9 - 65	9 - 67i	11 - 65	11 - 67i	9 - 71i	9 - 69i	11 - 71i	11 - 69i	49 - 49	49 - 51i	51 - 49i	51 - 51	49 - 55	49 - 53	13 - 73	51 - 53i	55 - 49	73 - 13i	53 - 49	53 - 51	9 - 73i	73 - 11i		53 - 53
1056	1057	1058	1059	1060	1061	1062	1063	1064	1065	1066	1067	1068	1069	1070	1071	1072	1073	1074	1075	1076	1077	1078	1079	1080	1081	1082	1083	1084	1085	1086	1087

Fig. 22

_	_	_		_		_	_		_	_			_	_		_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_		_		_	_	_
Dispersión	31 - 31i	31 - 29i	29 - 31i	29 - 29i	31 - 25i	31 - 27i	29 - 25i	29 - 27i	25 - 31i	25 - 29i	27 - 31i	27 - 29i	25 - 25i	25 - 27i	27 - 25i	27 - 27i	31 - 17i	31 - 19i	29 - 17i	29 - 19i	31 - 23i	31 - 21i	29 - 23i	29 - 21i	25 - 17i	25 - 19i	27 - 17i	27 - 19i	25 - 23i	25 - 21i	27 - 23i	27 - 21i	17 - 31i	17 - 29i	19 - 31
Valor	1:984::	1985	1986	1:987	1988	1989	1990	1991	1992	1993	1994	1995	1:996	1997	1998	1999	2000	2001	2002	2003	2004	2005	2006	2002	2008	2009	2010	2011	2012	2013	2014	2015	2016	2017	2018
Dispersión	31 - 1i	31 - 3i	29 - 1i	29 - 3i	31 - 7i	31 - 5i	29 - 7i	29 - 5i	25 - 1i	25 - 3i	27 - 1i	27 - 3i	25 - 7i	25 - Si	27 - 7i	27 - Si	31 - 15i	31 - 13i	29 - 15i	29 - 13i	31 - 9i	31 - 11i	29 - 91	29 - 11i	25 - 15i	25 - 13	27 - 15i	27 - 13	25 - 91	25 - 11i	27 - 9i	27 - 11i	17 - 1i	17 - 3i	19 - 1i
Valor	1920::	1921.	1922	1923	1924	1925	1926≡	1927	1928	1929	1930	1931	1932	1933	1934	1935	1936	1937	±938::	1939	1940	1941	1942	1943	1944	1945	1946	1947≡	1948	1949	1950	1951	1952	1953	1954
Dispersión	1 - 31	1 - 29i	3 - 31	3 - 29	1 - 25	1 - 27i	3 - 25i	3 - 27	7 - 31i	7 - 29i	5 - 31i	5 - 29i	7 - 25i	7 - 27i	5 - 25	5 - 27	1 - 17i	1-19	3 - 17i	3 - 19i	1 - 23i	1 - 21i	3 - 23i	3 - 21i	7 - 17i	7 - 19i	5 - 17i	5 - 19i	7 - 23	7 - 21i	5 - 23	5 - 21i	15 - 31	15 - 29i	13 - 31i
Valor	:1856:	1857	1858	1859	1860	1861	1862	1863	1864	1865	1866	1867	1868	1869	1870	1871	1872	1873	1874	1875	1876	₹781	1878	1879	1880	1881	1882	1883	1884	1885	1886	1887	1888	1889	1890
Dispersión	1 - 1i	1 - 3i	3 - 1i	3 - 3i	1 - 7i	1 - 5	3 - 7i	3 - 5	7 - 1i	7 - 3i	5 - 1i	5 - 3	7 - 7i	7 - 5i	5 - 7i	5 - 5i	1 - 15i	1 - 13i	3 - 15i	3 - 13i	1 - 9i	1 - 11i	3 - 9i	3 - 11i	7 - 15i	7 - 13i	5 - 15i	5 - 13i	7 - 9i	7 - 11i	5 - 9i	5 - 11i	15 - 1i	15 - 3i	13 - 1i
Valor	1792	1793	1794	1795	1796	1797	1798	1799	1800	1804	1802	1803	1804	1805	1306	180%	1808	1809	1810	1811	1812	E1813	1814	1815	1816	1817	1818	1819	1820	1821	1822	1823	1824	1825	1826
Dispersióm	31 - 33i	31 - 35i	29 - 33i	29 - 35i	31 - 39i	31 - 37i	29 - 39	29 - 37i	25 - 33i	25 - 35i	27 - 33i	27 - 35i	25 - 39i	25 - 37i	27 - 39i	27 - 37i	31 - 47i	31 - 45i	29 - 47i	29 - 45i	31 - 41i	31 - 43i	29 - 41i	29 - 43i	25 - 47i	25 - 45i	27 - 47i	27 - 45i	25 - 41i	25 - 43i	27 - 41i	27 - 43i	17 - 33i	17 - 35	19 - 33i
Valor	1728	1729	1730	≡173±	1732	1733	1734	1735	1736	1737	1738	1739	=1740	1741	1742	£1743	1744	1745	1746	1747	1748	1749	1750	1751	1752	1753	1754	1755	1756	1757	1758	1759	1760	1761	1762
Dispersión	31 - 63i	31 - 61i	29 - 63i	29 - 61i	31 - 57i	31 - 59i	29 - 57i	29 - 59i	25 - 63i	25 - 61i	27 - 63i	27 - 61i	25 - 57i	25 - 59i	27 - 57i	27 - 59i	31 - 49	31 - 51i	29 - 49i	29 - 51i	31 - 55i	31 - 53i	29 - 55i	29 - 53i	25 - 49i	25 - 51i	27 - 49i	27 - 51i	25 - 55i	25 - 53i	27 - 55i	27 - 53i	17 - 63i	17 - 61i	19 - 63
Valor	1664	1665	1666	1667	1668	1669	1670	1671	1672	1673	1674	1675	1676	1677	1678	1679	1680	1681	1682	1683	1684	1685	1686	1687	1588	1689	1690	1691	1692	1693	1694	1695	1696	1697	1698
Dispersión	1 - 33i	1 - 35i	3 - 33i	3 - 35i	1 - 39i	1 - 37i	3 - 39i	3 - 37i	7 - 33i	7 - 35i	5 - 33i	5 - 35i	7 - 39i	7 - 37i	5 - 39i	5 - 37i	1 - 47i	1 - 45i	3 - 47i	3 - 45i	1 - 41i	1 - 43i	3 - 41i	3 - 43i	7 - 47i	7 - 45i	5 - 47i	5 - 45i	7 - 41i	7 - 43i	5 - 41i	5 - 43i	15 - 33i	15 - 35i	13 - 33i
Valor	1,600	1601	1602	1603	1604	1605	1606	1607	1608	1,609	1610	1611	1612	1613	1614	1615	1616	1617	1618	1619	1620	1621	1622	1623	1624	1625	1626	1627	1628	1629	1630	1631	1632	1633	1634
Dispersión	1 - 63i	1 - 61i	3 - 63	3 - 61i	1 - 57i	1 - 59i	3 - 57i	3 - 59i	7 - 63i	7 - 61i	5 - 63i	5 - 61i	7 - 57i	7 - 59i	5 - 57	5 - 59i	1 - 49i	1 - 51i	3 - 49i	3 - 511	1 - 55i	1 - 53	3 - 55i	3 - 53	- 1		5 - 49	5 - 51	7 - 55i	7 - 53i	5 - 55	5 - 53	15 - 63i	15 - 61i	13 - 63
Valor	1536	1537	1538	1539	1540	1541	1542	1543	1544	1545	1546	1547	1548	1549	1550	1551	1552	1553	#1554	1555	1556	1557	1558	1559	1560	1561	1562	1563	1564	1565	1566	1567	1568	1569	1570

Fig. 23

29i	25	27i	25	27i	31i	29i	311	i62	25	27i	- 25i	27i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19	23;	21i	23i	211	17.	19	17;	- 19	23i	21i	23i	11:
19 -	17 -	17 - 3	19 -	19 -	23 - :	23 - ;	21 -	21 - 1	23 - 5	23 - 2	21 - 2	21 - 2	17 - :	17 - 3	19 - :	19 -	17 - 2	17 - 2	19 - 2	19	23 - 3	23 - 1	21 - 1	21 - 1	23 - 2	23 - 2	21 - 2	21 - 21
2019	2020	2021	2022	2023	2024	2025	2026	2027	2028	2029	2030	2031	2032	2033	2034	2035	2036	2037	2038	2039	2040	2041	2042	2043	2044	2045	2046	⊢
19 - 3i	17 - 71	17 - Si	19 - 7i	19 - Si	23 - 1i	23 - 3i	21 - 11	21 - 3i	23 - 7i	23 - Si	21 - 7i	21 - 5i	17 - 15i	17 - 13i	19 - 15i	19 - 13i	17 - 91	17 - 11i	19 - 9i	19 - 11i	23 - 15i	23 - 13i	21 - 15i	21 - 13i	23 - 9i	23 - 11i	21 - 9i	21 - 11i
1955	1956	1957	1958	1959	1960	1961	1962	1963	1964	1965	1966	1961	1968	1969	1970	1971	1972	1973	1974	1975	1976	1977	1978	1979	1980	1981	1982	1983
13 - 29i	15 - 25i	15 - 27i	13 - 25i	13 - 27i	9 - 31	9 - 29	11 - 31i	11 - 29i	9 - 25i	9 - 27i	11 - 25i	11 - 27i	15 - 17i	15 - 19i	13 - 17i	13 - 19i	15 - 23i	15 - 21	13 - 23	13 - 21i	9 - 17i	9 - 19i	11 - 17	11 - 19	9 - 23i	9 - 21i	11 - 23i	11 - 21
1891	1892	1893	1894	1895	1896	1897	1:898	1899	1900	1901	1902	1903	1904	1905	1906	1907	1908	1909	1910	1911	1912	1913	1914	1915	1916	1917	1918	1919
13 - 3i	15 - 7i	15 - Si	13 - 7i	13 - Si	9 - 1i	9 - 3	11 - 1i	11 - 3i	9 - 7i	9 - 5	11 - 7i	11 - 5i	15 - 15i	15 - 13	13 - 15i	13 - 13i	15 - 91	15 - 11i	13 - 9i	13 - 11i	9 - 15i	9 - 13	11 - 15i	11 - 13	i6 - 6	9 - 11i	11 - 9i	11 - 11i
1827	1828	1829	1830	1831	1832	1833	1834	1835	1836.	1837	1838	1839	1840	1841	1842	1843	1844	1845	1846	1847	1848	1849	1850	1851	1852	1853	1854	1855
19 - 35	17 - 39i	17 - 37i	19 - 39i	19 - 37i	23 - 33i	23 - 35i	21 - 33i	21 - 35i	23 - 39i	23 - 37i	21 - 39i	21 - 37i	17 - 47	17 - 45i	19 - 47i	19 - 45i	17 - 41i	17 - 43i	19 - 41i	19 - 43i	23 - 47	23 - 45	21 - 47i	21 - 45	23 - 41	23 - 43	21 - 41	21 - 43i
1763	1,764	1765	1766	1767	1768	1769	1770	1771	1772	1773	1774	1775	1776	1777	1778	1779	1780	1781	1782	1783	1784	1785	1786	1787	1788	1789	1790	1791
19 - 61i	17 - 57i	17 - 59i	19 - 57	19 - 59i	23 - 63i	23 - 61i	21 - 63i	21 - 61i	23 - 57	23 - 59	21 - 57i	21 - 59	17 - 49i	17 - 51i	19 - 49	19 - 51i	17 - 55i	17 - 53i	19 - 55i	19 - 53	23 - 49i	23 - 51i	21 - 49	21 - 51	23 - 55i	23 - 53	21 - 55i	21 - 53
1699	1,700	1701	1702	1703	1704	1705	1,706	1707	1708	1,709	1710	1711	1712	1713	1714	1715	1716	1717	1718	1719	1720	1721	1722	1723	1724	1725	1726	1727
13 - 35i	15 - 39i	15 - 37	13 - 39	13 - 37	9 - 33	9 - 35i	11 - 33i	11 - 35i	9 - 39	9 - 37i	11 - 39i	11 - 37	15 - 47	15 - 45i	13 - 47i	13 - 45i	15 - 41i	15 - 43	13 - 41i	13 - 43i	9 - 47	9 - 45	11 - 47i	11 - 45i	9 - 41i	9 - 43i	11 - 41	11 - 43
1635	1636	1637	1638	1639	1640	1641	1642	1643	1644	1645	1646	1647	1648	1649	1650	1651	1652	1653	1654	1655	1656	1657	1658	1659	1660	1661	1662	1663
13 - 61	15 - 57i	15 - 59i	13 - 57i	13 - 59	9 - 63	9 - 61i	11 - 63i	11 - 61i	9 - 57i	9 - 59	11 - 57i	11 - 59i	15 - 49i	15 - 51	13 - 49i	13 - 51	15 - 55i	15 - 53i	13 - 55i	13 - 53i	9 - 49	9 - 51i	11 - 49i	11 - 51	9 - 55	9 - 53	11 - 55i	11 - 53
1571	1572	1573	1574	1575	1576	1577	1578	1579	1580	1581	1582	1583	1584	1585	1586	1587	1588	1589	1590	1591	1592	1.593	1594	1595	1596	1597	1598	1599

Fig. 24

_			_	_	_	_	_	_	_	_	_		_						_	_		_	_		_								_
Dispersión	-33 + 31	-33 + 29	-35 + 31	-35 + 29	-33 + 25	-33 + 27	-35 + 25	-35 + 27	-39 + 31	-39 + 29	-37 + 31	-37 + 29	-39 + 25	-39 + 27	-37 + 25	-37 + 27	-33 + 17	-33 + 19	-35 + 17	-35 + 19	-33 + 23	-33 + 21	-35 + 23	-35 + 21	-39 + 17	-39 + 19	-37 + 17	-37 + 19	-39 + 23	-39 + 21	-37 + 23	-37 + 21i	-47 + 31
Valor	2496	2497	2498	2499	2500	2501	2502	2503	2504	2505	2506	2507	2508	2509	2510	2511	2512	::00	2514	2515	2516	2517	2518	2519	2520	2521	2522	2523	2524	2525	2526	2527	2528
Dispersión	-33 + 1i	-33 + 3i	-35 + 11	-35 + 3i	-33 + 7i	-33 + Si	-35 + 71	-35 + 5i	-39 + 1i	-39 + 3i	-37 + 1i	-37 + 3i	-39 + 7i	-39 + 5i	-37 + 7i	-37 + 5i	-33 + 15	+	-35 + 15i	-35 + 13i	-33 + 9i	-33 + 110	-35 + 9i	-35 + 116	-39 + 15	-39 + 13i	-37 + 15	-37 + 13i	-39 + 9i	-39 + 111	-37 + 9i	-37 + 11i	-47 + 1i
Valor	2432	2433	2434	2435	2436	2437	2438	2439	2440	2441	2442	2443	2444	2445	2446	2447	2448	2449	2450	2451	2452	2453	2454	2455	2456	2457	2458	2459	2460	2461	2462	2463	2464
Dispersión	-63 + 316	-63 + 29	-61 + 310	-61 + 29i	-63 + 25i	-63 + 276	-61 + 256	-61 + 276	-57 + 31i	-57 + 29i	-59 + 31i	-59 + 29	-57 + 25	-57 + 27	-59 + 25	-59 + 27	-63 + 170	-63 + 19i	-61 + 17i	-61 + 19	-63 + 23	-63 + 21i	-61 + 23	-61 + 21i	-57 + 176	-57 + 19i	-59 + 17i	-59 + 19	-57 + 23	-57 + 216	-59 + 236	-59 + 216	-49 + 31
Valor	2368	2369	2370	2371.	2372	2373	2374	2375	2376	2377	2378	2379	2380	2381	2382	2383	2384	2385	2386	2387	2388	2389	2390	2391	2392	2393	2394	2395	2396	2397	2398	2399	2400
Dispersión	-63 + 1i	-63 + 3i	-61 + 1i	-61 + 3i	-63 + 7i	-63 + 5i	-61 + 7i	-61 + 5i	-57 + 1i	-57 + 3i	-59 + 1i	-59 + 3i	-57 + 7i	-57 + 5i	-59 + 7i	-59 + 5i	-63 + 15	-63 + 13	-61 + 150	-61 + 13	-63 + 9i	-63 + 11	-61 + 9i	-61 + 11i	-57 + 15i	-57 + 13i	-59 + 15i	-59 + 13i	-57 + 9i	-57 + 11i	-59 + 9i	-59 + 11i	-49 + 1i
Valor	2304	2305	2306	2302	2308	2309	2310	2311	2312	2313	2314	2315	2316	2317	2318	2319	2320	2321	2322	2323	2324	2325	2326	2327	2328	2329	2330	2331	2332	2333	2334	2335	2336
Dispersión	-33 + 33i	-33 + 35i	-35 + 33i	-35 + 35i	-33 + 39i	-33 + 37i	-35 + 39i	-35 + 37i	-39 + 33i	-39 + 35i	-37 + 33i	-37 + 35i	-39 + 39i	-39 + 37i	-37 + 39i	-37 + 37i	-33 + 47i	-33 + 45i	-35 + 47i	-35 + 45i	-33 + 41i	-33 + 43i	-35 + 41i	-35 + 43i	-39 + 47i	-39 + 45i	-37 + 47i	-37 + 45i	-39 + 41i	-39 + 43i	-37 + 41i	-37 + 43i	-47 + 33
Valor	2240	2241	2242	2243	2244	2245	2246	2247	2248	2249	2250	2251	2252	2253	2254	2255	2256	2257	2258	2259	2260	2261	2262	2263	2264	2265	2266	2267	2268	2269	2270	2271	2272
Dispersión	-33 + 63i	-33 + 61i	-29 + 65i	-35 + 61i	-33 + 57i	-33 + 59	-35 + 57	-35 + 59	-25 + 65i	-25 + 67	-27 + 65i	-37 + 61i	-39 + 57i	-39 + 59i	-37 + 57i	-37 + 59i	-33 + 49i	-33 + 51i	-35 + 49i	-35 + 51i	-33 + 55i	-33 + 53i	-35 + 55i	-35 + 53i	-39 + 49i	-39 + 51i	-37 + 49i	-37 + 51i	-39 + 55i	-39 + 53i	-37 + 55i	-37 + 53i	-17 + 65
Valor	2126	2177	2178	21.79	2180	2181	2182	2183	2184	2185	2186	2187	2188	2189	2190	2191	2192	2193	2194	2195	2196	2197	2198	2199	2200	2201	2202	2203	2204	2205	2206	2207	2208
Dispersión	-63 + 33i	-65 + 29i	-61 + 33i	-61 + 35i	-65 + 25i	-65 + 27i	-67 + 25i	-61 + 37i	-57 + 33i	-57 + 35i	-59 + 33i	-59 + 35i	-57 + 39i	-57 + 37i	-59 + 39i	-59 + 37i	-65 + 17i	-65 + 19i	-67 + 17i	-67 + 19i	-65 + 23i	-65 + 21i	-67 + 23i	+	-71 + 17i	-57 + 45i	-69 + 17i	-69 + 19i	-57 + 41	-57 + 43	-59 + 41i	-69 + 21	-49 + 33i
Valor	2112	2113	2114	2115	2116	2117	2118	2119	2120	2121	2122	2123	2124	2125	2126	2127		2129	2130	2131	2132	2133	2134	$\overline{}$	_	2137	2138	2139	2140	2141	$\overline{}$		2144
Dispersión	-1 + 65i	-65 + 3i		-3 + 67i	-65 + 7i	-65 + 5i	-67 + 7i	-67 + 5i	-7 + 65i	-7 + 67i	-5 + 65i	-5 + 67i	-7 + 71i	-7 + 69i	-69 + 7i	-5 + 69	-65 + 15i	-65 + 13i	-67 + 15i	-67 + 13i	-65 + 9i	-65 + 11i		-67 + 11i	+	-71 + 13i	-69 + 15i	-69 + 13i	-71 + 9i	-71 + 11i	i6 + 69-	Ξ	-15 + 65
Valor	2048	2049	2050	2051	2052	2053	2054	2055	2056	2057	2058	2059	2060	2061	2062	2063	2064	2065	2066	-	2068			-		_	2074		2076	2077		1 1 2	2080

Fig. 25

-		_		- T	177	-				-	-	,	HZ.					-	200	-	-	-		_	_	-	-	-	-	-
+ 29	+ 31	+ 29	+ 25	+ 27	+ 25	+ 27	+ 31	+ 29	+ 31	+ 29	+ 25	+ 27	+ 25	+ 27	+ 17	+ 19	+ 17	+ 19	+ 23	+ 21	+ 23	+ 21	+ 17	+ 19	+ 17	+ 19	+ 23	+ 21	+ 23	+ 21
-47	-45	-45	-47	-47	-45	-45	-41	-41	-43	-43	-41	-41	-43	-43	-47	-47	-45	-45	-47	-47	-45	-45	-41	-41	-43	-43	-41	-41	-43	-43
2529	2530	2531	2532	2533	2534	2535	2536	2537	2538	2539	2540	2541	2542	2543	2544	2545	2546	2547	2548	2549	2550	2551	2552	2553	2554	2555	2556	2557	2558	2559
+ 3i	+ 1i	+ 3i	+ 7i	+ Si	+ 7i	+ 5i	+ 1i	+ 3i	+ 1i	+ 3i	+ 7i	+ 5i	+ 7i	+ 5i	+ 15	+ 13	+ 15	+ 13	+ 9i	+ 110	+ 9i	+ 11	+ 15	+ 13	+ 15	+ 13	+ 9	+ 11i	. 6	+ 118
-47	-45	-45	-47	-47	-45	-45	-41	-41	-43	-43	-41	-41	-43	-43	-42	- 44-	-45+	-45+	-47	-47+	-45	-45+	-41+	-41+	-43+	-43+	-41	-41+	-43	43
2465	2466	2467	2468	2469	2470	2471	2472	2473	2474	2475	2476	2477	2478	2479	2480	2481	2482	2483	2484	2485	2486	2487	2488	2489	2490	2491	2492	2493	2494	2495
29	31	29	25	27	. 25	. 27	31	29	31	. 29	. 25	. 27	. 25	. 27	17	19	17	19	. 23	21	23	21	17	19	17	19	. 23	21	.23	21
+ 64	-51 +	-51 +	-46+	-46+	-51+	-51+	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +	+ 64-	-46+	-51 +	-51 +	-46+	-46+	-51 +	-51 +	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +
2401	2402	2403	2404	2405	2406	2407	2408	2409	2410	2411	2412	2413	2414	2415	2416	2417	2418	2419	2420	2421	2422	2423	2424	2425	2426	2427	2428	2429	2430	2431
m	- 1i	<u>:</u>	. 7i	ī	7	iŞ.	Ŧ	3	1	3	. 7i	iż	71	5	15	13	15	13	. 9i	111	. 9i	111	12	13	15	13	9	11	6	Ħ
+ 64	-51+	-51+	+ 64-	-46+	-51+	-51+	-55+	-55 +	-53+	-53+	-55 +	-55 +	-53+	-53+	-46+	+ 64-	-51+	-51+	-46+	-46+	-51+	-51+	-55 +	-55+	-53 +	-53 +	-55 +	-55 +	-53+	-53+
2337	2338	2339	2340	2341	2342	2343	2344	2345	2346	2347	2348	2349	2350	2351	2352	2353	2354	2355	2356	2357	2358	2359	2360	2361	2362	2363	2364	2365	2366	2367
35i	33i	35i	39	37i	39	37i	33	35	33;	35	39	37i	39	37	47i	45i	47	45	41	43	411	43i	47	45	4 7i	4Si	411	43	411	43i
-47+	-45+	-45+	-47+	-47+	-45+	-45+	-41+	-41+	-43+	-43+	-41+	-41+	-43+	+43+	-47+	-47+	-45+	-45+	-47+	-47+	-45+	-45+	-41+	41+	-43+	-43+	-41+	41+	-43+	-43+
2273	2274	2275	2276	2277	2278	2279	2280	2281	2282	m	2284	2285	2286	2287	2288	2289	2290	2291	2292	2293	2294	10	2296	2297	2298	2299	2300	2301	2302	2303
-	_				_	_	_	_		228.	-			_							_	229					,			
+ 67	+ 65i	+ 67i	+ 71i	+ 69i	+ 57	+ 69	+ 65i	+ 67i	+ 65i	+ 67	+ 57	+ 59	+ 57i	+ 69	+ 49	+ 51	+ 49	+ 51	+ 55	+ 53	+ 55	+ 53	+ 49	+ 51	+ 49i	+ 51i	+ 55	+ 53	+ 55	+ 53
-12	-19	-19	-17	-17	-45	-19	-23	-23	-21	-21	-41	-41	-43	-21	-47	-47	-45	-45	-47	-47	-45	-45	-41	-41	4.	-43	-41	-41	-43	-43
2209	2210	2211	2212	2213	2214	2215	2216	2217	2218	2219	2220	2221	2222	2223	2224	2225	2225	2227	2228	2229	2230	2231	2232	2233	2234	2235	2236	2237	2238	2239
32	33i		39i	37i	39		33i	32	33i	35i	39 i	37i	39 i	37.i	47i	45i	47i	45	41	43	411	43i	47i	45i	47i	4Si	41	43i	41	43
-46+	-51 +	-51 +	+ 65-	+ 65-	-51 +	-51 +	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +	-46+	+ 65-	-51 +	-51 +	-46+	+ 64-	-51+	-51 +	-55 +	-55 +	-53 +	-53 +	-55 +	-55 +	-53 +	53 +
2145	2146	2147	2148	2149	2150	2151	2152	2153	2154 -53	2155	2156	2157	2158	2159	2160	2161	2162	2163	2164	2165	2166	2167	2168	2169	2170	217f	2172	2173	2174	2175 -53 +
671	65	67	71i	69	711	69	· 159	67i	_	67i	71i 🛱	_	71	69	49	51i	49	511	551	53	73i	53	49	13	49	511	73i	11	73	23
-15 + 6	-13 + 6	-13 + 6	-15 + 7	-15 + 6	-13 + 7	-13 + 6	9 + 6-	9 + 6-	-11 + 65i	+	7 + 6-	-9 + 69i	-11 + 7	-11 + 6	-46+4	-49 + 5	-51 + 4	-51 + 5	-49 + 5	-49 + 5	-13 + 7	-51 + 5	-55 + 4	-73 + 1	-53 + 4	-53 + 5	-9 + 7	-73 + 1	-11+7	-53 + 5
_	-	$\overline{}$	-	_	$\overline{}$		Н	-	$\overline{}$	_		\vdash	$\overline{}$	-	$\overline{}$			_	$\overline{}$	_	_	_	_		_		\rightarrow	_	- - -	팔
2081	2082	2083	2084	2085	2086	2087	2088	2089	2090	2091	2002	2093	2094	2095	2096	2097	2098	2099	2100	2101	2102	2103	2104	2105	2106	2107	2108	2109	2110	2111

Fig. 26

rsión	+ 31i	+ 29	+ 31	+ 29	+ 25	+ 27i	+ 25i	+ 27i	+ 31i	+ 29i	+ 31i	+ 29i	+ 25i	+ 27	+ 25i	+ 27i	+ 17	+ 19	+ 17	+ 19i	+ 23i	- 21i	+ 23i	+ 21i	+ 17i	+ 19	+ 17i	+ 19	+ 23i	- 21i	+ 23i
Dispersión	-31+	-31 +	-29+	-53	-31+	-31 +	-59	-29+	-25+	-25+	-27 +	-27 +	-25 +	-25 +	-27 +	-27 +	-31+	-31+	-29 +	-29+	-31+	-31+	-59+	-29+	-25 +	-25 +	-27 +	-27 +	-25 +	-25 +	-27 +
Valor	3008	600£	3010	3011	3012	3013	3014	3015	3016	3017	3018	3019	3020	3021	3022	3023	3024	3025	3026	3027	3028	3029	0808	3031	3032	3033	3034	3035	3036	3037	3038
Dispersión	-31 + 1i	-31 + 3i	-29 + 1i	-29 + 3i	-31 + 7i	-31 + 5i	-29 + 7i	-29 + 5i	-25 + 1i	-25 + 3i	-27 + 1i	-27 + 3i	-25 + 7i	-25 + 5i	-27 + 7i	-27 + 5i	-31 + 15i	-31 + 13i	-29 + 15i	-29 + 13i	-31 + 9i	-31 + 11i	-29 + 9i	-29 + 11i	-25 + 15i	-25 + 13	-27 + 15i	-27 + 13i	-25 + 9i	-25 + 11i	-27 + 9i
Valor	2944	⁸ 2945	2946	2947	2948	2949	2950	2951	2952	2953	2954	2955	2956	2957	2958	2959	2960	2961	2962	2963	2964	2965	2966	2967	2968	2969	2970	2971	2972	2973	2974
Dispersión	-1 + 31i	-1 + 29i	-3 + 31i	-3 + 29i	-1 + 25i	-1 + 27i	-3 + 25i	-3 + 27i	-7 + 31	-7 + 29	-5 + 31i	-5 + 29i	-7 + 25i	-7 + 27i	-5 + 25i	-5 + 27i	-1 + 17	-1 + 19i	-3 + 17i	-3 + 19i	-1 + 23i	-1 + 21i	-3 + 23i	-3 + 21i	-7 + 17i	-7 + 19i	-5 + 17i	-5 + 19i	-7 + 23i	-7 + 21i	-5 + 23i
Valor	2880	2881	2882	2883	2884	2885	2886	2887	2888	2889	2890	2891	2892	2893	2894	2895	2896	2897	2898	2899	2900	2901	2902	2903	2904	2905	2906	2907	2908	2909	2910
Dispersión	-1 + 1i	-1 + 3i	-3 + 1i	-3 + 3i	-1 + 7i	-1 + 5i	-3 + 7i	-3 + 5i	-7 + 1i	-7 + 3i	-5 + 1i	-5 + 3i	-7 + 7i	-7 + 5i	-5 + 7i	-5 + 5i	-1 + 15i	-1 + 13	-3 + 15	-3 + 13i	-1 + 9i	-1 + 11i	-3 + 9i	-3 + 11i	-7 + 15i	-7 + 13i	-5 + 15i	-5 + 13i	-7 + 9i	-7 + 11i	-5 + 9i
Valor	2816	2817	2818	2819	2820	2821	2822	2823	2824	2825	2826	2827	2828	2829	2830	2831	2832	2833	2834	2835	2836	2837	2838	2839	2840	2841	2842	2843	2844	2845	2846
Dispersión	-31 + 33	-31 + 35i	-29 + 33i	-29 + 35i	-31 + 39i	-31 + 37i	-29 + 39	-29 + 37i	-25 + 33i	-25 + 35i	-27 + 33i	-27 + 35i	-25 + 39i	-25 + 37i	-27 + 39i	-27 + 37i	-31 + 47i	-31 + 45i	-29 + 47	-29 + 45	-31 + 41i	-31 + 43i	-29 + 41i	-29 + 43i	-25 + 47i	-25 + 45i	-27 + 47i	-27 + 45i	-25 + 41i	-25 + 43i	-27 + 41i
Valor	2752	2753	2754	2755	2756	2757	2758	2759	2760	2761	2762	2763	2764	2765	2766	2767	2768	2769	2770	2771	2772	2773	2774	2775	2776	2777	2778	2779	2780	2781	2782
Dispersión	-31 + 63i	-31 + 61i	-29 + 63i	-29 + 61i	-31 + 57i	-31 + 59i	-29 + 57i	-29 + 59i	-25 + 63i	-25 + 61i	-27 + 63i	-27 + 61i	-25 + 57	-25 + 59i	-27 + 57i	-27 + 59i	-31 + 49	-31 + 51i	-29 + 49i	-29 + 51i	-31 + 55j	-31 + 53i	-29 + 55i	-29 + 53i	-25 + 49	-25 + 51i	-27 + 49i	-27 + 51i	-25 + 55i	-25 + 53	-27 + 55i
Valor	2688	2689	2690	2691	2692	2693	2694	2695	2696	2697	2698	2699	2700	2701	2702	2703	2704	2705	2706	2707	2708	2709	2710	2711	2712	2713	2714	2715	2716	2717	2718
Dispersión	-1 + 33i	-1 + 35i	-3 + 33i	-3 + 35i	-1 + 39i	-1 + 37i	-3 + 39i	-3 + 37i	-7 + 33i	-7 + 35i	-5 + 33i	-5 + 35i	-7 + 39i	-7 + 37i	-5 + 39	-5 + 37i	-1 + 47i	-1 + 45i	-3 + 47i	-3 + 45i	-1 + 41i	-1 + 43i	-3 + 41i	-3 + 43i	-7 + 47i	-7 + 45i	-5 + 47i	-5 + 45i	-7 + 41i	-7 + 43i	-5 + 41i
	2624	2625	2626	2627	2628	2629	2630	2631	2632	2633	2634	2635	2636	2637	2638	2639	2640	2641	2642	2643	2644	2645	2646	2647	2648	2649	2650	2651	2652	2653	2654
Dispersión Valor	-1 + 63i	-1 + 61i	-3 + 63i	-3 + 61i	-1 + 57i	-1 + 59i	-3 + 57i	-3 + 59	-7 + 63	-7 + 61i	-5 + 63i	-5 + 61i	-7 + 57i	-7 + 59i	-5 + 57i	-5 + 59i	-1 + 49i	-1 + 51i	-3 + 49i	-3 + 51i	-1 + 55i	-1 + 53	-3 + 55	-3 + 53	-7 + 49i	-7 + 51i	-5 + 49i	-5 + 51i	-7 + 55i	-7 + 53i	-5 + 55i
Valor	2560	2561	2562	2563	2564	2565	2566	2567	2568	2569	2570	2571	2572	2573	2574	2575	2576	2527	2578	2579	2580	2581	2582	2583	2584	2585	2586	2587	2588	2589	2590

Fig. 27

<u> </u>	T =	Т:=	Γ:-		1:	T :=	T :=	1	T	1.70	T:=	T		-	T	T =	-			_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_
+ 21	+ 31	+ 29	+ 31	+ 29	+ 25	+ 27	+ 25	+ 27	+ 31	+ 29	+ 31	+ 29	+ 25	+ 27	+ 25	+ 27	+ 17	+ 19	+ 17	+ 19	+ 23	+ 21	+ 23	+ 21	+ 17	+ 19	+ 17	+ 19	+ 23	77	23	21
-27	-17	17	-19	-19	-17		-19			-23	-21	-21	-23	-23 -	-21	-21	-17	-17	-19	-19	-17+	-17+	-19+	-19	-23+	-23+	-21+	-21 +	-23 +	-23 +	-21 +	-21 +
3039	3040	3041	3042	3043	3044	3045	3046	3047	3048	3049	3050	3051	3052	3053	3054	3055	3056	3057	3058	3059	3060	3061	3062	3063	3064	3065	3066	3067	3068	3069	3070	3071
+ 111	= +	₩ +	+ 11	÷	+ 7	÷	+ 7	iō +	1 +	<u> </u>	+ 11	:ē	+ 7i	+ 2	+ 7	رة +	+ 15	+ 13	F 15i	+ 13	<u>:</u> 5	+ 11	÷	- 11	15	13	15i	13	·5 +	11i	<u>15</u>	111
-22	-17	-17	-19	-19	-17	-17	-19	-19	-23	-23	-21	-21	-23	-23	-21	-21	-17	-17	-19+	-19 +	-17	-17+	-19	-19+	-23 +	-23 +	-21 +	-21 +	-23	-23 +	-21	-21 + 11i
2975	2976	2977	2978	2979	2980	2981	2982	2983	2984	2985	2986	2987	2988	2989	2990	2991	2992	2993	2994	2995	2996	2997	2998	2999	3000	3001	3002	3003	3004	3005	3008	3007
211	+ 311	+ 29	+ 31i,	+ 29i	+ 25	+ 27i	+ 25i	+ 27i	31i	29i	- 31i	+ 29i	25i	27i	- 25i	- 27i	+ 17	19	· 17i	. 19i	. 23i	. 21i	23i	. 21i	171	19i	17i	19i	23i	21i	23i	211
-5+	-15	-15	-13	-13	-15	-15	-13	-13	+ 6-	+ 6-	-11+	-11	+ 6-	÷ 6-	-11+	-11+	-15+	-15+	-13+	-13+	-15+	-15+	-13+	-13+	+ 6-	+ 6-	-11 +	-11 +	+ 6-	÷ 6-	-11	-11+
2911	2912	2913	2914	2915	2916	2917	2918	2919	2920	2921	2922	2923	2924	2925	2926	2927	2928	2929	2930	2931	2932	2933	2934	2935	2936	2937	2938	2939	2940	2941	2942	2943
Ξ	+ 1;	+ 3	+ 11	+ 31	+ 7i	+ 5	+ 7!	+ 2	+ 11	3	+ 11	+ 3i	. 7i	ίζ	+ 7	(Š)	· 15i	13	15	. 13i	:б +	111	i6 +	=	15i	13	15	13i	<u>.</u> 6	111	6	111
-5+	-15	-15	-13	-13	-15	-15	-13	-13	6-	+ 6-	-11	-11	+6-	6-	-11	-11	-15+	-15+	-13+	-13+	-15	-15+	-13	-13+	+6-	+6-	÷	-11 +	+ 6-	+ 6-	-11 +	-11 +
2847	2848	2849	2850	2851	2852	2853	2854	2855	2856	2857	2858	2859	2860	2861	2862	2863	2864	2865	2866	2867	2868	2869	2870	2871	2872	2873	2874	2875	2876	2877	2878	2879
+ 43i	33	. 35i	33	35	. 39i	37	. 39i	. 37i	33	35i	33	35	39	37	39	37i	47	45	47	45	41	43i	41;	43	47	45	47i	45	41i	43	41i	43
-27 +	-17 +	-17 +	-19+	-19+	-17 +	-17+	-19+	-19+	-23+	-23+	-21 +	-21 +	-23 +	-23+	-21+	-21+	-17+	-17	-19+	-19+	-17+	-17+	-19+	-19+	-23+	-23 +	-21+	-21 +	-23 +	-23 +	-21+	-21+
2783	2784	2785	2786	2787	2788	2789	2790	2791	2992	2793	2794	2795	2796	2797	2798	2799	2800	2801	2802	2803	2804	2805	2806	28:07	2808	2809	2810	2811	2812	2813	2814	2815
53	63i	61i	63	61i	57	59	57i	59	63i	61	63i				57;	:65	49	51	49	21:	22	23:	55	23	49	21	48	51	22	53	22	53i
-27 +	-17+	-17+	-19+	-19	-17+	-17+	-19+	-19+	-23 +	-23 +	-21 +	-21 +	-23 +	-23+	-21 +	-21+	-17 +	-17 +	-19 +	-19+	-17+	-17+	-19+	-19+	-23 +	-23 +	-21+	-21+	-53+	-53+	-21+	-21 +
2719	2720	2721	C245	2723	2724	2725	2726	2727	2728	2729	2730	2731	2732	2733	2734	35	38	37	38	66	음	4	-+	2	-	-+	9	2747	8	43	2	2751
43i	33	-	-	-	39	37.	39.	37	_	32:	-+	_	+	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	\dashv	-	-	45i 2	-	+	-	
+1	-15+	+	+	+	-15 +	-15 +	-13+	-13+	+	-9+3	-11 + 33		+1	-9 + G-	-11 + 39	-11 + 37	+	-15 + 4	-13 + 47	-13 + 45	-15 + 41i	-15 + 43i	-13 + 41i	-13 + 43	-9 + 47	+1	+	-11 + 4	-9 + 41i	-9 + 43	-11 + 41i	-11 + 43i
	2656	_	\rightarrow	-	2660	2661	2662	2663	2664	2665	\rightarrow	-	+	-	-+	-	\rightarrow	-	\rightarrow		-+	\rightarrow	-	-	+	-+	\rightarrow	\rightarrow	-+	+	_	2687
-	63i	_		\rightarrow	-	-	57	+ 59	-+		-	_	+	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	- 1	+	-	215	\rightarrow	-	_	
+	-15 +	-15+	+	+	+	+	-13+	-13+	+	9+6-	-11 + 63	-11 + 61i	+	<u>-</u> Ι	-11 +	-11 + 59	+	+1	-13 + 4	-13 + 51	+	+	-13 +	-13 + 53	-9 + 49	+1	+	+	-9 + 55	-9 + 53	-11 + 55i	-11 + 53i
-	\rightarrow		$\overline{}$	-+	-	\rightarrow	-	-	2600	\rightarrow	\rightarrow		2604	-	-	-	-	_	\rightarrow	\rightarrow	-	-+	-	4	+	-	-	-	-	-	-	2623 -

Fig. 28

- io	31)	29i	31i	29i	25i	27i	25i	27i	31i	29i	31 i	29i	25i	27i	25i	27i	17i	19i	17i	19i	23i	21i	23i	21i	17i	19i	17i	19i	23i
Dispersión	-33 - 3	-33 - !	-35 -	-35 - 3	-33 -	-33 - 2	-32 -	35 - 3	-39 -	-39 - ;	-37 -	-37 -	-39 -	-39 -	-37 -	-37 -	-33 -	-33 -	-32 -	-35 -	-33 -	-33 -	-32 -	-35 -	-36 -	-39 -	-37 -	-37 - 19	-39 -
_	3520	3521	3522∺ -	3523 -	3524 -	3525B	3526 -	3527 -	3528	3529	3530	3531≝	3532	3533	3534≣	3535 -	3536	3537	3538	3539 -	3540⊞ -	3541	3542	3543	3544 -	3545	3546	3547	3548
Dispersión 🗮 Valor	-33 - 11	-33 - 3i	-35 - 1i	-35 - 3i	-33 - 7i	-33 - 5i	-35 - 7i	-35 - 5i	-39 - 1i	-39 - 3i	-37 - 1i	-37 - 3i	-39 - 7i	-39 - Si	-37 - 7i	-37 - 5i	-33 - 15i	-33 - 13i	-35 - 15i	-35 - 13i	-33 - 9i	-33 - 11i	-35 - 9i	-35 - 11i	-39 - 15i	-39 - 13i	-37 - 15i	-37 - 13i	-39 - 9i
Valor	3456	3457	3458	3459	3460	3461	3462	3463	3464	3465	3466	≡346₹	3468	3469	#3 4 70	3471	3472	3473	3474	3475	3476	3477	3478	3479	3480	3481	3482	3483	3484
Valor Dispersión	-63 - 31i	-63 - 29i	-61 - 31i	-61 - 29i	-63 - 25i	-63 - 27i	-61 - 25i	-61 - 27i	-57 - 31i	-57 - 29i	-59 - 31i	-59 - 29i	-57 - 25i	-57 - 27i	-59 - 25i	-59 - 27i	-63 - 17i	-63 - 19i	-61 - 17	-61 - 19i	-63 - 23i	-63 - 21i	-61 - 23i	-61 - 21i	-57 - 17i	-57 - 19	-59 - 17i	-59 - 19i	-57 - 23i
Valor	3392	3393	3394	3395	3396	3397	3398	3399	3400	3401	3402	3403	3404	3405	3406	3407	3408	3409	3410	3411	3412	3413	3414	3415	3416	3417	3418	3419	3420
Dispersión	-63 - 1i	-63 - 3i	-61 - 1i	-61 - 3i	-63 - 7i	-63 - Si	-61 - 7i	-61 - 5i	-57 - 1i	-57 - 3i	-59 - 1i	-59 - 3i	-57 - 7i	-57 - Si	-59 - 7i	-59 - 5i	-63 - 15i	-63 - 13i	-61 - 15i	-61 - 13i	-63 - 9i	-63 - 11i	-61 - 9i	-61 - 11i	-57 - 15i	-57 - 13i	-59 - 15i	-59 - 13i	-57 - 9i
Valor	3328	3329	3330≡	3331	3332	3333≡	3334	3335	3336	3337	3338	3339≘	3340	3341	3342	3343	3344	3345	3346	3347	3348	3349	3350	3351	3352	3353	3354	3355	3356
Dispersión	-33 - 33i	-33 - 35i	-35 - 33i	-35 - 35i	-33 - 39i	-33 - 37i	-35 - 39i	-35 - 37i	-39 - 33i	-39 - 35i	-37 - 33i	-37 - 35i,	-39 - 39i	-39 - 37i	-37 - 39	-37 - 37i	-33 - 47i	-33 - 45i	-35 - 47i	-35 - 45i	-33 - 41i	-33 - 43i	-35 - 41i	-35 - 43i	-39 - 47i	-39 - 45	-37 - 47i	-37 - 45i	-39 - 41i
Valor	3264	3265	3266≔	3267	3268	3269	3270	3271	3272	3273	3274	3275	3276	3277	3278	3279.	3280	3281	3282	3283	3284	3285	3286	3287	3288	3289	3290	3291	3292
Dispersión	-33 - 63i	-33 - 61i	-29 - 65i	-35 - 61i	-33 - 57i	-33 - 59i	-35 - 57i	-35 - 59i	-25 - 65i	-25 - 67i	-27 - 65i	-37 - 61i	-39 - 57i	-39 - 59i	-37 - 57i	-37 - 59i	-33 - 49i	-33 - 51i	-35 - 49i	-35 - 51	-33 - 55i	-33 - 53i	-35 - 55i	-35 - 53i	-39 - 49i	-39 - 51i	-37 - 49i	-37 - 51i	-39 - 55i
Valor	3200	3201	#320€	3203	3204	3205	3206	3207	3208	3209	3210	#321#	3212	3213	3214	3215	3216	3217	3218	3219	3220	3221	3222	3223	3224	3225	3226	3227	3228
Dispersión	-63 - 33i	-65 - 29i	-61 - 33i	-61 - 35i	-65 - 25i	-65 - 27	-67 - 25i	-61 - 37	-57 - 33	-57 - 35i	-59 - 33i	-59 - 35i	-57 - 39i	-57 - 37i	-59 - 39	-59 - 37i	-65 - 17i	-65 - 19i	-67 - 17i	-67 - 19i	-65 - 23i	-65 - 21i	-67 - 23	-67 - 21i	-71 - 17i	-57 - 45i	-69 - 17	-69 - 19i	-57 - 41i
Valor	3136	3137	3138	3139	3140	3141	3142	3143	3144	3145	3146	3147	3148	3149	3150	3151	3152	3153	3154	3155	3156	3157	3158	3159	3160	3161	3162	3163	3164
Dispersión	-65 - 1	-65 - 3i	-3 - 65i	-67 - 3i	-65 - 7i	-65 - 5i	-67 - 7i	-67 - Si	-7 - 65i	-7 - 67i	-5 - 65i	-5 - 67i	-71 - 7i	-7 - 69	-69 - 7i	-69 - 5i	-65 - 15	-65 - 13i	-67 - 15i	-67 - 13	-65 - 9i	-65 - 11i	-67 - 9i	-67 - 11i	-71 - 15i	-71 - 13i	-69 - 15i	-69 - 13i	-71 - 9i
Valor	3072	3073	3074	3075	3076	3027	3078	3079	3080	3081	3082	3083	3084	3085	3086	3087	3088	3089	3090	3091	3092	3093	3094	3092	3096	3097	3098	3099	3100

Fig. 29

21 i	23	21i	31	29i	31i	29	25	27i	25i	27	31	29	31i	29	25i	27	25i	27i	17	19	171	19	23i	211	23	21i	17i	19	2	6	23i	21i	i <u>s</u>	211
-39 - 2	-37 - 2	-37 - 2	-47 - 3	-47 - 2	5	2	1,	7	5	l.	-1	-41 - 2	-43 - 3	۳.	-41 - 2	-41 - 2	3	-43 - 2	-47 - 1	-47 - 1	-45 - 1	-45 - 1	-47 - 2	-47 - 2	-45 - 2	-45 - 2	-41 - 1	-41 - 1	-43 - 1	-43 - 1	-41 - 2	-41 - 2	-43 - 2	-43 - 2
_	_	-	-	-	4 -4	5-4	4	7 -4	8	9-4	4	-	-	4	-	-	6 -4	-	_	-	-	_	2	m	4			_	-	_	_		-	-
3549	3550	3551	3552	3553	3554	3555	3556	3557	3558	3559	3560	3561	3562	3563	3564	3565	3566	3567	3568	3569	3570	3571	357	350	357	3575	3576	3577	3578	3579	3580	3581	3582	3583
- 111	- 9i	- 11i	- 1i	- 3i	- 1i	- 3i	- 7i	- 5i	- 7i	- Si	- 1i	- 3i	- 1i	- 3i	- 7i	- 5	- 7i	- 5i	- 15i	- 13i	- 15i	- 13i	- 9i	- 11i	- 9i	- 11i	- 15i	- 13i	- 15i	- 13i	- 9i	- 11i	- 9i	111
-39	-37	-37	-47	-47	-45	-45	-47	-47	45	-45	4	-41	-43	43	-41	4	-43	-43	-47	-47	-45	-45	-47	-47	-45	-45	-41	-41	-43	-43	-41	-41	-43	-43
3485	3486	3487	3488	3489	3490	3491	3492	3493	3494	3495	3496	3497	3498	3499	3500	3501	3502	3503	3504	3505	3506	3507	3508	3509	3510	3511	3512	3513	3514	3515	3516	3517	3518	3519
21	23	21 i	31i	29i	31i	29i	25i	27i	25i	27i	31i	29i	31	29i	25i	27;	25	27	17	19	178	19	23i	21i	23i	21	17	19	17	19i	23i	21	23i	21i
-57 -	-59 -	-59 -	-46	-49	-51	-51	-49	-46	-51	-51	-55	-55	-53 -	-53 -	-55	-55	-53 -	-53 -	-49 -	-49 -	-51	-51	-49 -	-49 -	-51	-51	-55	-55-	-53 -	-53 -	-55	-55	-53 -	-53 -
3424	3422	3423	3424	3425	3426	3427	3428	3429	3430	3431	3432	3433	3434	3435	3436	3437	3438	3439	3440	3441	3442	3443	3444	3445	3446	3447	3448	3449	3450	3451	3452	3453	3454	3455
11	6 -	Ξ	- 1i	3	. 1i	ï.	7.	- Si	- 71	2i	- Ti	- 3	Ξ	- 3i	- 7i	2	. 7i	ΙĞ	15i	13i	151	13	6	11i	<u>.</u>	11	15i	13i	15i	13i	<u>.</u>	11	6	11
-57 -	- 65-	-59 -	-49	-49	-51	-51	-49	-46	-51	-51	-55-	- 55-	-53 -	-53	- 55-	-52-	-53 -	-53	-49 -	- 64-	-51	-51 -	-49 -	-49 -	-51	-51 -	-55 -	-55 -	-53 -	-53 -	-52-	-55	-53	-53 -
3357	3358	3359	3360	3361	3362	3363	3364	3365	3366	3367	3368	3369	3370	3371	3372	3373	3374	3375	3376	3377	3378	3379	3380	3381	3382	3383	3384	3385	3386	3387	3388	3389	3390	3391
43	41i	43	33	35	33	35i	39i	37i	39i	37i	33	35	33i	35i	39i	37i	39	37i	47i	4Si	47i	42i	41i	43i	41i	43i	47i	45i	47i	45i	41i	4 3i	4 1 i	43
-39	-37 -	-37 -	-47 -	-47 -	-45 -	-45 -	-47 -	-47 -	-45 -	-45 -	-41 -	-41 -	-43	-43 -	-41 -	-41 -	-43 -	-43	-47 -	-47 -	-45 -	-45 -	-47 -	-47 -	-45	-45	-41	-41 -	-43 -	-43	-41 -	-41	-43	-43
3293	3294	3295	3296-	3297	3298	3299	3300	3301	3302	3303	3304	3305	3306	3307	3308	3309	3310	3311	3312	3313	3314	3315	3316	3317	3318	3319	3320	3321	3322	3323	3324	3325	3326	3327
53i	55i	53	65	67)	65i	67i	71i	e9i	57i	69	65i	67i	65i	671	571	59	57i	i69	49i	51i	49i	51i	55i	53i	55i	53:	49i	51i	49i	51i	55i	53i	55	53
-39	-37 -	-37 -	-17 -	-17 -	-19 -	-19 -	-17 -	-17 -	-45 -	-19 -	-23 -	-23 -	-21 -	-21 -	-41 -	-41 -	-43 -	-21	-47 -	-47 -	-45 -	-45 -	-47 -	-47 -	-45 -	-45 -	-41	-41 -	-43 -	-43 -	-41 -	-41 -	-43 -	-43 -
3229	3230	3231	3232	3233	3234	3235	3236	3237	3238	3239		3241	3242	3243	3244	3245	3246	3247	3248	3249	3250	3251	3252	3253	3254	3255	3256	3257	3258	3259	3260	3261	3262	3263
- 43i	41i	21i	- 33i	35i	33i	35i	39i	37i	39i	37.	33i	35i	- 33i	35i	39î	37i	391	- 37i	- 47i	- 45i	- 47i	- 45i	- 41i	43	- 411	- 43i	- 47)	- 45i	- 47i	- 45i	- 41	- 43i	- 41i	- 43i
-57 -	-59 - 41	-69 - 21	-46	-46	-51 -	-51 -	-46 -	-46-	-51 -	-51	١ ١	-55 - 35	-53 -	-53 - 35	-55 - 39	-55 - 37	-53 - 39	-53 -	-49 -	-48-	-51	-51	-46-	-49-	-51	-51	-55	-55-	-53 -	-53 -	-55	-55-	-53 -	-53 -
3165	3166	3167	3168	3169	3170	3171	3172	3173	3174	_	3176	3177	3178	3179	3180	3181	3182	3183	3184	3185	100	3187		3189	3190	3191	3192	3193	3194	3195	3196	_	_	3199
11	i6 -	11i	65i	67i	65i	67i	71i	<u>i6</u> 9	71i	- 69i	- 65i	- 67i	- 65	- 67i	71i	- 69i	711	· 69i	<u>4</u>	511	49	51i	55	53	- 73i	53	- 49	13	49j	51i	<u>.</u>	- 111	- 73	- 53
-71 - 11i	- 69-	-69 - 11i	-15 - 65i	-15	-13-	-13 -	-15 -	-15-	-13 -	-13 -	9 - 6-	-6-	-11	-11	-9 - 71i	-6-	-11 - 71	-11-	-49 - 49	-49-	-51	-51	-49-	-49-	-13	-51	-55	-73 - 13	-53 - 49	-53 - 51i	-73	-73 -	+	-53 -
19101E	3102	3103	3104	3105	3106	≅3107≊	3108	3109	3110	3111	3112	3113	3114	3115	3116	3117	3118	3119	3120	3121	3122	3123	3124	3125	3126	3127	3128	3129	3130	3134	3132	$\overline{}$	\rightarrow	3135

Fig. 30

<u>.</u> e	311	29i	31;	6	iš	27i	25	7	31;	16Z	31;	162	ŝ	27i	25i	27i	×	2	7	19i	iā	21i	23i	21i	F	6	7.	<u>15</u>	<u>:</u>	ΙΞ	ī	Ξ
Dispersión	-31 - 3	יו	١.	-29 - 29	-31 - 25	31 - 2	29 - 2	-29 - 27	-22 - 3	-22 - 2	-27 - 3	27 - 2	-25 - 25	-25 - 2	-27 - 2	-27 - 2	-31 - 17	-31 - 19	-29 - 17		-31 - 23	-31 - 2	-29 - 2	-29 - 2:	-25 - 17i	-25 - 19i	-27 - 17i	-27 - 19i	-25 - 23i		-27 - 23	-27 - 21i
_	907	₩,	١.	1012	Н.	ļ.,		-	٠.		-	<u>'</u>	100	Η.	-	-	₩.	⊢	-	٠,	-	-	-	-		-	-	-	Η-	⊢	1000	
Valor	4032	4033	4034	4035	4036	4037	4038	4039	4040	4041	4042	4043	4044	4045	4046	4047	4048	4049	4050	4051	4052	4053	4054	4055	4056	4057	4058	4059	4060	4061	4962	4063
Dispersión	7	3	1	- 3	- 7	- 5	1-7	- 5	- 1	- 3	- 1i	- 3i	- 7i	- 5	- 7	<u>-</u> 5i	- 15i	- 13i	- 15i	- 13	ie -	- 11i	. 9į	- 11i	- 15i	- 13i	- 15i	- 13i	<u>.</u>	- 11i	. 9i	-27 - 11i
Disp	-31	5	-59	-29	-31	-31	-29	-29	-25	-25	-27	-27	-25	-25	-27	-27	-31	-31	-29	-29	-31	-31	-29	-29	-25	-25	-27	-27	-25	-25	-27	
Valor	3968	3969	3970	3971=	3972	3973	3974	3975	3976	3977	3978	3979	∄086£	3981	3982	3983	3984	3985	3986	3987	-886E	3989	3990	3991	₹66€	3993	3994	3995	3668	3997	3998	3999
Dispersión	- 31	- 29i	- 31i	- 29i	- 25i	- 27i	- 25i	- 27i	- 31i	- 29	- 31i	- 29i	- 25i	- 27i	- 25i	- 27i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19i	- 23i	- 21i	- 23i	- 21i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19i	. 23i	- 211	- 23i	- 21i
_	7	7	ų	ς-	-1	-	ή	ή	-7	L-	ι,	ι'n			ι'n	έ	-1	7	۳	۳	-1	7	ς	÷	-7	-2	5	'n	-7	-7	ι'n	5-
Valor	3904	3905	3906	3907	3908	3909	3910	3911	3912	3913	3914	3915	3916	3917	3918	3919	3920	3921	3922	3923	3924	3925	3926	3927	3928	3929	3930	3931	3932	3933	3934	3935
Dispersión	- 1i	- 3:	- 1i	- 3i	- 7i	- 5	- 7i	- 5i	- 1i	- 3i	- 1i	- 3i	- 7i	- 5ì	- 7i	- 5	- 15i	- 13i	- 15i	- 13i	i6 -	- 11)	- 9i	- 11	15i	- 13i	- 15i	13i	<u>:</u> 6-	- 11i	. 9i	111
_	-1	-1	-3	÷	7	-1	-3	-3		-7	-S	-5	-7	-7	5	-5	-1	7	ņ	ç.	÷	7	ώ	÷	-7	-7	-5	÷5-	-,	-7-	ċ	-5
Valor	3840	3841	3842	3843	3844	3845	3845	3847	3848	3849	3850	3851	3852	3853	3854	3855	3856	3857	3858	3859	3860	3861	3862	3863	3864	3865	3866	3867	3868	3869	3870	3871
Dispersión	- 33i	- 35i	- 33i	- 35i	- 39i	- 37i	- 39i	- 37i	- 33i	- 35i	33	35i	- 39i	- 37i	- 39	. 37i	. 47i	45i	47	45i	- 41i	43i	411	- 43i	47	45i	47i	45i	411	43	411	43i
Dispe	-31	-31	-29	-29	-31	-31	-29	-29	-25	-25	-27	-27	-25	-25	-27	-27	-31	-31	-29	-29	-31	÷	-29	5	-25	-25	-27	-27 -	-22-	-25	-27	-27
Valor	3776	3777	3778	3779	3780	3781	3782	3783	3784	3785	3786	3787	3788	3789	3790	3191	3792	3793	3794	3795	3796	3797	3798	3799	3800	3801	3802	3803	3804	3805	3806	3807
sión	- 63	611	63	61	57.	59	57i	59	63i	Ę	63	51	57	53	57.	59	49	511	49	511	SŠ	53	55	53	<u>4</u> 9	51	48i	51	55	-	551	53i
Dispersión	-31	-31	-29 -	-29 -	-31	-31	-29 -	-29 -	-25	-22	-27 -	-27 -	-25	-25	-27 -	-27 -	-31	-31	-29	-29 -		-31	-29 -	-29 -	-55	-25	-27 -	-27-	-25	-25	-27 -	-27-
Valor	3712	3713	3714	8715	3716	3717	3718	3719	3720	3721	3722	3723	3724	3725	3726	3727	3728	3729	3730	3731	3732	3733	3734	3735	3736	3737	3738	3739	3740	3741	_	3743
ņ			33	32	39		39	37.	33				39	37	-	-	_	-		-				-	7	-	-		7		-	-
Dispersión	-1 - 33	-1 - 35	-3-3	÷.	7	-1 - 37i	-3-3	-3-3	-7 - 3	-7 - 35	-5-3	-5 - 35	-7-3	-7-3	-5 - 39	-5 - 37	-1 - 47	-1 - 45	-3 - 47	-3 - 45	-1 - 41	-1 - 43	-3 - 41	-3 - 43	-7 - 47	-7 - 45i	-5 - 47	-5-4	-7 - 41i	-7 - 43	-5 - 41i	-5 - 43
_	3648	3649	3650	3651	3652	3653	3654	3655	3656	3657	3658	3659	3660	3661	3662	3663	3664	3665	3666	3667	3668	3669	3670	3671	3672	3673	3674	3675	3676	3677	3678	3679
Dispersión	63:	-1 - 61i	63	61i	57	165	571	:65	63	\neg	\neg		571	59	57	\neg	- 49	51;	49	51	т	53	\dashv	Т	\neg	\neg	4 <u>9</u> i	210	-	T	_	53
	÷	÷	ψ	÷	귀	÷	÷	÷	4	-	Ϋ́	Ϋ́	-		수	5	÷	÷	휘	÷	4	· I	÷	-3 - 53	÷		• 1	1	-	-	41	ķ
Valor	3584	3585	3586	3587	3588	3589	3290	3591	3592	3593	3594	3595	3296	3597	3598	3299	3600	3601	3602	3603	3604	3605	3606	3607	3608	3609	3610	3611	3612	3613	3614	3615

Fig. 31

- 31i	- 29i	- 31i	- 29i	- 25i	- 27i	- 25i	- 27i	- 31i	- 29i	- 31i	- 29i	- 25i	- 27i	- 25i	- 27i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19i	- 23i	- 21i	- 23i	- 21i	- 17i	- 19i	- 17i	- 19i	- 23i	- 21i	- 23i	- 21i
-17	-17	-19	-19	-17	-17	-19	-19	-23	-23	-21	-21	-23	-23	-21	-21	-17	-17	-19	-19	-17	-17	-19	-19	-23	-23	-21	-21	-23	-23	-21	-51
4064	4065	4066	4067	4068	4069	4070	4071	4072	4073	4074	4075	4076	4077	4078	4079	4080	4081	4082	4083	4684	4085	4086	4087	4088	4089	4690	4091	4092	4693	4094	4095
7 - 1i	7 - 3i	9 - 1i	9 - 3i	7 - 7	7 - 5i	9 - 7	9 - 5	3 - 1i	3 - 3	1 - 1i	1 - 3i	3 - 7i	3 - 5i	1 - 7i	1 - Si	7 - 15i	7 - 13i	3 - 15i	9 - 13i	7 - 9i	7 - 11i	9 - 9	9 - 11i	3 - 15i	3 - 13i	l - 15i	l - 13i	3 - 9i	3 - 11i	1 - 9i	l - 11i
-17	-17	-19	1-19	1 -17	-17	-1	-19	-23	-23	-21	-21	-23	-23	-21	-21	-17	-1	-19	-19	-17	-17	-19	-19	1 -23	-23	-21	-21	-23	-23	-21	-21
4000	4001	4002	4003	4004	4005	4006	4007	4008	4009	4010	4011	4012	4013	4014	4015	4016	4017	4018	4019	4020	4021	4022	4023	4024	4025	4026	4027	4028	4029	4030	4031
15 - 31i	-15 - 29i	-13 - 31i	13 - 29i	-15 - 25i	-15 - 27i	13 - 25i	13 - 27i	-9 - 31i	-9 - 29i	-11 - 31i	-11 - 29i	-9 - 25i	-9 - 27i	-11 - 25i	-11 - 27i	-15 - 17i	-15 - 19i	-13 - 17i	-13 - 19i	15 - 23	-15 - 21i	-13 - 23i	-13 - 21i	-9 - 17i	-9 - 19i	-11 - 17i	-11 - 19i	9 - 23i	-9 - 21i	-11 - 23	-11 - 21i
3936 -1	3937 -:	3938	3939 -1	3940 -:	3941.	3942	3943 -1	3944=	3945	3946 -:	3947	3948	3949" -	3950	3951 -:	3952	3953	3954 -1	3955 - 1	3956: -1	3957	3958 -1	3959 -1	3960	3961	3962 -1	3963 -1	3964	3965	3966 -1	3967 -
- 1i	- 3i	- 11 -	- 3	- 7!	- Si	- 7i	- 5	- 1i -	- 3i 3	- 1i	- 3i	- 7i 3	- 5i	- 71 . 3	- 5i	- 15i 🗒	- 13i â	- 15i ä	- 13i 3	. 9i -	- 11i 3	· 6	- 11i 3	12i	13i	- 15) 3	- 13;	- 9i 3	11i	- 9i	- 11) 3
-15	-15	-13	-13	-15	-15	-13	-13	6-	-6-	-11	-11	6-	6-	-11	-11	-15	-15	-13	-13	-15	-15	-13	-13	6-	6-	-11	-11	-6-	-6-	-11	-11
3872	3873	3874	3875	3876	3877	3878	3879	3880	3881	3882	3883	3884	3885	3886	3887	3888	3889	3890	3891	3892	3893	3894	3895	3896	3897	3898	3899	3900	3901	3902	3903
33	- 35i	. 33i	. 32	· 39i	- 37i	391	. 37i	33i	. 35i	33i	.35i	- 39i	- 37i	39i	. 37i	- 47i	45i	· 47i	45i	- 41i	43i	41i	43i	47i	- 45i	47i	45	41i	43i	41i	43i
-17	-17	-19	-19	-17	-17	-19	-19	-23	-23	-21	-21	-23	-23	-21	-21	-17	-17	-19	-19	-17	-17	-19	-19	-23	-23	-21	-21	-23	-53	-21	-21
3808	3809	3810	3811	3812	3813	3814	3815	3816	3817	3818	3819	3820	3821	3822	3823	3824	3825	3826	3827	3828	3829	3830	3831	3832	3833	3834	3835	3836	3837	3838	3839
63i	61i	63i	61i	57i	59i	57i	59i	63i	61 i	63i	61i	57i	59i	57i	59i	49i	51i	49i	511	55	53i	55i	53i	49i	51i	49i	51i	55i	53i	55i	53i
-17 -	-17 -	-19 -	-19 -	-17 -	-17 -	-19	-19	-23	-23 -	-21	-21	-23 -	-23 -	-21	-21	-17 -	-17 -	-19	-19 -	-17 -	-17 -	-19 -	-19	-23	-23	-21	-21	-23 -	-23 -	-21	-21
3744	3745	3746	3747	3748.	3749	3750	3751	3752	3753	3754	3755	3756	3757	3758	3759	3760	3761	3762	3763	3764	3765	3766	3767	3768	3769	3770	3771	3772	3773	3774	3775
33i	35i	33i	35i	.39i	- 37i	- 39i	37;	33i	35.	33	- 35i	39i	37i	39i	37i	- 47i	45i	47i	45i	- 41	43i	- 41i	- 43i	- 47i	45i	47i	- 45i	- 41i	43i	411	- 43i
-15	-15 -	-13	-13	-15	-15	-13	-13	-6-	-9 - 35	-11	-11	-6 - 39	-9 - 37	=	-11	-15	-15	-13 - 47	-13 - 45	-15	-15	-13	-13	6	-9 - 45	-11 - 47	-11	6-	-9 - 43	-11 - 41i	-11
3680	3681	3682	3683.	3684	3685	3686	3687	3688	3689	3690	3691	3692	3693	3694	3695	3696	3697	3698	3699	3700	3701	3702	3703	3704	3705	3706	3707	3708	3709	3710	3711
- 63i	· 61i	63i	61	57	- 59	- 57i	. 59i	- 63i	61i	63	- 61i	57i	59i	. 57i	. 59i	- 49i	. 5 1i	- 49i	51i	- 55i	53	- 55i	- 53	- 49i	51	- 49i	- 51i	55	53	55	- 53i
-15 -	-15	-13	-13-	-15-	-15	-13	-13	6-	-9 - 61	+	-11	-9 - 57	-9 - 59	-11	-11	-15	-15	-13	-13 - 51i	-15	-15	-13	-13	6-	-9 - 51	-1	-11	-6-	6	-11 - 55	-11
3616	3617	3618::	3619	3620	3621≡	3622.	3623	3624	3625	3626	3627	3628	3629	3630	3631	3632	3633	3634	3635	3636	3637	3638	3639	3640	3641	3642:	3643	3644	3645	3646	3647



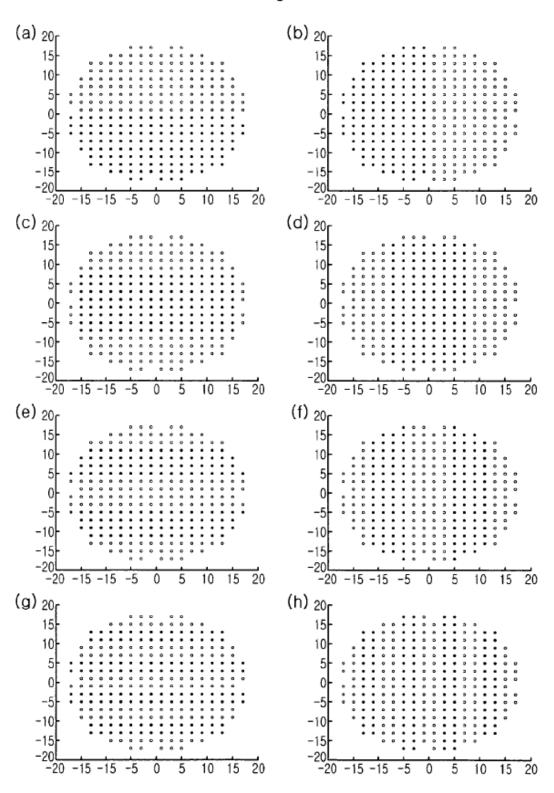


Fig. 33

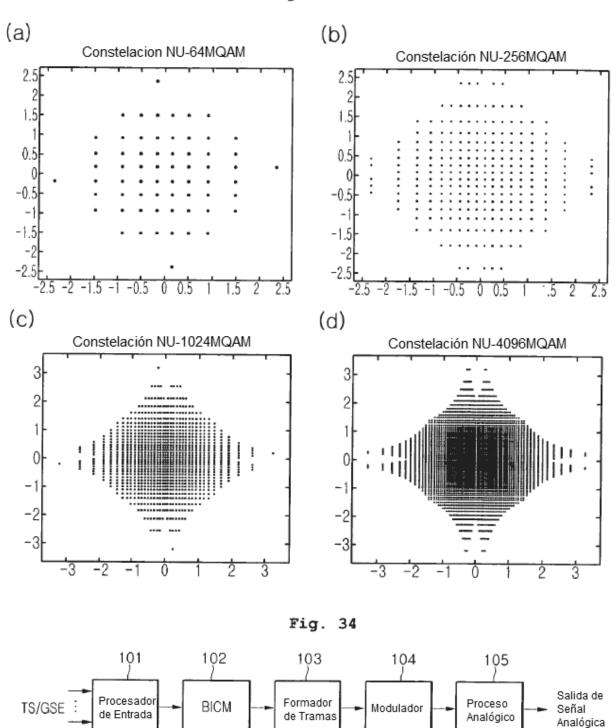


Fig. 35 Señal de L1 BICM Aleatorizador en BB Insertar Cabeoera 207-n Insertar Cabecera en BB 206-n Codificador de CRC Codificador de CRC Borrar Paquete Nulo Borrar Paquete Nulo 205-n Compens. de Retardo Compens. de Retardo 204-n 204-1 Sinc. de Trama de Entrada Sinc. de Trama de Entrada 203-n Interfaz de Entrada Interfaz de Entrada 202-n Preproceso de Entrada 201 GSE/TS :

ES 2 445 194 T3

Fig. 36

TS/GS (2 bits)	SIS/MIS (1 bit)	CCM/ACM (1 bit)	ISSYI (1 bit)	NPD (1bit)	EXT (2bits)
00 = GFPS 11 = TS 01 = GCS 10 = GSE	1 = único 0 = múltiple	1 = CCM 0 = ACM	1 = activo 0 = no activo	1= activo 0 = no activo	Reservado para uso futuro

Campo	Tamaño (Octetos)	Descripción		
MATYPE	2	Como se describió anteriormente		
UPL	2	Longitud de Paquete de Usuario en bits, en la gama [0.65535]		
DFL	2	Longitud del Campo de Datos en bits, en la gama [0,53760]		
SYNC	1	Una copia del octeto de Sincron. del Paquete de Usuario		
SYNCD	2	La distancia en bits desde el comienzo del DATA FIELD hasta el primer UP completo del campo de datos. SYNCD= 0_p significa que el primer UP está alineado con el comienzo del Campo de Datos. SYNCD= 65535_0 significa que UP no comienza en el DATA FIELD.		
CRC-8 MODE	1	El XOR del campo CRC-8 (1 octeto) con el campo MODE (1 octeto). La CRC-8 es el código de detección de error aplicado a los primeros 9 octetos de la BB HEADER. MODE (8 bits) será: Ole Modo Normal Otros valores: reservados para uso futuro		

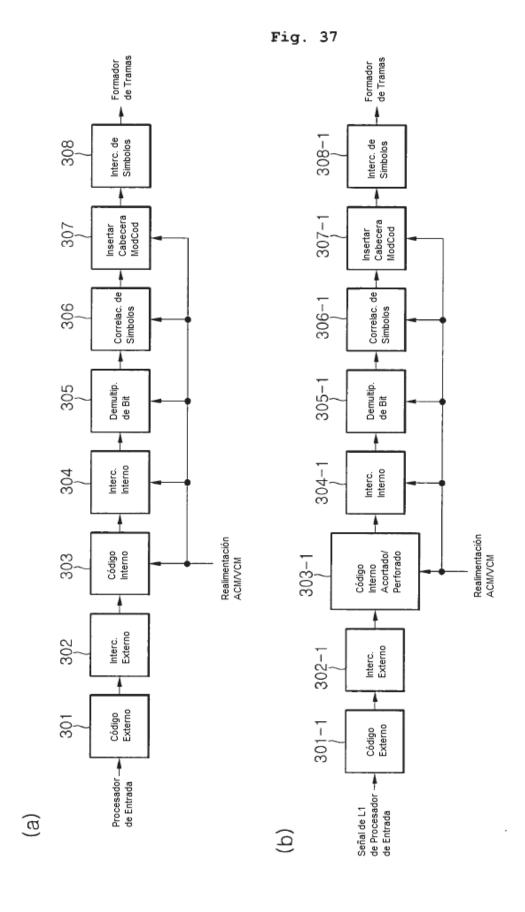


Fig. 38

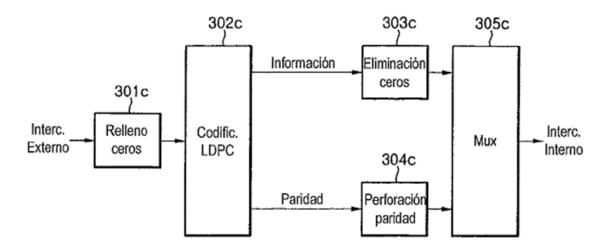


Fig. 39

			Caso 1	Caso 2
	Capacidad (bit	/s/Hz)	Modulación	Modulación
	1/2	3.0	NU-MQAM	NU-QAM
	2/3	4.0	NU-MQAM	NU-QAM
	3/4	4.5	NU-MQAM	NU-MQAM
6	4/5	4.8	MQAM	MQAM
	5/6	5.0	MQAM	MQAM
	8/9	5.3	MQAM	MQAM
	9/10	5.4	MQAM	MQAM
	1/2	4.0	NU-MQAM	NU-QAM
	2/3	5.3	NU-MQAM	NU-QAM
	3/4	6.0	NU-MQAM	NU-MQAM
8	4/5	6.4	NU-MQAM	NU-MQAM
	5/6	6.7	MQAM	MQAM
	8/9	7.1	MQAM	MQAM
	9/10	7.2	MQAM	MQAM
	1/2	5.0	NU-MQAM	NU-QAM
	2/3	6.7	NU-MQAM	NU-QAM
	3/4	7.5	NU-MQAM	NU-MQAM
10	4/5	8.0	NU-MQAM	NU-MQAM
	5/6	8.3	NU-MQAM	NU-MQAM
	8/9	8.9	MQAM	MQAM
	9/10	9.0	MQAM	MQAM
	1/2	6.0	NU-MQAM	NU-QAM
	2/3	8.0	NU-MQAM	NU-QAM
	3/4	9.0	NU-MQAM	NU-MQAM
12	4/5	9.6	NU-MQAM	NU-MQAM
	5/6	10.0	NU-MQAM	NU-MQAM
	8/9	10.7	MQAM	MQAM
	9/10	10.8	MQAM	MQAM

Fig. 40

			Caso 1	Caso 2	Caso 3
Capacidad (bit/s/Hz)			Modulación	Modulación	Modulación
	1/2	3.0	QAM	QAM	QAM
	2/3	4.0	QAM	QAM	QAM
	3/4	4.5	QAM	QAM	QAM
2	4/5	4.8	QAM	QAM	QAM
	5/6	5.0	QAM	QAM	QAM
	8/9	5.3	QAM	QAM	QAM
	9/10	5.4	QAM	QAM	QAM
	1/2	3.0	QAM	QAM	QAM
	2/3	4.0	QAM	QAM	QAM
	3/4	4.5	QAM	QAM	QAM
4	4/5	4.8	QAM	QAM	QAM
	5/6	5.0	QAM	QAM	QAM
	8/9	5.3	QAM	QAM	QAM
	9/10	5.4	QAM	QAM	QAM
	1/2	3.0	QAM	QAM	QAM
	2/3	4.0	QAM	QAM	QAM
	3/4	4.5	QAM	QAM	QAM
6	4/5	4.8	QAM	QAM	QAM
	5/6	5.0	QAM	QAM	QAM
	8/9	5.3	QAM	QAM	QAM
	9/10	5.4	QAM	QAM	QAM
	1/2	4.0	QAM	QAM	QAM
	2/3	5.3	QAM	QAM	QAM
	3/4	6.0	QAM	QAM	QAM
8	4/5	6.4	QAM	QAM	QAM
	5/6	6.7	QAM	QAM	QAM
	8/9	7.1	QAM	QAM	QAM
	9/10	7.2	QAM	QAM	QAM
	1/2	5.0	NU-MQAM	NU-QAM	MQAM
	2/3	6.7	NU-MQAM	NU-QAM	MQAM
	3/4	7.5	NU-MQAM	NU-MQAM	MQAM
10	4/5	8.0	NU-MQAM	NU-MQAM	MQAM
	5/6	8.3	NU-MQAM	NU-MQAM	MQAM
	8/9	8.9	MQAM	MQAM	MQAM
	9/10	9.0	MQAM	MQAM	MQAM
	1/2	6.0	NU-MQAM	NU-QAM	MQAM
	2/3	8.0	NU-MQAM	NU-QAM	MQAM
	3/4	9.0	NU-MQAM	NU-MQAM	MQAM
12	4/5	9.6	NU-MQAM	NU-MQAM	MQAM
	5/6	10.0	NU-MQAM	NU-MQAM	MQAM
	8/9	10.7	MQAM	MQAM	MQAM
	9/10	10.8	MQAM	MQAM	MQAM

Fig. 41



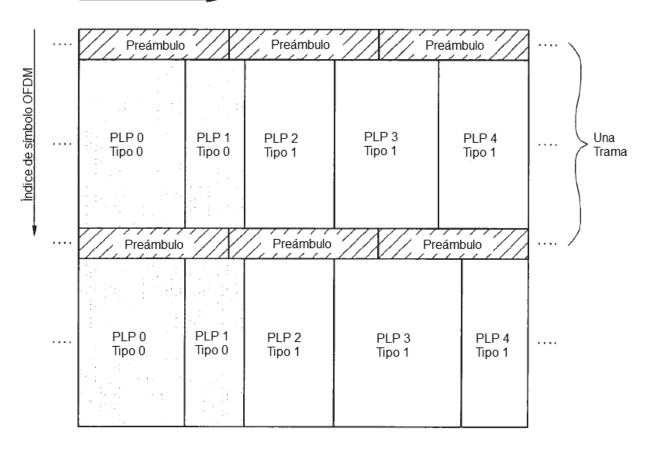


Fig. 42

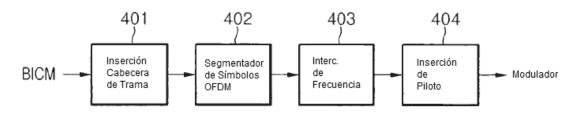
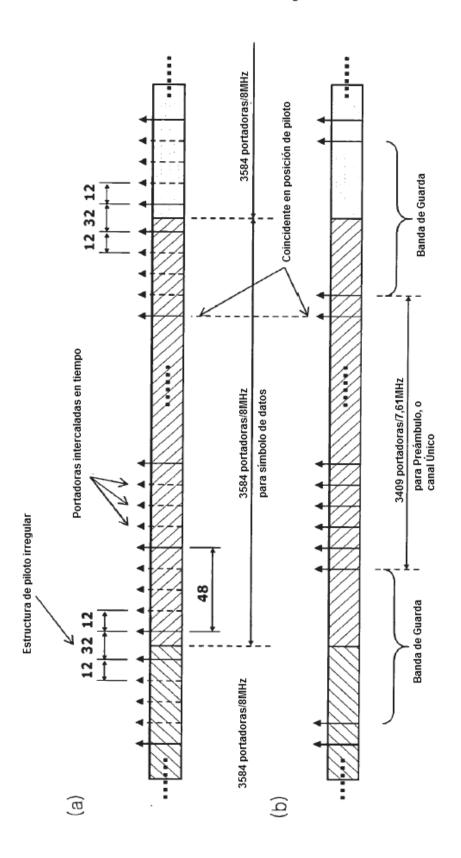


Fig. 43



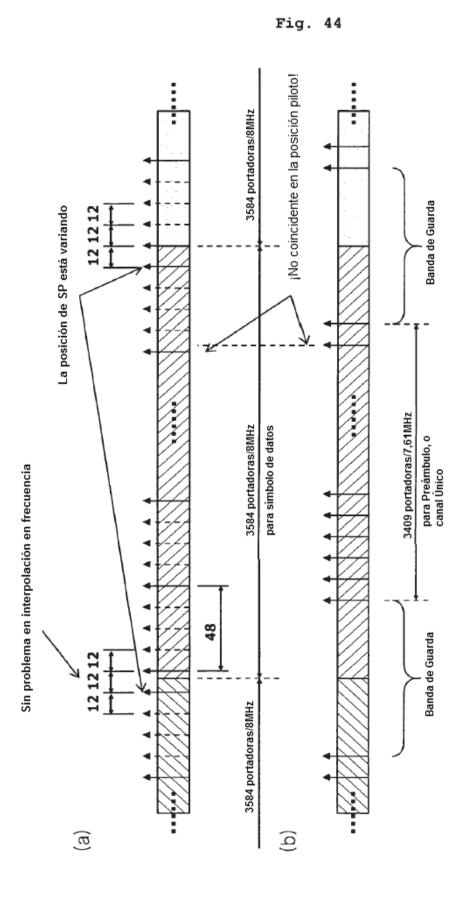
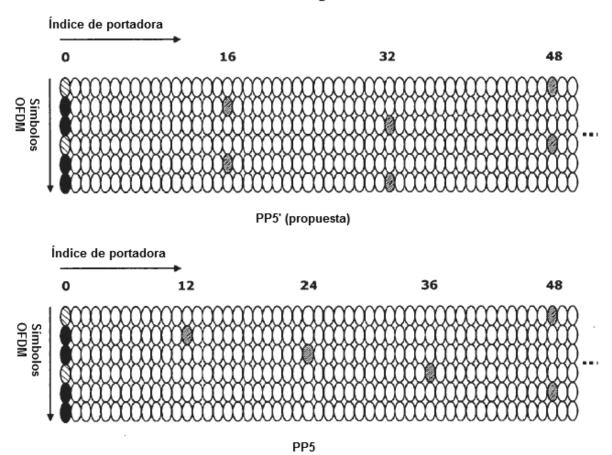


Fig. 45



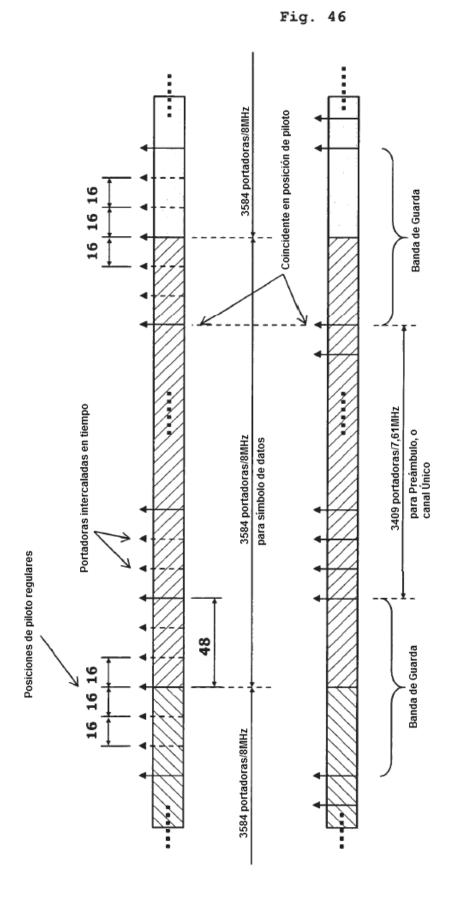


Fig. 47

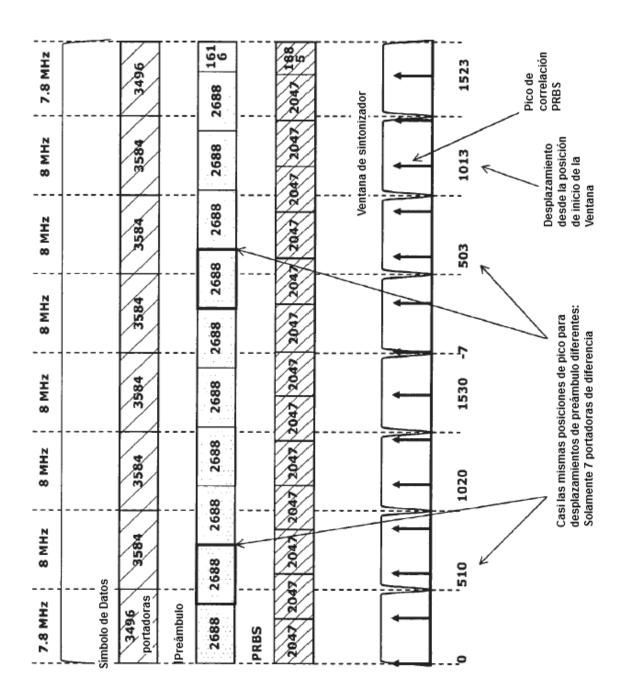


Fig. 48

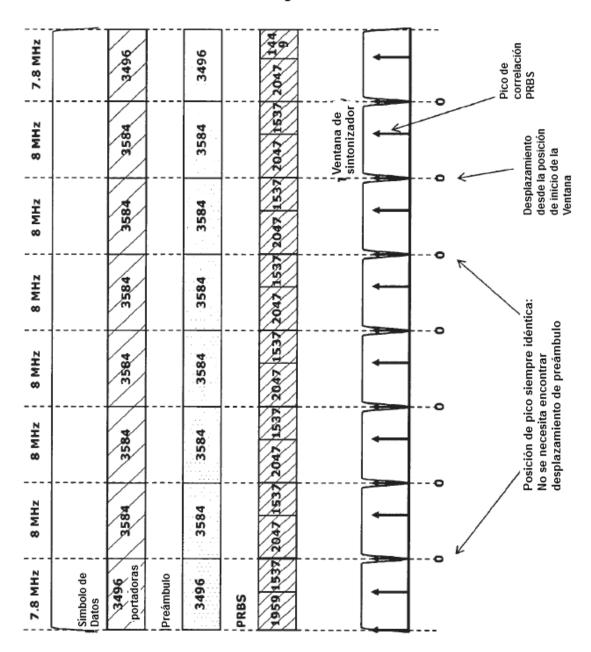
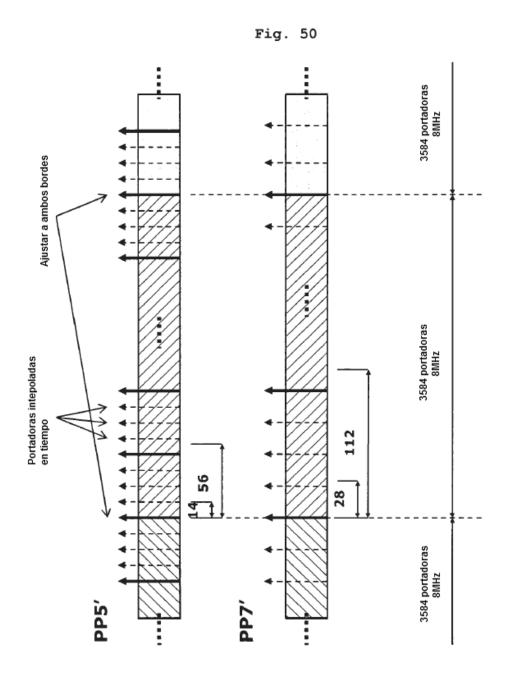


Fig. 49

Retardo (µs)	0.2	0.4	0.8	1.2	2.5	15	Recorrido de
Aten. (dB)	-11	-14	-17	-23	-32	-40	despreciable



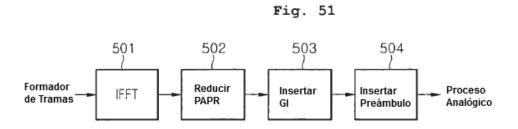
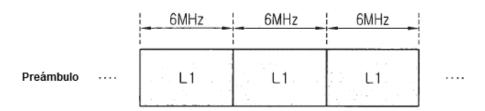


Fig. 52



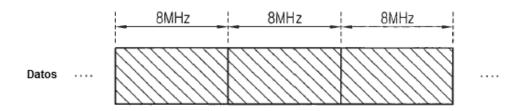


Fig. 53

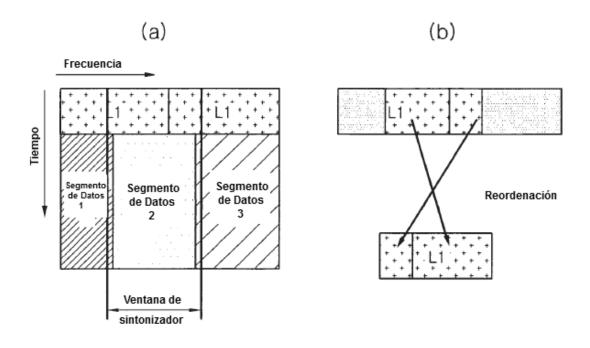


Fig. 54

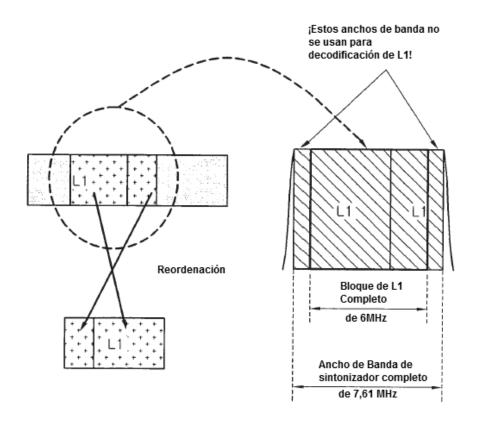


Fig. 55

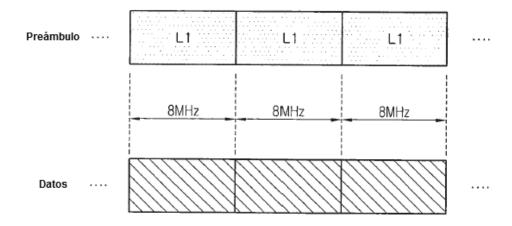


Fig. 56

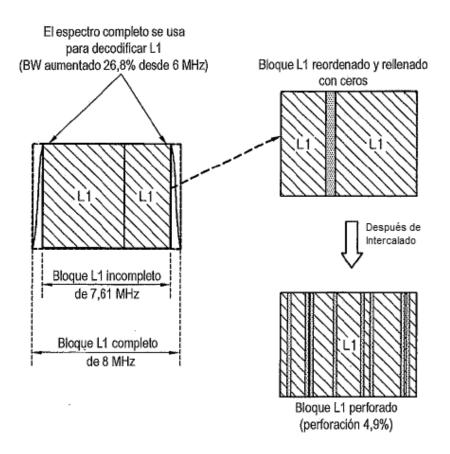


Fig. 57

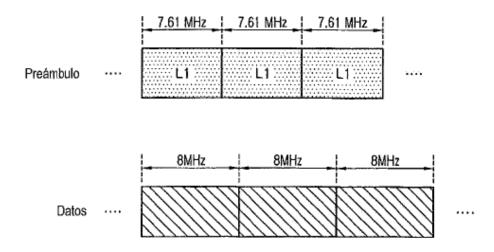


Fig. 58

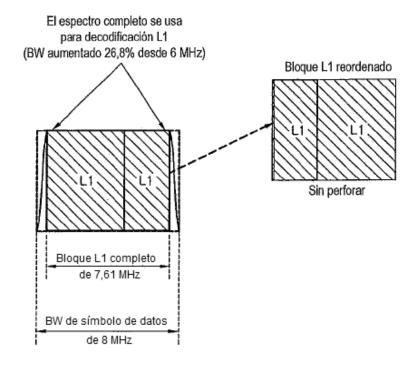


Fig. 59

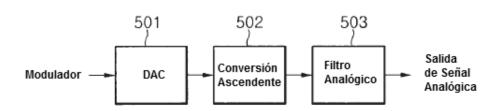


Fig. 60

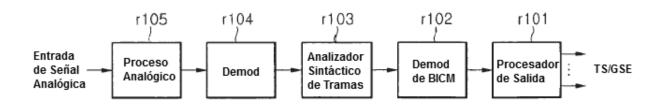


Fig. 61

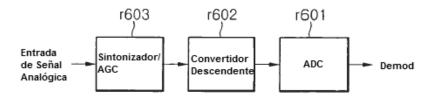


Fig. 62

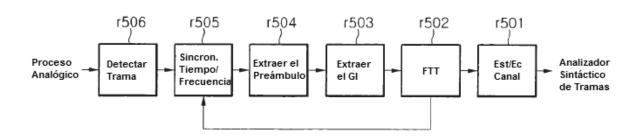


Fig. 63

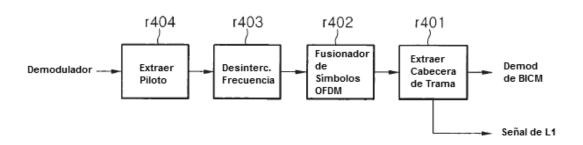


Fig. 64

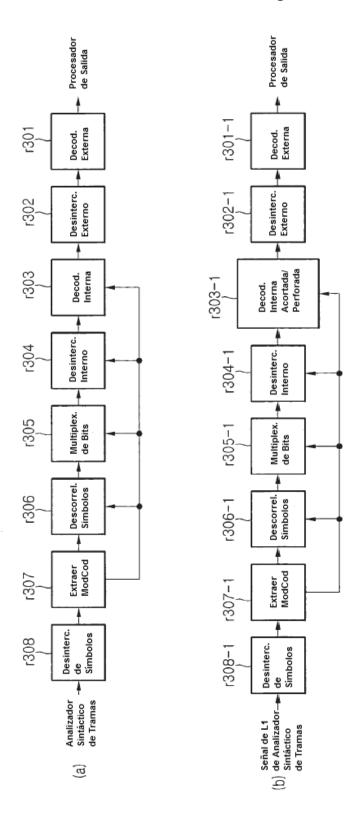


Fig. 65

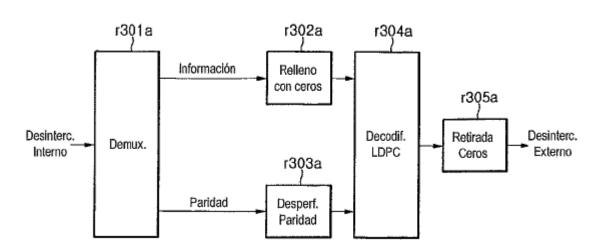


Fig. 66

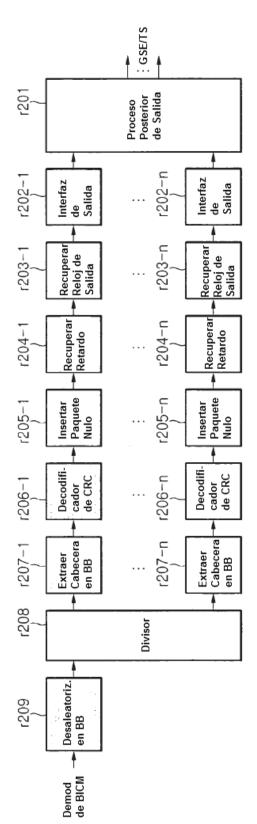


Fig. 67

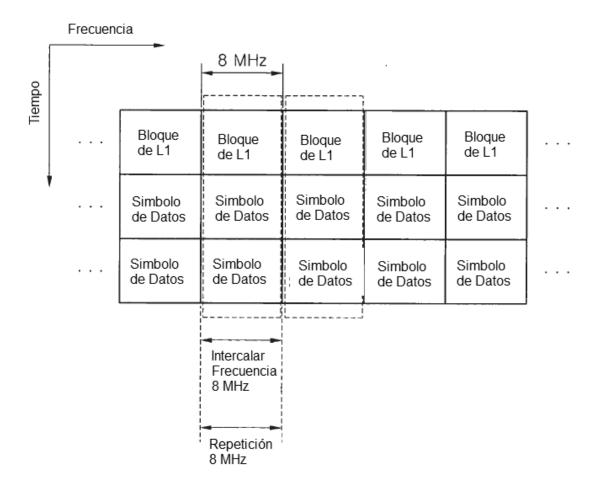


Fig. 68

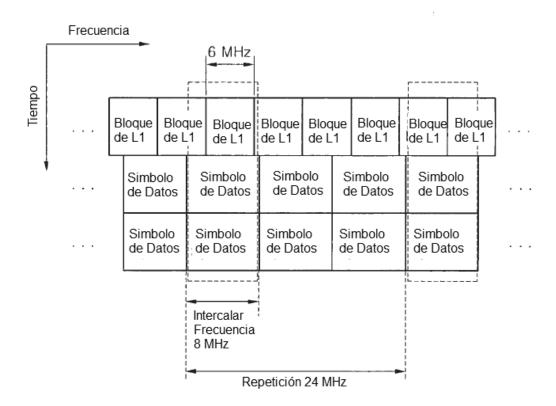


Fig. 69

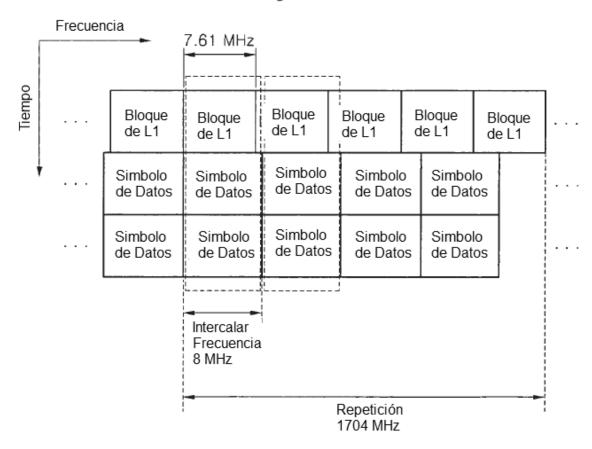


Fig. 70

Campo	Bits	
L1_span	12	número de portadoras expandido por el bloque de L1 dentro de un símbolo OFDM (Máx=7,61 MHz)
num_chbon	3	número de canales unidos
num_dslice	8	número de segmentos de datos
num_plp	8	número de PLP
num_notch	5	número de bandas de ranura
for dslice {		
chbon_index	3	índice de canal unido
dslice_start	9	inicio de segmento de datos dentro de un canal (8 MHz)
dslice_width	9	anchura de segmento de datos
}		
for plp {		
dslice_id	8	ID de datos segmentados
plp_id	8	ID de PLP
pip_type	1	tipo de PLP (común/datos)
plp_payload_type	5	tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
}		
for notch {		
chbon_index	3	índice de canal unido
notch_start	9	inicio de banda de ranura dentro de un canal (8 MHz)
notch_width	9	anchura de banda de ranura
}		
gi	1	modo de intervalo de guarda
sframe_id	16	ID de supertrama
frame_id	16	ID de trama
reserved	0	rfu
crc32	32	CRC 32
Total	11760	

El número de bits de información de L1 varía según diversas configuraciones/condiciones

Fig. 71

Infomación de L1 (bits)	11760 、	
Bloque de L1 (bits)	23520	
Símbolos 16 - QAM	5880	Tamaño máximo
Portadoras totales	3408	
Distancia de SP de preámbulo	6	
Portadoras de datos	2840	
LDPC corta	1.45	
Símbolos OFDM	2.07	

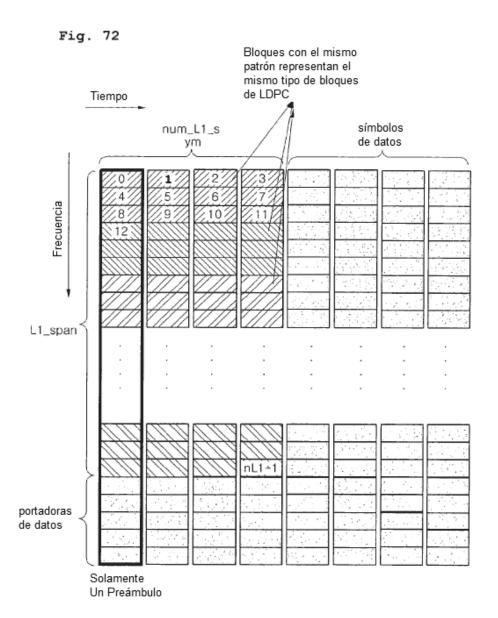


Fig. 73

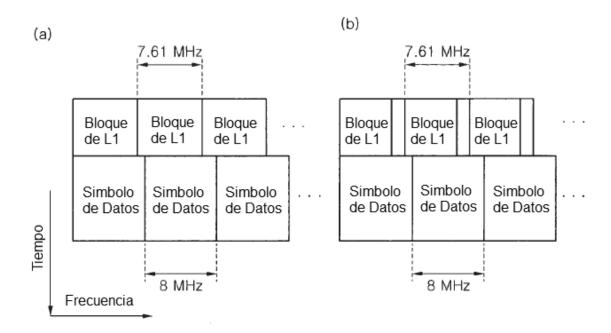


Fig. 74

Campo	Bits	
L1_column	9	número de portadoras expandido por el bloque de L1 dentro de un símbolo OFDM (Máx=7,61 MHz)
L1_row	3	número de símbolos OFDM expandido por el bloque de L1
num_chbon	3	número de canales unidos
num_plp	8	número de segmentos de datos
num_dslice	8	número de PLP
num_notch	5	número de bandas de ranura
for dslice {		
chbon_index	3	índice de canal unido
dslice_start	9	inicio de segmento de datos dentro de un canal (8 MHz)
dslice_width	9	anchura de segmento de datos
}		
for plp {		
dslice_id	8	ID de datos segmentados
plp_id	8	ID de PLP
plp_type	1	tipo de PLP (común/datos)
plp_payload_type	5	tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
}		
for notch {		
chbon_index	3	índice de canal unido
notch_start	9	inicio de banda de ranura dentro de un canal (8 MHz)
notch_width	9	anchura de banda de ranura
}		
gi	1	modo de intervalo de guarda
sframe_id	16	ID de supertrama
frame_id	16	ID de trama
reserved	16	rfu
crc32	32	CRC 32
Total	11776	

El número de bits de información de L1 varía según diversas configuraciones/condiciones

Fig. 75

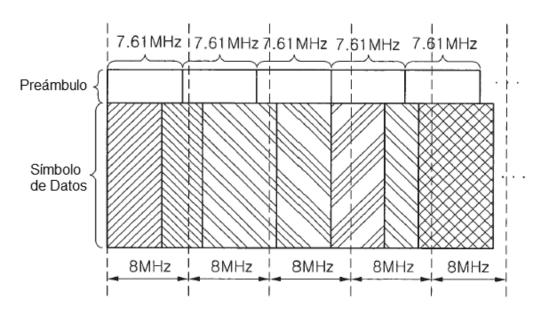


Fig. 76

Tamaño de Bloque LDPC	Modulación (bps/Hz)	Símbolos QAM	Sobrecarga ModCod
64800	4	16200	0.28%
	6	10800	0.42%
	8	8100	0.56%
	10	6480	0.69%
	12	5400	0.83%
16200	4	4050	1.11%
	6	2700	1.67%
	8	2025	2.22%
	10	1620	2.78%
	12	1350	3.33%

Fig. 77

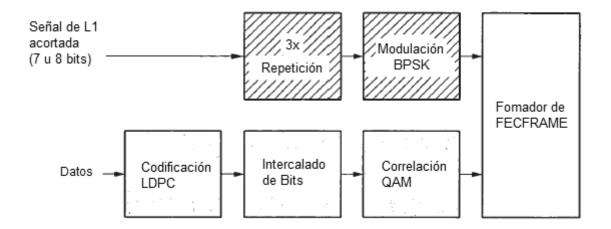


Fig. 78

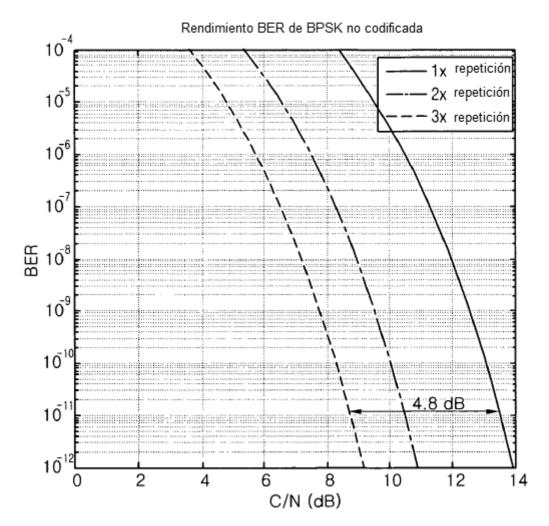


Fig. 79

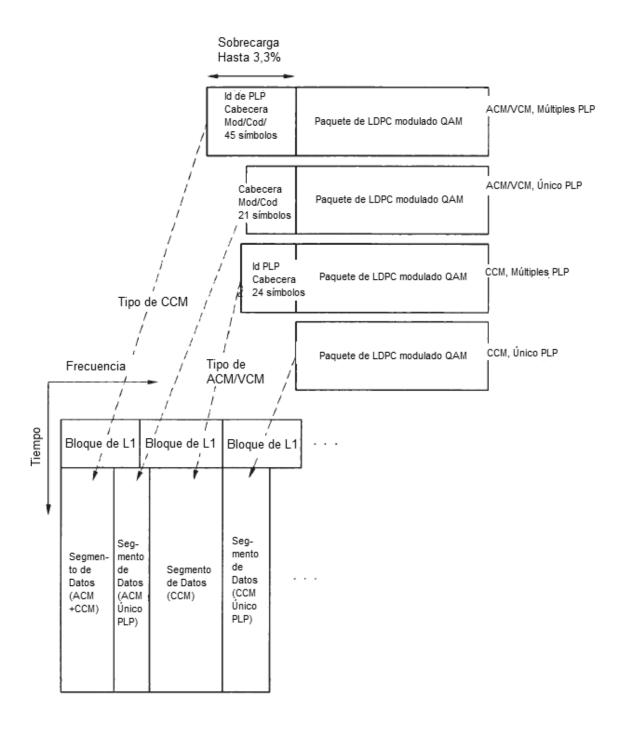


Fig. 80

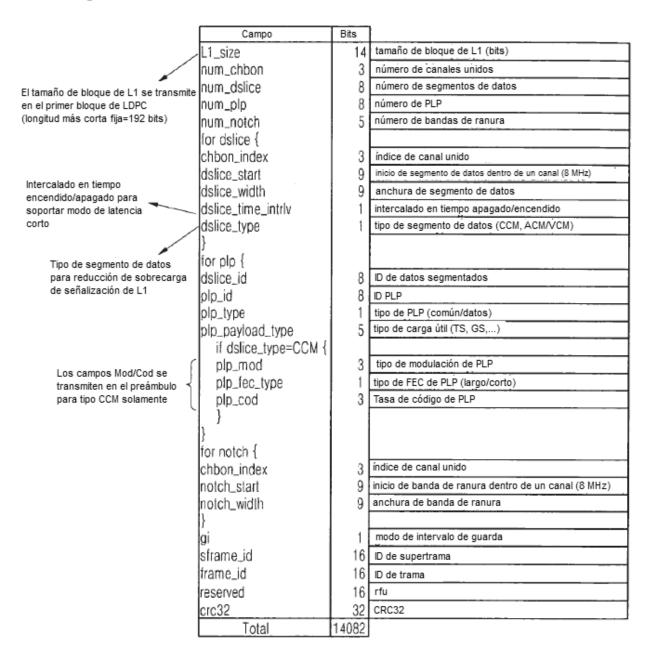


Fig. 81

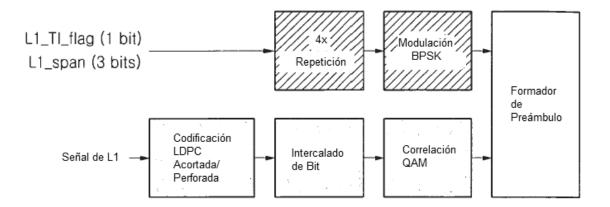
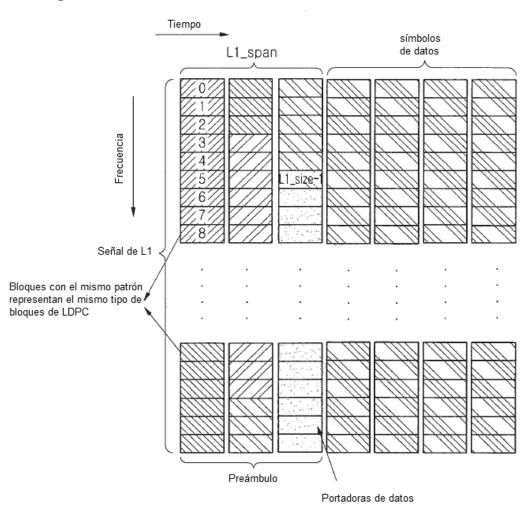


Fig. 82



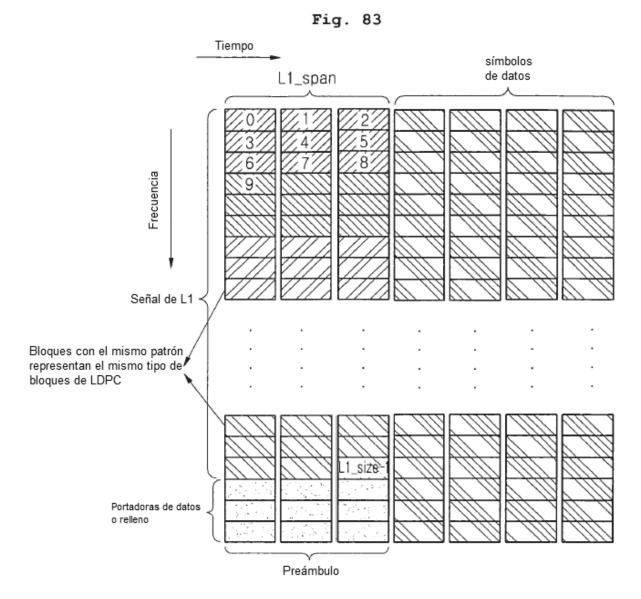


Fig. 84

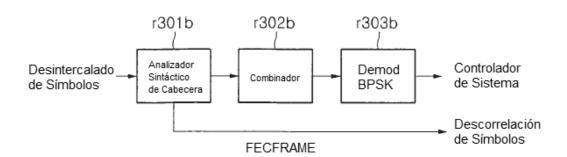


Fig. 85

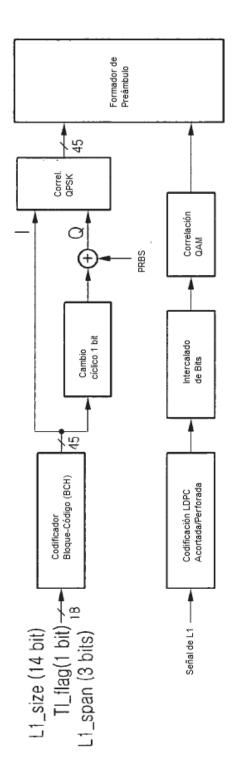


Fig. 86

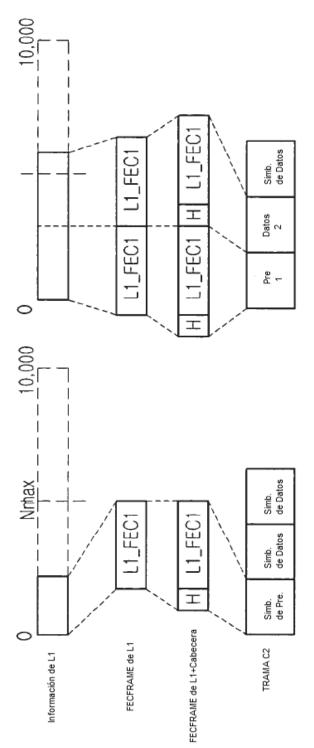


Fig. 87

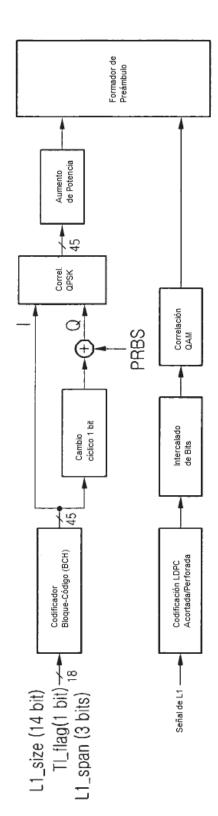


Fig. 88

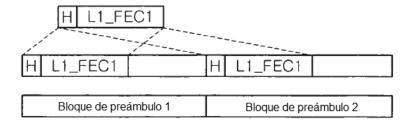


Fig. 89

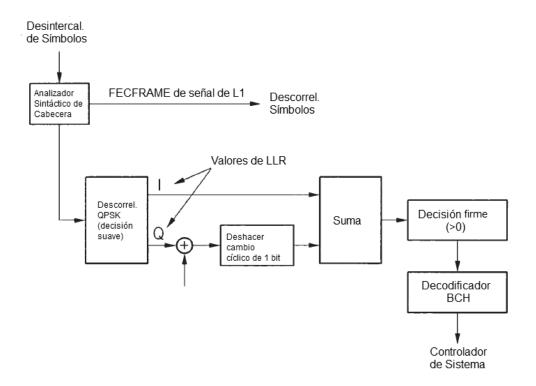


Fig. 90

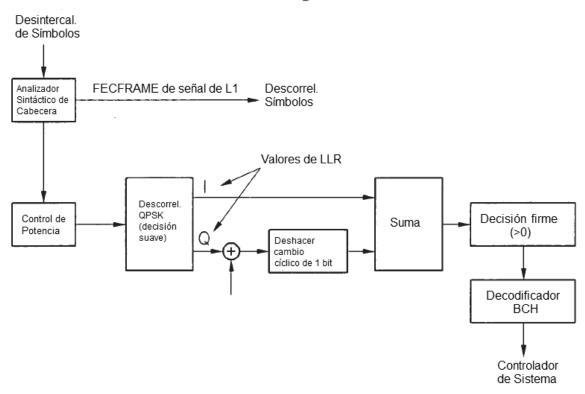


Fig. 91

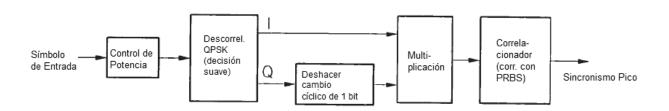


Fig. 92

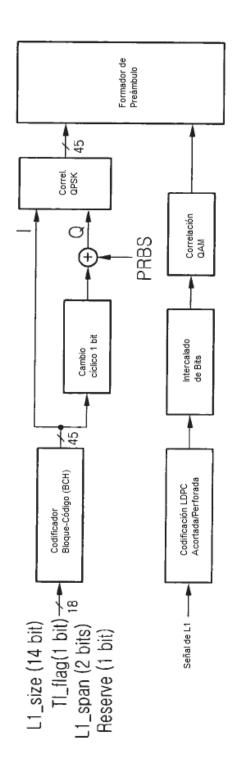


Fig. 93

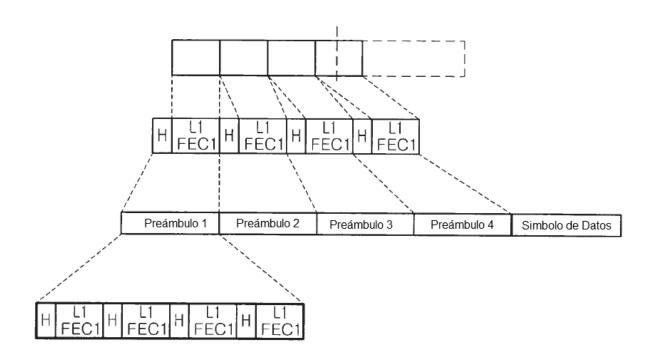


Fig. 94

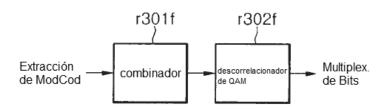


Fig. 95

Campo	Bits	
L1_size	14	tamaño de bloque de L1 (bits)
num_chbon	3	número de canales unidos
num_dslice	8	número de segmentos de datos
num_plp	8	número de PLP
num_notch	5	número de bandas de ranura
for dslice {		
chbon_index	3	índice de canal unido
dslice_start	9	inicio de segmento de datos dentro de un canal (8 MHz)
dslice_width	9	anchura de segmento de datos
dslice_time_intrlv	1	intercalado en tiempo encendido/apagado
dslice_type	1	tipo de segmento de datos (CCM, ACM/VCM)
}		
for plp {		
dslice_id	8	ID de datos segmentados
plp_id	8	ID de PLP
plp_type	1	tipo de PLP (común/datos)
plp_payload_type	5	tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
if dslice_type=CCM {		
plp_mod	3	tipo de modulación de PLP
plp_fec_type	1	tipo de FEC de PLP (larga/corta)
plp_cod	3	Tasa de código de PLP
plp_start	21	dirección de inicio de PLP
}.		
}		
for notch {		
chbon_index	3	índice de canal unido
notch_start	9	inicio de banda de ranura dentro de un canal (8 MHz)
notch_width	9	anchura de banda de ranura
}		
gi	1	modo de intervalo de guarda
sframe_id	16	ID de supertrama
frame_id	16	ID de trama
reserved	16	rfu
crc32	32	CRC32
Total	1,9458	
	7.5 7.55	

El número de bits de información de L1 varía según diversas configuraciones/condiciones

Fig. 96

Campo	Bits	
L1_size	14	tamaño de bloque de L1 (bits)
num_chbon	3	número de canales unidos
num_dslice	8	número de segmentos de datos
num_plp	8	número de PLP
num_notch	5	número de bandas de ranura
for dslice {		
chbon_index	3	índice de canal unido
dslice_start	9	inicio de segmento de datos dentro de un canal (8 MHz)
dslice_width	9	anchura de segmento de datos
dslice_time_intrlv	1	intercalado en tiempo encendido/apagado
dslice_type	1	tipo de segmento de datos (CCM, ACM/VCM)
}		
for plp {		
dslice_id	8	ID de datos segmentados
plp_id	8	ID de PLP
plp_type	1	tipo de PLP (común/datos)
plp_payload_type	5	tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
if dslice_type=CCM {		
plp_mod	3	tipo de modulación de PLP
plp_fec_type	1	tipo de FEC de PLP (larga/corta)
plp_cod	3	Tasa de código de PLP
plp_start	14	dirección de inicio de PLP
}		
}		
for notch {		
chbon_index	3	índice de canal unido
notch_start	9	inicio de banda de ranura dentro de un canal (8 MHz)
notch_width	9	anchura de banda de ranura
}		
gi	1	modo de intervalo de guarda
sframe_id	16	ID de supertrama
frame_id		ID de trama
reserved		rfu
crc32		CRC32
Total	1,7666	

El número de bits de información de L1 varía según diversas configuraciones/condiciones

Fig. 97

Longitud LDPC	Tipo QAM	Símbolos QAM
64800	16 QAM	16200
64800	64 QAM	10800
64800	256 QAM	8100
64800	1024 QAM	6480
64800	4096 QAM	5400
16200	16 QAM	4050
16200	64 QAM	2700
16200	256 QAM	2025
16200	1024 QAM	1620
16200	4096 QAM	1350

Preámbulo 1 Preámbulo 2 Preámbulo 3 Preámbulo 4 Símbolo de Datos

H L1 Parte de paridad sin borrar

Fig. 99

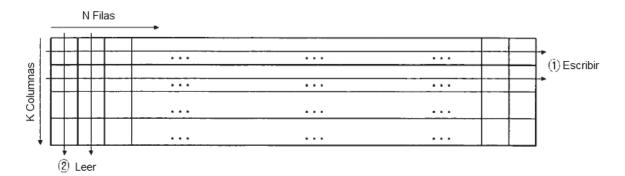
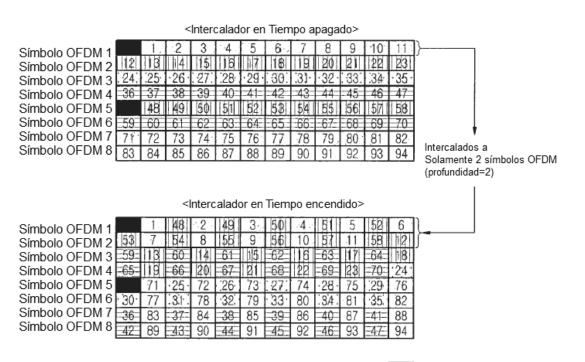


Fig. 100



Pilotos Dispersos

Fig. 101

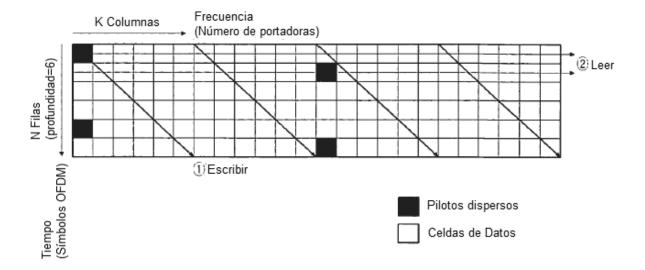


Fig. 102

<Intercalador en Tiempo apagado>

Símbolo OFDM 1		1	2	3	4	5	6	7.	-8	9	10.	11	}
Símbolo OFDM 2	12	1131	14	115	16	17	18	9	20	21	22	23	
Símbolo OFDM 3	24	25	26	27	28	29	30.	31	32	33	34	35	
Símbolo OFDM 4	36	37	-38-	-39	40	41	42	43-	-44	45	46-	-47-	
Símbolo OFDM 5		48	49	50	51	521	53	54	55	56	57	1581	
Símbolo OFDM 6	59	60	61	62	63	64	65	66	67	68	69	7.0	
Símbolo OFDM 7	71	72	73	74	75	76.	77.	78	79.	80	81	82	
Símbolo OFDM 8	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	•

Intercalado a la profundidad entera de símbolos OFDM (profundidad=8)

			< ı	nterc	alado	r en	Tiem	po er	ncend	dido>	()	protun	alaaa=c
Símbolo OFDM 1 Símbolo OFDM 2 Símbolo OFDM 3 Símbolo OFDM 4 Símbolo OFDM 5 Símbolo OFDM 6 Símbolo OFDM 7	24 36	84 1 1 3 25 37 48 60	73 85 2 114 26 38	62 .74 .86 .3 .15 .27 .39	87 4 16 16 16 16 128	76 88 5 17	30: 42 53 65: 77 89 6	po er 1 9 -31 43 54 -66 78 90	8 20 32 44 55 67 79	92 9 21 21 33 45 56	81 93 10 22 34 46	70 82 94 11 28 35 47	
Símbolo OFDM 8	83	72	61	50	40	29.	18	7	91	80	-69-	58	J

Pilotos Dispersos

Fig. 103

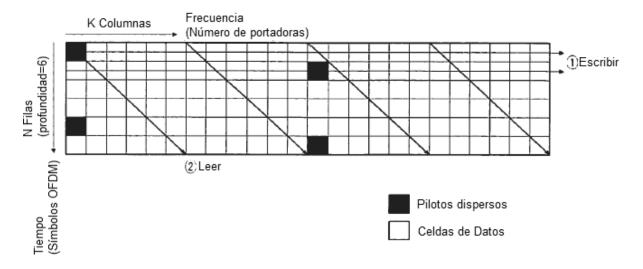


Fig. 104

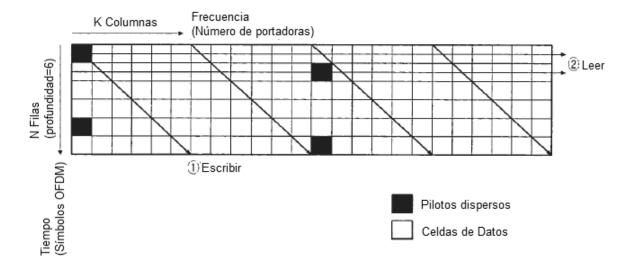


Fig. 105

<Intercalador en Tiempo apagado>

Símbolo OFDM 1 Símbolo OFDM 2 Símbolo OFDM 3 Símbolo OFDM 4 Símbolo OFDM 5 Símbolo OFDM 6	24 36	1 118 25 37 148 60	2 1 4 -26 -38 49 -61	3 15 27 39 50 62	4 16 28 40 51 63	5 117 -29 41 52 64	6 18 30 42 58 65	7 19 31- 43 54 66	8 20 -32 -44 55 -67	9 21 33 45 56 68	10 22 34 46 5 7 69	11 23 -35 47 58 70	}
Símbolo OFDM 7	.71	72	73	74	75	76	77-	78	79	80	81	82	
Símbolo OFDM 8	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	

Intercalado a la profundidad entera de símbolos OFDM (profundidad=8)

<Intercalador en Tiempo encendido>

		84	73	62	151	41	-30	1191	8	92	81	-70)
Símbolo OFDM 1	Halail	1	OE	74	-60	Id bl	10.	01.	TAN.	0.	00	00	1
Símbolo OFDM 2	1141		85	74	-60-	\$K	42	21.	140	9.	93	82	
Símbolo OFDM 3	24	1 3	2 .	86	75	-64	53	43	[32]	21	10	94	}-
Símbolo OFDM 4	-36-	:25:	14	3	87	76	65	54	-44	.38.	22	11:	
Símbolo OFDM 5		37	26.	151	4	88	77	-66-	155	45	.34.	128	
Símbolo OFDM 6	-59	48	-38-	:27-	16	5	89	78-	67	156	46	35	
Símbolo OFDM 7	71	-60-	49	39	:28;	17	6	90	79	-68	57	47	
Símbolo OFDM 8	83	72	61	50	40	29.	18	.7	91	- 80	-69	58	J

Pilotos Dispersos

Fig. 106

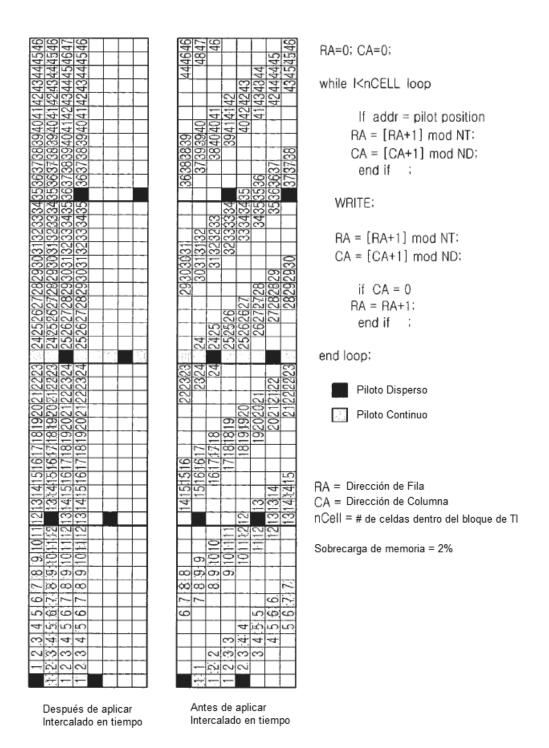


Fig. 107

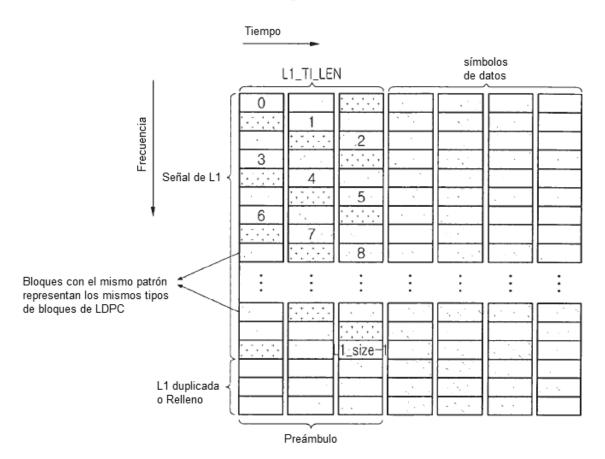


Fig. 108

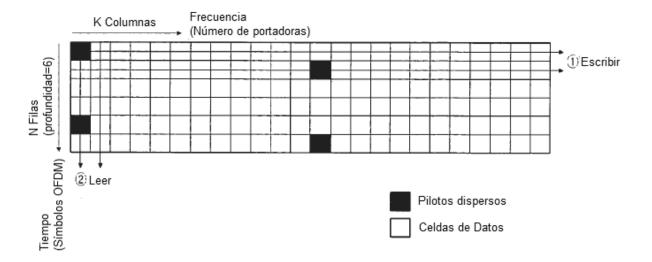


Fig. 109

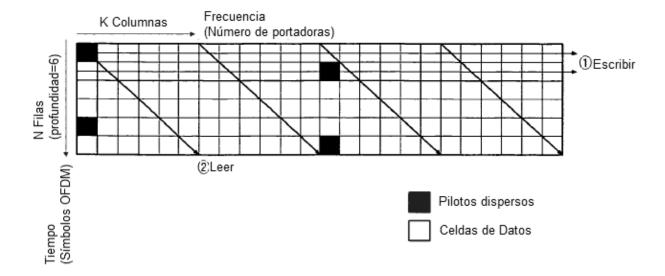


Fig. 110

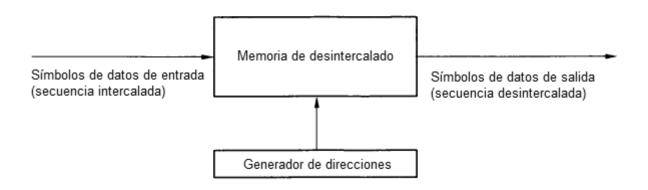


Fig. 111

	i=0										į	=12										į	=23
j=0	Ri,j 0 0 Ci,j 0 1	0	3	0 4	5	6	7	8	9	0 10	0	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	1 11
j=1	Ri.j 0 1 Ci,j 0 1	2	3	4	5 5	6	7	0 8	9	2 10	3 11	0	2	3	3	5	6 5	7 6	7	8	9	3 10	4 11
j=2	Ri,j 0 2 Ci,j 0 1	2	6	0	5	6	6	0	9	10	6 11	0	3	5	7	4	3	5	7	1	3	5 10	7
j=3	Ri,j 0 3 Ci,j 0 1	6	3	4	7 5	6	5 7	0	3	6 10	11	0	1	7	3	5	5	6	6 7	8	9	7 10	2

Fig. 112

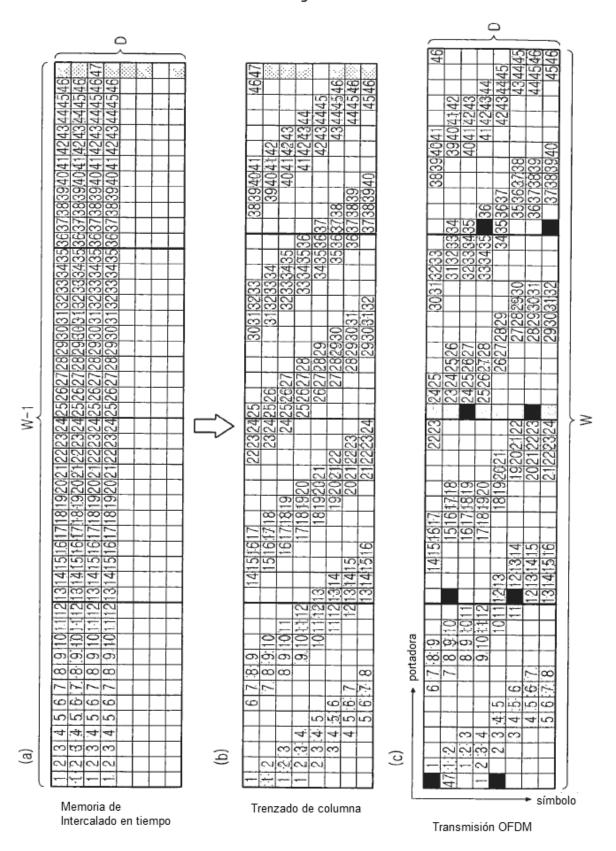


Fig. 113

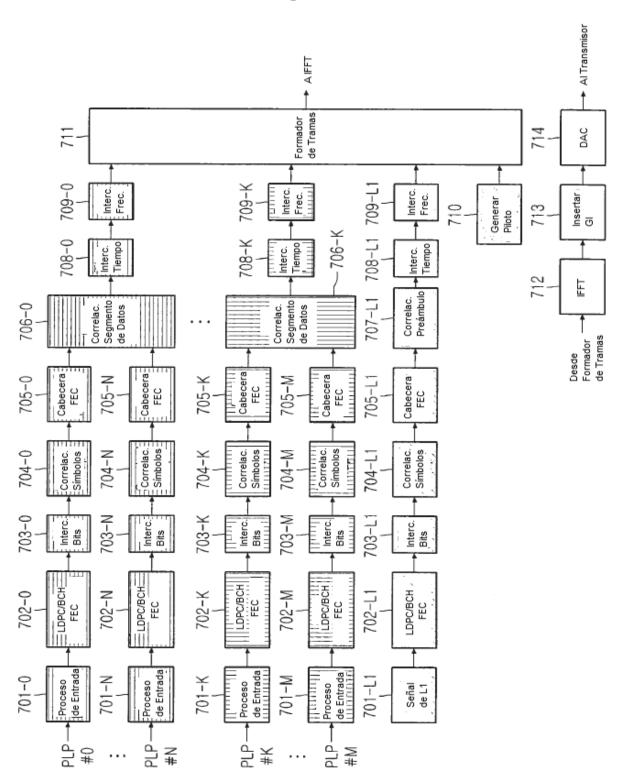


Fig. 114

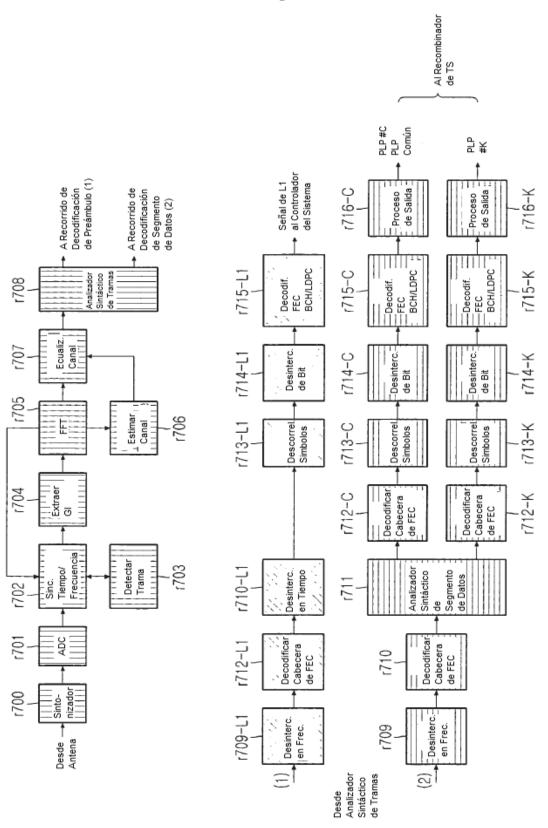


Fig. 115

(a)

Intercalado en Tiempo

F	1	2	3	4	5	6		8													 2803	280	4/2	2805	2806	2807	2808	LEER
1	-	Š	-3	4	5	8	7	8	9	H	FF	F2	13	14	15	16	1.7	18	119	20	 2803	280	412	2805	2806	2807	2808	
1	-	2	B					8													2803	280	4/2	2805	2806	2807	2808	
1		2	3	4	5	6	:7.	8,	9	10	11	36	13	14	1:5	16	17	18	1:9	20	2803	280	4/2	2805	2806	2807	2808	

ESCRIBIR

(b)

Desintercalado en tiempo

F	J	2	3	4	5	-6	7	8	9	10	1-1	12	13	14	15	16	17	18	1	92	9	 2803	2804	2805	2806	2807	2808	ESCRIBIR
÷	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	1.7	18	11	92	0	 2803	2804	2805	2806	2807	2808	
1	1	2	\mathcal{E}^{\prime}	4	15	6	7	8	9	10		12	, -	14	15	16	17	18	1	92	0	 2803	2804	2805	2806	2807	2808	
		2	3	4	5	6	7.	8,	9	10		ोध		1-4	1:5	16	17	18	1	9 2	0	2803	2804	2805	2806	2807	2808	

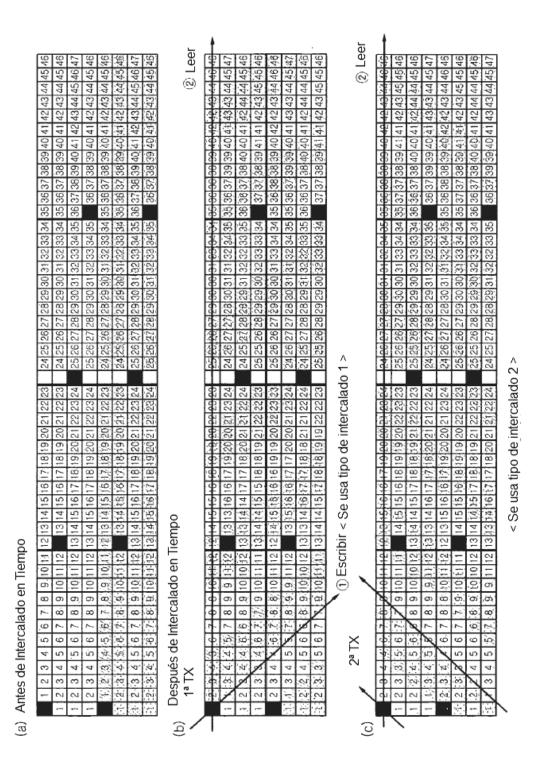
LEER

Fig. 116

÷ : 2 Cabecera de L1 Cabecera de L1 Señalización de L1 3637383940 3637383940 3637383940 3132333435 3132833435 3132333435 3132333435 en tiempo encendido Cabecera de L1 en tiempo apagado Ŋ 2 S 5 2 2 2 2 4 ಶ 4 4 4 ಶ 4 4 က က က က က က က က Intercalado Intercalado \sim $^{\circ}$ \sim € 2 2 2 \sim (P)

<u>a</u>

Fig. 117



140

Fig. 118

	46 46 46 46	46
	45 46 45 46 47 46 47 45 46	44 46 46 46 46 46 46 46 46 46 46 46 46 4
	4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	44 44 45 45 45
	64 44 64 43 44 43 44 43 44 43 44 43 44 43 44 43 44 43 44 44	43 444 43 444 43
	42 4 42 4 42 4 43 4 43 4 4	424424
	4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	41 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42
	4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	40404
	399 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	80 80 90 60 muestra de orden i. incluvendo piloto
	8 8 8 8 8	88 88 88 88 88 88 88 88 88 88 88 88 88
	7 38 39 38 39	
	5 37 38 7 38 37 38	8 E E N=D*W;
	36 37 86 8	8 885 i=0.1.2N-1;
	36 35	S ග හි
	35 35 34 34	LLL [현]하[현]하 Tw=Cimod D:
	34 33 33	용용하는 Ri= ((i divW)+Tw) mod D:
	33 33 33 33	등 등 등 등 Li(1) = Ri*W+Ci ;
	32 33 33 33	
	8888	⊗ ∞ ∞
	30 30 53	[8]8] I [8]8]
	8 8 8 8	52 28 28 28 28
	28 88 23 23	28 28 28
	27 27 27 28	27 27 27 27 27 27 27 27 27 27 27 27 27 2
)	28 25 25	52 52 52 52 52 52 52 52 52 52 52 52 52 5
$w \prec$	25 25 25 25 25	22 2 2 4 2 2 2 2 2 4 2 2 2 2 2 4 2 2 2 2 2 4 2 2 2 2 2 2 4 2 2 2 2 2 2 2 2 4 2
	23 24 24 24	N = # de celdas dentro del bloque de TI
- 1	23 23 25 25	D = Profundidad de intercalado
- 1	22 22 22	W = Anchura de segmento de datos
	2 2 2 2 2	000 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2
	19 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20	<u>රා හි වූ වූ</u> Sobrecarga de memoria = 2%
	100 100 100 100 100 100 100 100 100 100	Sobrecarga de memoria = 2%
	171 181 18 18	Piloto Disperso
	19 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	© © C C Piloto continuo
	1 2 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	9 9 9 9
	15 15 11 11 11	115 115 115 115 115 115 115 115 115 115
	1 4 4 9	141 61 141
	27 60 60	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
		1
į.	0 = = =	7 7 7 7 7 7 7 7
	B 01 01 01 01	8 0 0 0 0
	(C) (C) (C) (C)	ω σ σ σ σ
	~ @ @ @ ~	<u>ω</u> ω ω ω
	9 ~ ~ ~	7 9 7
	0000	9 9 9
	4 2 2 2	4 0 0 0
	60 4 4 4	w 4 4 4
	2000	00000
	-000	1 2 2 2 5
	Antes de	Después de
	Intercalado en Tiempo	Intercalado en Tiempo

Fig. 119

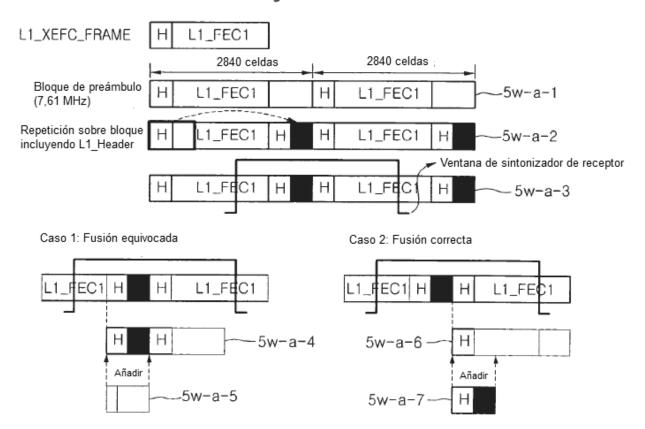


Fig. 120

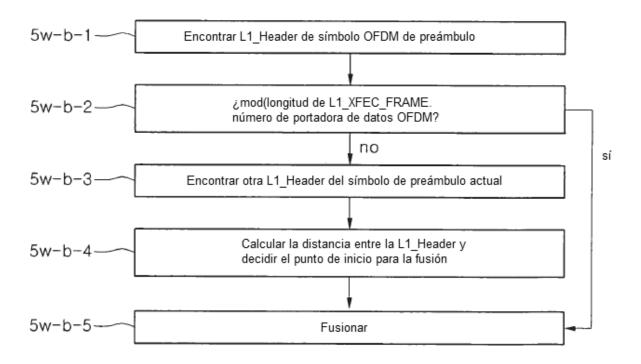


Fig. 121

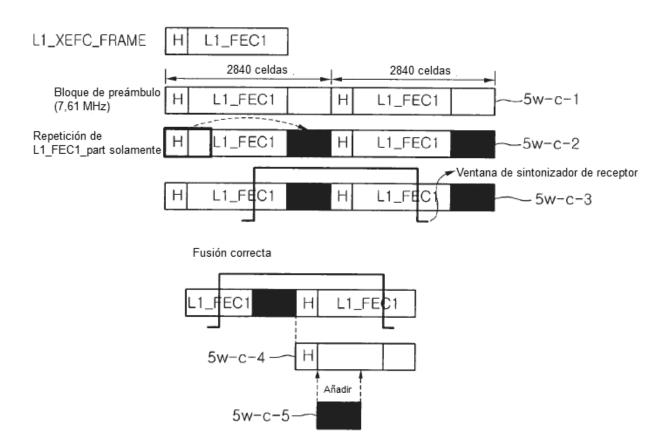


Fig. 122

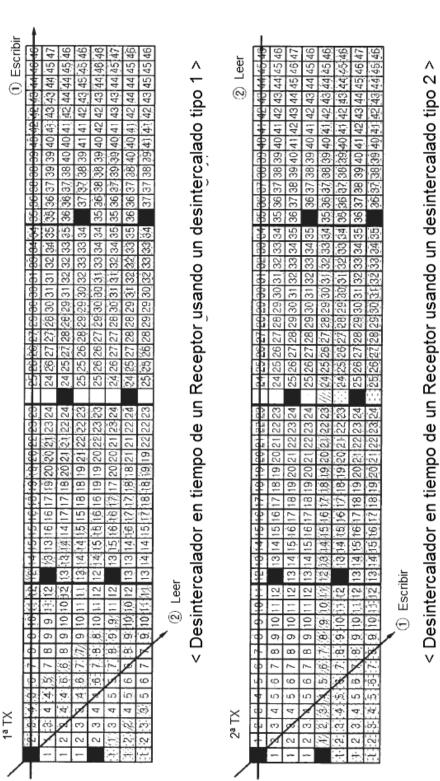
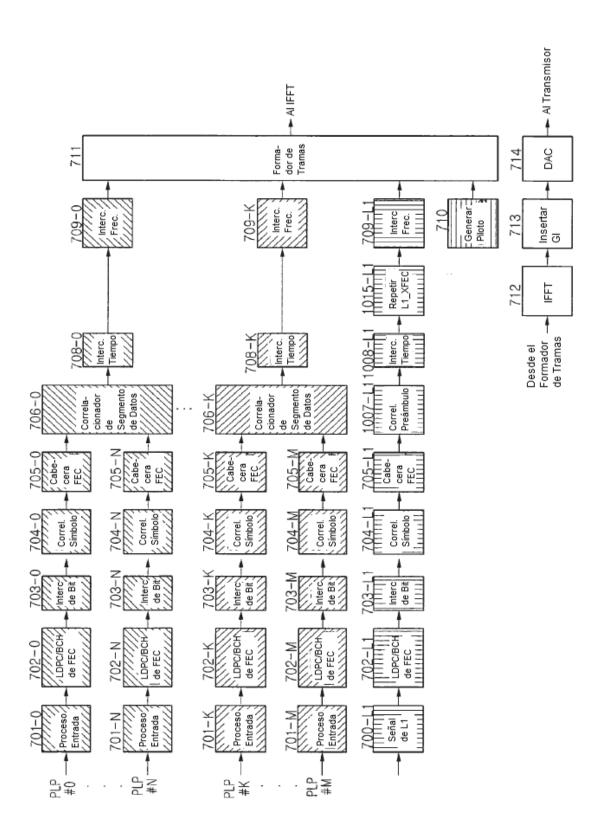


Fig. 123



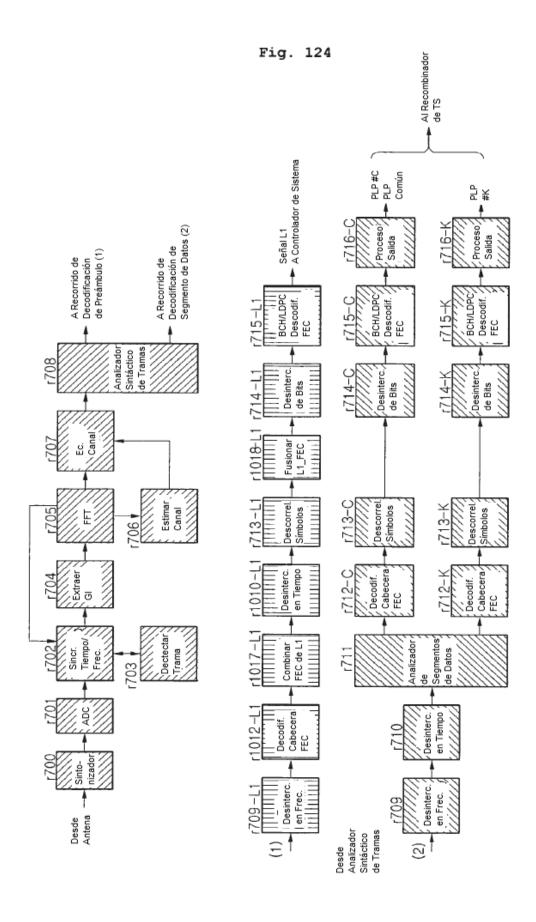


Fig. 125

9	46	47	9	Г	Т	Т			9	47	46		Г	Г	T
5.4	5.4	9	5	┢	-	╁			44 46 46	454	-	⊢	\vdash	-	t
4	44	4	4	├-	├-	⊢	-		4	.4	-	₩	⊢	-	ł
4	42	4	4	<u> </u>		┖			74.		L	_		4	1
43	43	4	8										43	43	l
42	42	43	42	П	Г	П	П				Г	42	42	3	T
-	=	핥	36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46			†			Г	\vdash	=	41 42	40 42 42 43	41 43 43 44	t
Š	ò	-	ö	\vdash	-	\vdash	-		\vdash	0	38 40 40 41	=	6	<u> </u>	t
	94	8	94	⊢	-	⊢	-		6	9	~	39 41	4	┝	+
2	8	4	8	-	⊢	-	┞		33	8	4	ř	ļ	┡	ļ
5	38	ř	8	L		上	$ldsymbol{ldsymbol{ldsymbol{eta}}}$		36,38,38,39	37 39 39 40	8	_	L	L	l
37	37	88	37						38	37					I
98	36	37	99	П		П	П		36		Г		Г	99	Ī
35	35 36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46	36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46 47				\vdash			1,	\vdash	\vdash		32	34 35 35 36	t
4	4	40	3	-	-	-			-	-	-	4	4	50	t
m)	33	8	(0)	⊢	⊢	⊢	1		\vdash	_	_	m	6	65	ļ
က်	က်	8	m	L	_	┖	\perp		_	_	က	m	33 34 34	ň	ļ
32	32	8	83			┖				32	32 32 33	32 33 33 34	8	L	l
3	3	32	32						8	3	33	윉			l
24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46	24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34	25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35	26 27 28 29 30 31 32 33 34 35			Г	Γ		29 30 30 31	31 31 32	3				Ī
စ္ပ	g	2	8		\vdash	\vdash	1		g.	30	-	_	\vdash		t
89	00	6	6	-	\vdash	┢	├	0	6	(1)	⊢	-	\vdash	æ	t
72	7	27	8		\vdash	⊢	├—	\simeq	121	-	⊢	-	_	26 27 27 28	ł
N	23	12	22	ļ	_	┞	↓_	Ā	ㄴ	\vdash	╙	1	67	2	ļ
26	26	27	27	L	L			9	L			18	26	27	l
25	25	26	26					Α.			53	25 26	26 26 27	26	I
24	24	55	25					Ā	П	24	24 25	25	133		T
					\vdash			Intercalado en tiempo APAGADO				-			١
က	က	4	4		_			Ę,	က	4	24				f
22	22 23	52	22	-	-	-	Н	tie	22 23 23	23 24	c/i	_		-	ŀ
15	173	ÇĮ.	ÇŢ.	L	_	_		E.	Ċί	Ċί	L		<u> </u>	_	L
2	21	23	23	$ldsymbol{ldsymbol{ldsymbol{eta}}}$	_		Ш	0	22		_	_		2	L
8	20	21	21	L		l	l	ad					8	20	l
13	19	20	20					9		Г		19	19	2	Ī
ω	18 19 20	6	6			\vdash		Si .		\Box	80	82	19 19 20	19 20 20 21	t
7	7	8	8	\vdash	\vdash	\vdash	Н	ıte	Н	7	171	18	18	-	t
-				\vdash	\vdash	\vdash	\vdash	_	(0)	317	-		-		₽
Ξ	Ξ	=	+	<u> </u>	<u> </u>	L			-	=	-	17	<u> </u>		Ļ
===	14 15 16 17	15 16 17 18 19 20 21 22 23 24	16	_	_	_			55	15 16 16	16		L.		L
7	14	15	15						14 15 15 16	15					
12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23	13	14	14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24						14					3	ſ
12		13	13			Г							12		ľ
-3	1,2	12	12									14	12	2	r
0	-	_	-	-	-	_	\vdash		\vdash	Н	0		_	+	ł
9	10 11	10 11	-	\vdash	\vdash	\vdash	Н		Н	_	10 10	10 11	10 11	-	ŀ
o,	=		10	H	\vdash	H	Н			6			Ĕ	<u> </u>	ŀ
ω	6	6	9	\vdash	\vdash	<u> </u>	Ш		œ	6	6	œ.		_	Ļ
7	ω	8	8	\vdash	_	<u> </u>	Ш		8	8	8	\vdash	\vdash	Ь.	1
9	7	4	۲			_			~	7					ŀ
2	9	9	9						9					5	ŀ
4	5	5	5										ব	ιΩ	Ī
က	4	4	4						П			60	4	4	Ī
Ċ.	က	33	e .		\vdash		П				ż	3	8	33	t
	2	2	2	Н	\vdash	\vdash	Н		\vdash		2	2	2		H
	_				\vdash	\vdash	\vdash			-	-	-		-	-
	_										-	_			

Intercalado en tiempo ENCENDIDO

9, 9

9 9

Fig. 126

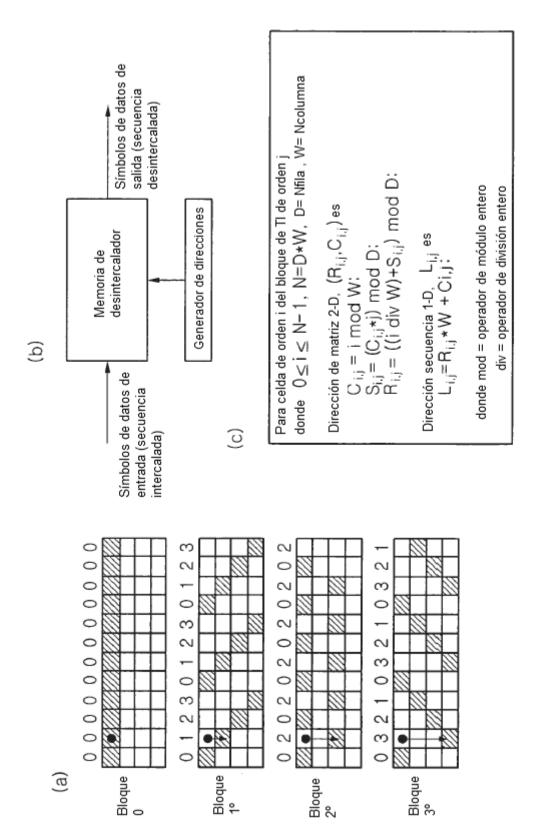


Fig. 127

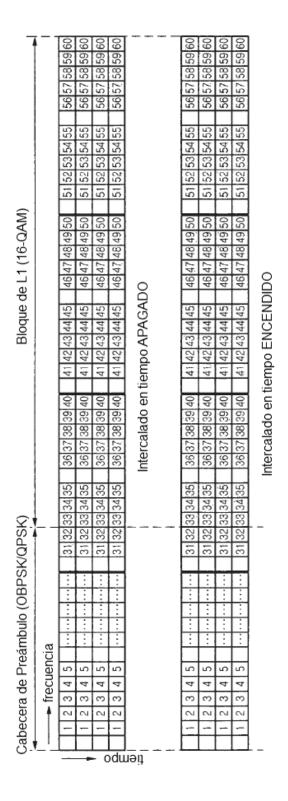


Fig. 128

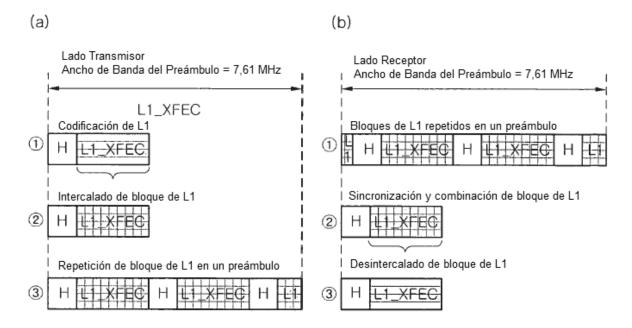


Fig. 129

Valor	Profundidad de TI]
00	No TI	Cuando so uso lo TL flog(1 bit)
01	Mejor Encaje	Cuando se usa la TI_flag(1 bit)
10	4 símbolos OFDM	TI para bloque de L1 corto
11	8 símbolos OFDM	Para mejor rendimiento de Tl

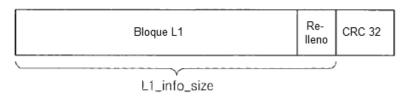
Fig. 130

(a) Señalización y estructura de cabecera

Ν°	Rasgos clave	Campos de Señalización	Relleno	Rendimiento PER de Cabecera de L1	Rendimiento de TI de Bloque de L1	
1	Marcador de TI encendido/ apagado solamente	L1 (15), TI (1), no CRC	No	Normal	Malo para bloque de L1 corto	No
2	L1_size_bits / 8	L1 (12), TI (2), CRC (2)	Max 7 bits	Mejor	Bueno	No
3	L1_size_cells	L1 (13), TI (2), CRC (1)	Max 3 bits	Bueno	Bueno	No
4	L1_size_bits por símbolo	L1 (13), TI (2). CRC (1)	Max 4 bits	Bueno	Bueno	No
5	L1_size_cells por símbolo	L1 (11), TI (2), CRC (2), Rfu (1)	Max 19 bits	Mejor	Bueno	No
6	Dos cabeceras . (32 bits)	L1 (15), TI (2), CRC (4), Rfu (11)	No	Mejor	Bueno	0,01% (despre- ciable)

(b)

Método de Relleno



ES 2 445 194 T3

Fig. 131

Campo	Bits	
num_chbon	- 3	Número de canales unidos
num_dslice		Número de segmentos de datos
num_notch	4	Número de bandas de ranura
for i=0num_dslice-1 {		
dslice_id	8	Identificador de segmento de datos
dslice_start		Inicio de segmento de datos dentro de canal C2 (máx 64MHz)
dslice_width		Anchura de segmento de datos (Máx. 7,61MHz)
dslice_ti_depth		Profundidad de intercalador en tiempo
dslice_type	1	Tipo de segmento de datos (tipo 1, tipo 2)*
dslice_pwr_allocation	2	Asignación de potencia de segmento de datos
num_plp	8	Número de PLP
for i=0num_plp-1 {		
plp_id	8	Identificador de PLP
plp_type		Tipo de PLP (común/datos)
PSI/Si reprocessing	1	Bandera de reprocesamiento de PSP/SI
plp_payload_type	5	Tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
if dslice_type=='0' {		
plp_modcod		Modulación/codificación de PLP
plp_start_addr	14	Dirección de inicio de PLP
}		
}		
}		
for i=0num_notch-1{		
notch_start	12	Inicio de banda de ranura dentro de canal C2 (máx. 64MHz)
notch_width	9	Anchura de banda de ranura (Máx. 7,61MHz)
]}		
gi	2	Modo de intervalo de guarda
num_data_symbols	10	Número de datos de símbolos QFDM por trama C2
num_c2_frames	8	Número de tramas C2 por supertrama
frame_idx	8	Îndice de trama C2 dentro de una supertrama
PAPR	1	Bandera PAPR
reserved	0	Reservado para uso futuro
crc32	32	CRC32

^{*} tipo 1: PLP único con CCM * tipo 2: Otros

Fig. 132

dslice_ti_depth	Profund. TI
"00"	1
"01"	4
"10"	8
"11"	16

Fig. 133

dslice_type	tipo
"0"	PLP único con CCM
"1"	Otros_

Fig. 134

plp_type	tipo
"0"	plp común
"1"	plp de datos

Fig. 135

plp_payload_type	tipo de carga útil
"00000"	GFPS
"00001"	GCS
"00010"	GSE
"00011"	TS
otros	reservado uso futuro

Fig. 136

plp_modcod	Modulación	tasa de código	bloque LDPC
"00000"	WOUGHACION		largo
"00001"	1	4/5	corto
"00010"	16QAM	9/10	largo
"00011"		8/9	corto
"00100"		0/9	largo
"00101"		2/3	corto
"00101			largo
"00111"	64QAM	4/5	corto
"01000"		9/10	largo
*01000		8/9	corto
"01001			largo
"01010"		3/4	corto
"01100"		5/6	
"01101"	256QAM		largo corto
*01110"		0/10	
"01111"	 	9/10	largo corto
"10000"		8/9	
		3/4	largo corto
"10001"			
"10010" "10011"	1024QAM	5/6	largo corto
		0/40	
"10100"		9/10	largo
"10101"		8/9	corto
"10110"		5/6	largo
"10111"	4096QAM		corto
"11000"	10000,111	9/10	largo
"11001"		8/9	corto
otros	reservado uso futuro :	reservado uso futuro	reservado uso futuro

Fig. 137

gi	valor
"00"	1/128
"01"	1/64
otros	reservado uso futuro

Fig. 138

PAPR	valor
"0"	deshabilitado
"1"	habilitado

ES 2 445 194 T3

Fig. 139

Campo	Bits	Descripción
network_id	16	ID de la red DVB-C2 actual
c2_system_id	16	ID del sistema C2 dentro de la red DVB-C2
C2_signal_start_frequency	32	Frecuencia de inicio de señal C2
C2_signal_stop_frequency	32	Frecuencia de parada de señal C2
num_chbon	3	Número de canales unidos
num_dslice		Número de segmentos de datos
num_notch	4	Número de bandas de ranura
for i=0num_dslice-1 {		
dslice_id	8	Identificador de segmento de datos
dslice_start	12	Inicio de segmento de datos dentro de canal C2(máx 64MH
dslice_width	9	Anchura de segmento de datos (Máx. 64MHz)
dslice ti depth		Profundidad de intercalador en tiempo
dslice_type	1	Tipo de segmento de datos (tipo 1, tipo 2)*
dslice pwr allocation	2	
reserved_1	0	
num_plp	8	
for i=0num_plp-1 {		
plp id	8	Identificador de PLP
plp_type	l ž	Tipo de PLP (datos comúnes/normales/datos empaquetado:
if plp_type=='common' or 'grouped' {	-	
plp_group_id		Identificador de grupo de PLP
}		
plp_payload_type	5	Tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
PSI/SI reprocessing	1	Bandera de reprocesamiento de PSP/SI
reserved 2		Reservado para uso futuro
if dslice_type=='0' {	-	
plp_modcod	5	Modulación/codificación de PLP
plp start addr		Dirección de inicio de PLP
}		
 } '		
}		
for i=0num_notch=1 {		
notch_start	12	Inicio de banda de ranura dentro de canal C2 (máx, 64MHz)
notch_width		Anchura de banda de ranura (Máx. 7,61MHz)
}		
lgi	2	Modo de intervalo de guarda
num data symbols		Número de datos de símbolos OFDM por trama C2
num_c2 frames		Número de tramas C2 por supertrama
frame_idx		Indice de trama C2 dentro de una supertrama
PAPR	Ĭ	Bandera PAPR
reserved_3	Ó	Reservado para uso futuro
crc32	32	CRC32

^{*} tipo 1: PLP único con CCM * tipo 2: Otros

Fig. 140

plp_type	tipo
"00"	plp común
"01"	plp de datos normal
"10"	plp de datos agrupados
otros	reservado uso futuro

Fig. 141

Campo	Rits	Descripción
network_id		ID de la red DVB-C2 actual
c2_system_id	16	ID del sistema C2 dentro de la red DVB-C2
C2_signal_start_frequency	32	Frecuencia de inicio de señal C2
num_chbon	3	Número de canales unidos
num dslice	8	Número de segmentos de datos
num_notch		Número de bandas de ranura
for i=0num_dslice-1 {		
dslice_id	8	Identificador de segmento de datos
dslice_start		Inicio de segmento de datos dentro de canal C2(máx 64MHz)
dslice_width		Anchura de segmento de datos (Máx. 64MHz)
dslice_ti_depth	_	Profundidad de intercalador en tiempo
dslice_type		Tipo de segmento de datos (tipo 1, tipo 2)*
num_plp	~	Número de PLP
reserved_1	0	Reservado para uso futuro
for i=0num_plp=1 {		
plp_id		Identificador de PLP
plp_type		Tipo de PLP (datos comúnes/normales/datos empaquetados)
if plp_type=='common' or 'grouped' {		
plp_group_id	8	Identificador de grupo de PLP
	١.	
PSI/SI reprocessing		Bandera de reprocesamiento PSP/SI
plp_payload_type		Tipo de carga útil de PLP (TS, GS,)
reserved_2	0	Reservado para uso futuro
if dslice_type=='0' {	١,	
plp_modcod	1.7	Modulación/codificación de PLP Dirección de inicio de PLP
plp_start_addr	14	Dirección de Inició de PLP
1,1		
h '		
for i=0num_notch=1 {		
notch_start	12	Inicio de banda de ranura dentro de canal C2 (máx. 64MHz)
notch width		Anchura de banda de ranura (Máx. 7,61MHz)
T T T T T T T T T T T T T T T T T T T	٦	Afficilità de banda de fantita (Max. 7,01MHz)
ģi	1 2	Modo de intervalo de guarda
PAPR	_	Bandera de PAPR
reserved_3		Reservado para uso futuro
crc32		CRC32
Total	221	

^{*} tipo 1: PLP único con CCM * tipo 2: Otros

Fig. 142



Valor	Profundidad de TI]
00	No TI	Cuando se usa TI_flag (1 bit)
01	Mejor Encaje	Cuando se usa ri_nag (1 bit)
10	4 símbolos OFDM	TI para bloque de L1 corto
11	8 símbolos OFDM	Para mejor rendimiento de TI

Fig. 143

Campo	Bits	Descripción	1
NETWORK_ID		ID de la red DVB-C2 actual	1
C2_SYSTEM_ID	16	ID del sistema C2 dentro de la red DVB-C2	1
C2_SIGNAL_START_FREQUENCY		Frecuencia de inicio de señal C2 (unidad=1Hz)	1
NUM_CHBON		Número de canales unidos	1
NUM_DSLICE		Número de segmentos de datos	1
NUM_NOTCH	4	Número de bandas de ranura	1
for i=0.NUM_DSLICE-1 {			1
DSLICE_ID	8	Identificador de segmento de datos	i
DSLICE_START	12	Inicio de segmento de datos dentro de canal C2	ĺ
		(máx 64MHz) (unidad=12 celdas OFDM)	
DSLICE_WIDTH	12	Anchura de segmento de datos (Máx. 64MHz) (unidad=12 celdas	OFDM)
DSLICE_TI_DEPTH		Profundidad de intercalador en tiempo	
DSLICE_TYPE	1	Tipo de segmento de datos (PLP único con CCM, otros)	
DSLICE_NUM_PLP	8	Número de PLP en segmento de datos actual	
for i=0.DSLICE_NUM_PLP-1 {			
PLP_ID	8	Identificador de PLP]
PLP_TYPE	2	Tipo de PLP (datos comúnes/normales/datos empaquetados)]
PLP_PAYLOAD_TYPE	5	Tipo de carga útil de PLP (GFPS, GCS, GSE, TS, RFU)	
ifPLP_TYPE==00' or '01' {			
PLP_GROUP_ID	8	Identificador de grupo de PLP	
}			
ifDSLICE_TYPE=='0' {			
PLP_START	14	Dirección de inicio de PLP (unidad=1 celda OFDM)	
PLP_MODCOD	5	Modulación/codificación de PLP	
}			
PSI/SI_REPROCESSING		Bandera de reprocesamiento PSP/SI	
RESERVED_1	8	Reservado para uso futuro	
}			
RESERVED_2	8	Reservado para uso futuro	
}			
for i=0.NUM_NOTCH1 {			
NOTCH_START	12	Inicio de banda de ranura dentro de canal C2 (máx. 64MHz) unidad=12 celdas OFDM)	
NOTCH_WIDTH	۵	Anchura de banda de ranura (Máx. 7,61MHz) (unidad=12 celdas	OEDM)
RESERVED_3		Reservado para uso futuro	I I
3	ľ	rveservado para uso ruturo	
GI	2	Modo de intervalo de guarda	
PAPR	1	Bandera de PAPR	
	ا', ا	Número de tramas C2 delante que la L1_part2	
L1_PART2_CHANGE_COUNTER	- 8	cambiará excepto para PLP START (unidad= 1 trama C2)	
RESERVED_4	16	Reservado para uso futuro	
CRC32		CRC32	
	269		1

Fig. 144

DSI	ICE.	ΤI	DE	HT
		- 114		

PLP_MODCOD

Valor					000	
01		Profundidad de TI	Valor	Modulación	Tasa código	Tipo de FEC
10	00	1 símbolo QFDM	00000		A/E	64K LDPC
10	01	4 símbolos OFDM	00001	160 414	4/5	16K LDPC
PAPR	10	8 símbolos OFDM	00010	TOQAM	9/10	64K LDPC
PAPR	11	16 símbolos OFDM	00011		8/9	16K LDPC
Valor			00100			64K LDPC
O deshabilitado O0111 O1000 O10000 O10000 O1000 O10000 O10000 O1000 O1000 O1000 O10000 O1000 O1000 O1000 O10		PAPR	00101		2/3	16K LDPC
1	Valor	PARP	00110	SACAM	1/E	64K LDPC
DSLICE_TYPE	0	deshabilitado	00111	04QAM	4/3	16K LDPC
DSLICE_TYPE	1	habilitado	01000		9/10	64K LDPC
Valor			01001			16K LDPC
Valor	[DSLICE_TYPE	01010		2/4	64K LDPC
1	Valor	tipo de segmento de datos	01011		3/4	16K LDPC
Otros	0	PLP único con CCM	01100	DECOMM	E IG	64K LDPC
O	1	Otros	01101	230QAW	3/0	16K LDPC
Valor Fracción Intervalo de Guarda 10000 3/4 64K LDPC 16K LDPC 16K LDPC 16K LDPC 10 a 11 Reservado para uso futuro 10011 10100 5/6 64K LDPC 16K LDPC 16K LDPC 16K LDPC 10100 10100 10100 10100 10100 10110 10110 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10100 10111 10110 10111 10110 10110 10111 10110 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 10111 10110 101111 1011111 101111 101111 101111 101111 101111 101111			01110		9/10	64K LDPC
00 1/128 10001 3/4 16K LDPC 01 1/64 10010 1024QAM 5/6 64K LDPC 10 a 11 Reservado para uso futuro 10011 9/10 64K LDPC PLP_TYPE 10101 8/9 16K LDPC Valor Tipo de PLP 10110 8/9 16K LDPC 00 PLP Común 10111 4096QAM 5/6 64K LDPC 01 plp de datos agrupados 11000 9/10 64K LDPC 10 plp de datos normales 11001 8/9 16K LDPC			01111		8/9	16K LDPC
1/128 10001 16K LDPC 10010 1024QAM 5/6 64K LDPC 16K LDPC 10011 1024QAM 5/6 64K LDPC 10100 10100 10100 10100 10100 10100 10100 10110	Valor Fra	cción Intervalo de Guarda	10000		3/4	64K LDPC
10 a 11 Reservado para uso futuro 10011 1024QAIM 5/6 16K LDPC 9/10 64K LDPC 9/10 64K LDPC 10100 8/9 16K LDPC 10110 5/6 64K LDPC 10110 5/6 64K LDPC 10111 1000 100	00	1/128	10001		0/4	16K LDPC
10 a 11 Reservado para uso futuro 10011 16K LDPC 10100 9/10 64K LDPC 10101 8/9 16K LDPC 16K LDPC 10101 5/6 64K LDPC 10110 5/6 16K LDPC 10111 1000 1000 100000 100000 100000 100000 100000 100000 100000 100000 100000 100000 100			10010	1024OAM	5/6	64K LDPC
PLP_TYPE	10 a 11	Reservado para uso futuro	10011	1024QAW	3/0	16K LDPC
Valor Tipo de PLP 10110 5/6 64K LDPC 00 PLP Común 10111 4096QAM 9/10 64K LDPC 01 plp de datos agrupados 11000 9/10 64K LDPC 10 plp de datos normales 11001 8/9 16K LDPC					9/10	
00 PLP Común 10111 4096QAM 5/6 16K LDPC 01 plp de datos agrupados 11000 9/10 64K LDPC 10 plp de datos normales 11001 8/9 16K LDPC		PLP_TYPE	10101		8/9	
01 plp de datos agrupados 11000 4096QAM 9/10 64K LDPC 10 plp de datos normales 11001 8/9 16K LDPC					5/6	
10 plp de datos agrupados 11000 9/10 64K LDPC 10 plp de datos normales 11001 8/9 16K LDPC		PLP Común		40960AM		
		plp de datos agrupados		4030@/NW		
11 Reservado para uso futuro 11010 a 11111 Reservado para uso futuro	10				8/9	16K LDPC
	11	Reservado para uso futuro	11010 a 11111	Reserv	ado para uso	futuro

PLP_PAYLOAD_TYPE

Valor	Tipo de carga útil
00000	GFPS
00001	GCS
00010	GSE
00011	TS
00100 a 11111	Reservado para uso futur

Fig. 145

Campo	Bits	Descripción	
NETWORK ID	16	ID de la red DVB-C2 actual	
C2_SYSTEM_ID	16	ID del sistema C2 dentro de la red DVB-C2	
C2_SIGNAL_START_FREQUENCY		Frecuencia de inicio de señal C2 (unidad = 1 trama C2)	
GI		Modo de intervalo de guarda	
L1_PART2_CHANGE_COUNTER	8	Número de tramas C2 delante que la L1_part2 cambiará excepto para el PLP_START (unidad = 1 trama C2)	
NUM_CHBON	3	Número de canales unidos	
NUM_DSLICE	8	Número de segmentos de datos	
NUM_NOTCH	4	Número de bandas de ranura	
for i=0NUM_DSLIGE {			
DSLICE ID	8	Identificador de segmento de datos	
DSLICE_START	12(11)	Inicio de segmento de datos (Máximo 64MHz) (unidad = 12 o 24 celdas OFDM para 1/64, 1/128 GI respectivamente)	
DOLLOS MARTIL			
DSLICE_WIDTH	12(11)	celdas OFDM para 1/64, 1/128 GI respectivamente)	
OSLICE_TI_DEPTH		Profundidad de intercalador en tiempo	
CSLICE_TYPE		Tipo de segmento de datos (PLP único con CCM, otros)	
DSLICE_CONST_FLAG	1	Indicador para segmento de datos Constante	
DSLICE_NOTCH_FLAG	2	Indicador para ranura colindante	
OSLICE_NUM_PLP	8	Número de PLP en segmento de datos actual	
for i=0DSLICE_NUM_PEP {			
PLP_ID	8	Identificador de PLP	
PLP_TYPE	3	Tipo de PLP (datos comunes/agrupados/datos normales/datos emp	aq.)
PLP_PAYLOAD_TYPE	5	Tipo de carga útil de PLP (GFPS, GCS, GSE, TS, RFU)	
iPLP_TYPE=00' or 01' {			
PLP_GROUP_ID	8	Identificador de grupo PLP	
}			
iDSLICE_TYP€='0' {			
PLP_START		Dirección de inicio de PLP (unidad=1 celda OFDM)	
PLP_MODCOD	5	Modulación/codificación de PLP	
} -			
PSI/SI_REPROCESSING	1 1	Bandera de reprocesamiento PSP/SI	
RESERVED_1	8	Reservado para uso futuro	
}			
REŚERVED 2	8	Reservado para uso futuro	
}	"		
for i=0NUM_NOTCH-1 {			
_ ,		Inicio de banda de celda dentro de canal C2 (máx. 64MHz)	
NOTCH_START	12(11)	(unidad=12 o 24 celdas OFDM para 1/84, 1/128 GI respectivamente	e)
NOTCH_WIDTH	9(8)		-,
necenven a		Reservado para uso futuro	
RESERVED_3	ا ا	Treser 1000 para uso ruturo	
1		8 1 1 8188	
PAPR		Bandera de PAPR	
RESERVED_4		Reservado para uso futuro	
CRC32		CRC32	
Total	228		

Fig. 146

Valor	Tipo de PLP
000	PLP Común
001	PLP de datos agrupados
010	PLP de datos normales
011	PLP de datos empaquetados
100 a 111	Reservado para uso futuro

Fig. 147

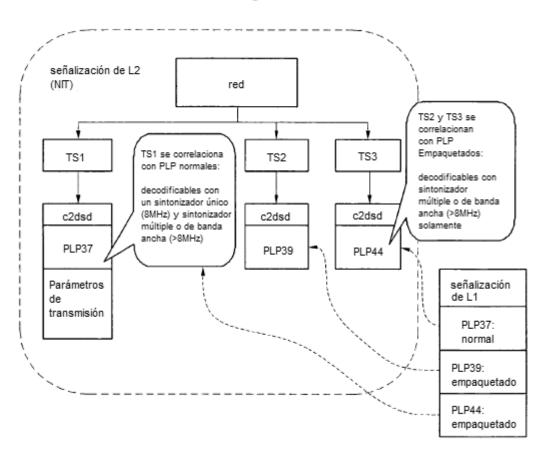


Fig. 148

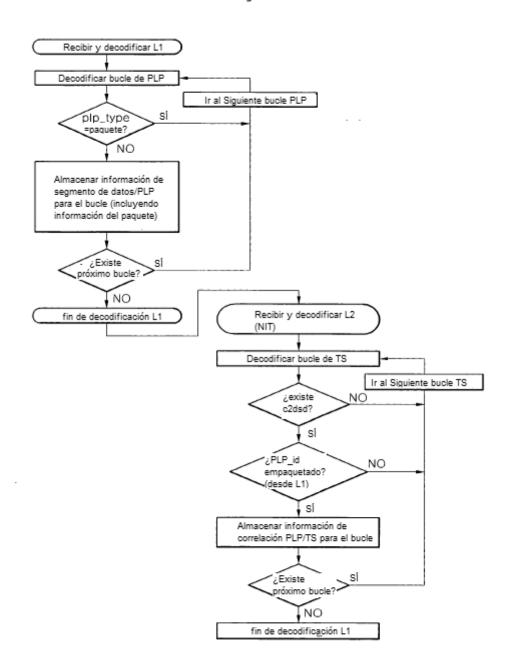
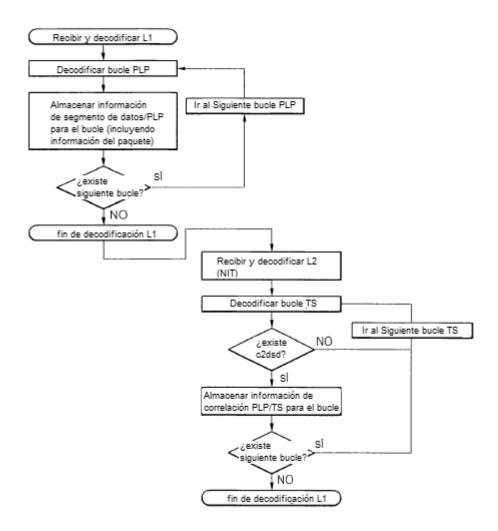


Fig. 149



ES 2 445 194 T3

Fig. 150

Sintaxis	Número de bits	Identificador
C2_delivery_system_descriptor() {		
descriptor_tag	8	uimsbf
descriptor_length	8	uimsbf
descriptor_tag_extension	8	uimsbf
plp_id	8	uimsbf
C2_system_id	16	uimsbf
if (descriptor_length > 5){		
C2_System_tuning_frequency	32	bslbf
active OFDM symbol duration	3	bslbf
guard_interval	3	bslbf
reserved	2	bslbf
}		
)		

Fig. 151

Active_OFDM_symbol_duration	Descripción
000	448µs (modo 4k FFT para sistemas de CATV de ancho de banda de 8MHz)
001	597μs (modo 4k FFT para sistemas de CATV de ancho de banda de 6MHz)
010 a 111	reservado para uso futuro

Fig. 152

guard_interval	Valores de intervalo de guarda
000	1/128
001	1/64
010 a 111	reservado para uso futuro