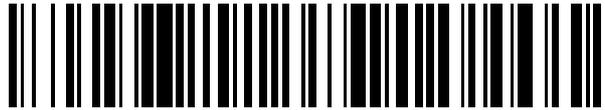


19



OFICINA ESPAÑOLA DE
PATENTES Y MARCAS

ESPAÑA



11 Número de publicación: **2 430 361**

51 Int. Cl.:

H03M 13/27 (2006.01)

H03M 13/29 (2006.01)

12

TRADUCCIÓN DE PATENTE EUROPEA

T3

96 Fecha de presentación y número de la solicitud europea: **12.11.2007 E 11008483 (7)**

97 Fecha y número de publicación de la concesión europea: **18.09.2013 EP 2493079**

54 Título: **Turbo-descodificación con intercaladores QPP libres de contención**

30 Prioridad:

30.11.2006 US 867899 P
07.03.2007 US 683024

45 Fecha de publicación y mención en BOPI de la traducción de la patente:
20.11.2013

73 Titular/es:

MOTOROLA MOBILITY LLC (100.0%)
600 North US Highway 45
Libertyville, IL 60048, US

72 Inventor/es:

NIMBALKER, AJIT;
BLANKENSHIP, YUFEI W. y
CLASSON, BRIAN K.

74 Agente/Representante:

DE ELZABURU MÁRQUEZ, Alberto

ES 2 430 361 T3

Aviso: En el plazo de nueve meses a contar desde la fecha de publicación en el Boletín europeo de patentes, de la mención de concesión de la patente europea, cualquier persona podrá oponerse ante la Oficina Europea de Patentes a la patente concedida. La oposición deberá formularse por escrito y estar motivada; sólo se considerará como formulada una vez que se haya realizado el pago de la tasa de oposición (art. 99.1 del Convenio sobre concesión de Patentes Europeas).

DESCRIPCIÓN

Turbo-descodificación con intercaladores QPP libres de contención

Campo de la invención

5 La presente invención se refiere de manera general a codificar y descodificar datos y en particular, a un método y aparato para turbo-codificar y descodificar.

Antecedentes de la invención

10 Las transmisiones de datos digitales sobre enlaces cableados e inalámbricos pueden estar dañadas, por ejemplo, por el ruido en el enlace o canal, por la interferencia de otras transmisiones, o por otros factores ambientales. Para combatir los errores introducidos por el canal, muchos sistemas de comunicación emplean técnicas de corrección de errores para ayudar en la comunicación.

15 Una técnica utilizada para corrección de errores es la turbo-codificación de un bloque de información antes de que se transmita sobre el canal. Utilizando tal técnica, un codificador dentro del transmisor de un sistema de comunicación codificará un bloque de entrada \mathbf{u} de longitud K' bits en un bloque de palabra de código \mathbf{x} de N bits. El bloque de palabra de código entonces se transmite sobre el canal, posiblemente después del procesamiento adicional tal como el intercalado del canal como se define en las especificaciones IEEE 802.16e. En el receptor, el turbo-descodificador toma el vector de la señal recibida \mathbf{y} de longitud N como entrada, y genera una estimación $\hat{\mathbf{u}}$ del vector \mathbf{u} .

20 Típicamente el turbo-codificador está compuesto de dos codificadores convolucionales constituyentes. El primer codificador constituyente toma el bloque de entrada \mathbf{u} como entrada en su orden original, y el segundo codificador constituyente toma el bloque de entrada \mathbf{u} en su orden intercalado después de pasar \mathbf{u} a través de un turbo-intercalador π . La salida del turbo-codificador \mathbf{x} está compuesta de los bits sistemáticos (iguales al bloque de entrada \mathbf{u}), los bits de paridad del primer codificador constituyente, y los bits de paridad del segundo codificador constituyente.

25 De la misma manera el turbo-descodificador dentro del receptor del sistema de comunicación está compuesto de dos descodificadores convolucionales constituyentes, uno para cada código constituyente. Los descodificadores constituyentes están separados por el intercalador π y el desintercalador correspondiente π^{-1} . Se pasan mensajes en el formato de relaciones de probabilidad logarítmica (LLR) entre los descodificadores constituyentes de manera iterativa. La decisión $\hat{\mathbf{u}}$ se toma después de varias iteraciones.

30 El turbo-intercalador π es el componente clave en el diseño del turbo-código. Es responsable de aleatorizar el bloque de entrada \mathbf{u} en una forma pseudo-aleatoria, proporcionando de esta manera las palabras de código \mathbf{x} con buena distribución de ponderación, por lo tanto buenas capacidades de corrección de errores. Además del rendimiento de descodificación, la definición del turbo-intercalador π impacta extremadamente la implementación del turbo-descodificador dentro del receptor. Para permitir un alto nivel de procesamiento en paralelo sin contenciones de acceso a memoria, el turbo-intercalador π necesita tener propiedades libres de contención.

35 ERICSSON: "Quadratic Permutation Polynomial Interleavers for LTE Turbo Coding" TDOC R1-063137 DE LA REUNIÓN #47 DEL TSG RAN WG 1 DEL 3GPP, [En línea] 10 de noviembre de 2006 (10-11-2006), páginas 1-5, XP002473949 Riga, Letonia Recuperado de Internet: URL:http://www.3gpp.org/ftp/tsg_ran/WG1_RL1/TSGR1_47/Docs/ [recuperado el 26-03-2008] propone intercaladores basados en polinomios de permutación cuadrática.

40 MOTOROLA: "Code Block Segmentation for Contention-Free Turbo Interleavers" TDOC R1-063062 DE LA REUNIÓN #47 DEL TSG RAN WG 1, [En línea] 10 de noviembre de 2006 (10-11-2006), páginas 1-4, XP002473950 Riga, Letonia Recuperado de Internet: URL:http://www.3gpp.org/ftp/tsg_ran/WG1_RL1/TSGR1_47/Docs/ [recuperado el 26-03-2008] propone una regla de segmentación de bloque de código modificado para turbo-codificación EUTRA.

45 ROSNES E ET AL: "Optimum distance quadratic permutation polynomial-based interleavers for turbo-codes" ACTAS DEL SIMPOSIO INTERNACIONAL DEL IEEE DE 2006 SOBRE TEORÍA DE LA INFORMACIÓN, 9 de julio de 2006 (09-07-2006), - 14 de julio de 2006 (14-07-2006) páginas 1988-1992, XP002473952 Seattle, EE.UU. ISBN: 1-4244-0504-1 considera en detalle la distancia mínima de los intercaladores basados en turbo códigos QPP.

50 TAKESHITA O Y: "On maximum contention-free interleavers and permutation polynomials over integer rings" TRANSACCIONES DEL IEEE SOBRE TEORÍA DE LA INFORMACIÓN IEEE EE.UU., vol. 52, nº 3, marzo de 2006 (03-2006), páginas 1249-1253, XP002473953 ISSN: 0018-9448 expresa que muestra que los polinomios de permutación generan intercaladores libres de contención máxima.

Breve descripción de los dibujos

La FIG. 1 es un diagrama de bloques de un transmisor.

La FIG. 2 es un diagrama de bloques del turbo-codificador de la FIG. 1.

La FIG. 3 es un diagrama de bloques de un receptor.

5 La FIG. 4 es un diagrama de bloques del turbo-descodificador de la FIG. 3.

La FIG. 5 es un diagrama de flujo que muestra la operación del transmisor de la FIG. 1.

La FIG. 6 es un diagrama de flujo que muestra la operación del receptor de la FIG. 3.

Descripción detallada de los dibujos

10 Para abordar la necesidad anteriormente mencionada de intercaladores libres de contención, se proporciona en la presente memoria un método y aparato para seleccionar tamaños de intercalador para turbo-códigos.

Durante la operación se recibe un bloque de información de tamaño K . Se determina un tamaño de intercalador K' donde K' está relacionado con K'' donde K'' es de un conjunto de tamaños; en donde el conjunto de tamaño comprende $K'' = a^p \times f$, $p_{\min} \leq p \leq p_{\max}$; $f_{\min} \leq f \leq f_{\max}$, en donde a es un entero, f es un entero continuo entre f_{\min} y f_{\max} , y p toma valores enteros entre p_{\min} y p_{\max} , $a > 1$, $p_{\max} > p_{\min}$, $p_{\min} > 1$. El bloque de información de tamaño K se rellena en un bloque de entrada de tamaño K' . El bloque de entrada se intercala usando un intercalador de tamaño K' . El bloque de entrada original y el bloque de entrada intercalado se codifican para obtener un bloque de palabra de código. La palabra de código se transmite a través del canal.

15

En una realización adicional de la presente invención el paso de determinar el tamaño de intercalador K' que está relacionado con K'' comprende el paso de usar $K' = K''$.

20 Aún en otra realización de la presente invención el paso de determinar el tamaño del intercalador K' que está relacionado con K'' comprende el paso de usar $K' = K''$ cuando K'' no es un múltiplo de $(2^m - 1)$; de otro modo usar $K' = K'' + \delta(K'')$ cuando K'' es un múltiplo de $(2^m - 1)$, en donde m es la longitud de la memoria del codificador convolucional constituyente, y $\delta(K'')$ es un entero positivo o negativo pequeño no igual a un múltiplo de $(2^m - 1)$. En una realización $m=3$.

25 En un ejemplo de ARP útil para comprender la presente invención el paso de intercalar el bloque de entrada comprende el paso de usar una permutación $\pi(i) = (iP_0 + A + d(i)) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, P_0 es un número que es relativamente primo con K' , A es una constante, C es un número pequeño que divide K' , y $d(i)$ es un vector oscilatorio de pequeña amplitud de la forma $d(i) = \beta(i \bmod C) + P_0 \times \alpha(i \bmod C)$ donde $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ son vectores cada uno de longitud C , aplicados periódicamente para $0 \leq i \leq K'-1$.

30

Aún en otra realización de la presente invención el paso de intercalar el bloque de entrada comprende el paso de usar una permutación $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador.

35

Anterior a describir la codificación y descodificación de datos, se proporcionan las siguientes definiciones para establecer los antecedentes necesarios:

- K indica el tamaño de un bloque de información.
 - K' indica un tamaño de intercalador (es decir, el tamaño del bloque de entrada para el que se define un intercalador de turbo-código).
 - K'' indica una variable auxiliar que se puede usar en determinar un tamaño de intercalador.
 - K_{relleno} indica el número de bits de relleno añadidos al bloque de información.
 - π indica el intercalador interno de turbo-código.
- 40

- La operación de suelo $\lfloor x \rfloor$ indica el entero más grande menor o igual que x y la operación de techo $\lceil x \rceil$ indica el entero más pequeño mayor o igual que x .
- u indica un bloque de entrada, que tiene una longitud de K' y se envía al turbo-codificador en el transmisor. \hat{u} indica el bloque de entrada estimado, que tiene una longitud de K' y se produce por el turbo-descodificador en el receptor. Señalar que $\hat{u}=u$ cuando no hay error de descodificación. De otro modo $\hat{u} \neq u$.

Volviendo ahora a los dibujos, en donde números iguales designan componentes iguales, la FIG. 1 es un diagrama de bloques del transmisor 100. Como se muestra, el transmisor 100 comprende la circuitería de inserción de relleno 109, el turbo-codificador 101, la circuitería de determinación del tamaño del intercalador 103, la tabla de parámetros del intercalador 105, y el transmisor 107. El codificador 101 es preferiblemente un turbo-codificador del 3GPP de tasa 1/3, no obstante, las técnicas descritas en la presente memoria para operar el codificador 101 se pueden aplicar a otros codificadores, incluyendo, pero no limitado a turbo-codificadores que realizan la turbo-codificación con bits de cola o bits de no cola, de mordedura de cola, turbo-codificadores binarios y duo-binarios, turbo-codificadores que usan diferentes técnicas de perforación y coincidencia de tasa, ..., etc. La circuitería 103 determina el tamaño del intercalador K' que está relacionado con K'' , donde K'' es de un conjunto de tamaños; en donde el conjunto de tamaños comprende $K'' = a^p \times f$, $p_{\min} \leq p \leq p_{\max}$; $f_{\min} \leq f \leq f_{\max}$, en donde a es un entero, f es un entero continuo entre f_{\min} y f_{\max} , y p toma valores enteros entre p_{\min} y p_{\max} , $a > 1$, $p_{\max} > p_{\min}$, $p_{\min} > 1$.

Durante la operación del transmisor 100, el bloque de información de tamaño K necesita ser codificado por el turbo-codificador 101. Para algunos sistemas de comunicación donde se usa un número grande de diferentes K , no es eficiente (y a menudo imposible) definir un intercalador libre de contención (CF) para cada tamaño de bloque de información K . Es preferible si un conjunto pequeño (K') de intercaladores CF bien diseñados es capaz de cubrir todos los tamaños de bloques de información. Dado un tamaño de bloque de información K , se puede elegir un tamaño de intercalador adecuado K' mediante la circuitería 103 a partir del conjunto de tamaños disponibles (por ejemplo, los tamaños de intercalador enumerados en la tabla 105). El bloque de información entonces se rellena en un bloque de entrada de tamaño K' mediante la circuitería 109 y envía como entrada al turbo-codificador 101. Una adaptación típica es rellenar el bloque de información con bits de relleno $K_{relleno}$ (a través de la circuitería de inserción de relleno 109). Señalar que el término "tamaño" y "longitud" se usan de manera intercambiable para indicar el número de elementos en un bloque o vector.

Una vez que se elige K' por la circuitería 103, se proporciona al turbo-codificador 101. Durante la codificación, se puede usar un intercalador libre de contención (no se muestra en la FIG. 1). Por ejemplo, el intercalador puede usar una permutación $\pi(i) = (iP_0 + A + d(i)) \bmod K'$, en donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, P_0 es un número que es relativamente primo con K' , A es una constante, C es un número pequeño que divide K' , y $d(i)$ es un vector "oscilatorio de pequeña amplitud" de la forma $d(i) = \beta(i \bmod C) + P_0 \times \alpha(i \bmod C)$ donde $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ son vectores cada uno de longitud C , aplicados periódicamente para $0 \leq i \leq K'-1$. Como otro ejemplo, el intercalador puede usar una permutación $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador. En general un símbolo puede estar compuesto de múltiples bits y el paso de intercalado puede usar un paso adicional de permutar los bits dentro de un símbolo. Sin perder generalidad, la discusión de más adelante considera el caso típico donde un símbolo está compuesto de un bit solamente (de esta manera no necesita de permutación de bits dentro de un símbolo), y los términos "bit" y "símbolo" se pueden usar de manera intercambiable.

La salida del turbo-codificador 101 comprende un bloque de palabra de código x , y x se envía al transmisor 107 donde se transmite a través del canal. El transmisor puede realizar un procesamiento adicional tal como hacer coincidir la tasa, intercalar el canal, modulación, etc., antes de transmitir el bloque de palabra de código x a través del canal.

La FIG. 2 es un diagrama de bloques del codificador 101 de la FIG. 1. Como se muestra, el codificador 101 comprende el intercalador 201, la circuitería de codificación 202, y la circuitería de codificación 203. Un ejemplo del codificador es el turbo-codificador definido en la especificación del 3GPP. La tasa de código madre del turbo-codificador definido en el 3GPP tiene una tasa de código nativa de $R = 1/3$. En la salida del turbo-codificador, se producen 3 bits para cada bit dentro del bloque de entrada: un bit sistemático (igual al bit en el bloque de entrada), un bit de paridad del codificador constituyente 1, un bit de paridad del codificador constituyente 2. Además, la salida del turbo-codificador también puede incluir N_{TB} bits de cola, que se usan para terminar el enrejado de los códigos constituyentes. Por ejemplo, para el turbo-código del 3GPP, $N_{TB} = 12$ bits en la salida del turbo-codificador, 6 bits de cola por código constituyente. Por otra parte, es posible usar códigos convolucionales constituyentes de mordedura de cola, que hacen de esta manera $N_{TB} = 0$.

El intercalador 201 puede ser un intercalador *libre de contención*. Un intercalador $\pi(i)$, $0 \leq i < K'$, se dice que es *libre de contención* para un tamaño de ventana W si y sólo si satisface la siguiente restricción tanto para $\Psi = \pi$ (intercalador) como $\Psi = \pi^{-1}$ (desintercalador),

$$\left\lfloor \frac{\psi(j+iW)}{W} \right\rfloor \neq \left\lfloor \frac{\psi(j+vW)}{W} \right\rfloor \quad (1)$$

5 donde $0 \leq j < W$, $0 \leq t; v < M (= K'/W)$, y $t \neq v$. Aunque no es siempre necesario, para un diseño eficiente del turbo-descodificador, típicamente todas las ventanas M están llenas, donde $K'=MW$. Los términos en (1) son las direcciones del banco de memoria a las que se accede concurrentemente por los procesadores M cuando se escriben los valores extrínsecos a los bancos de memoria de salida durante la descodificación iterativa. Si estas direcciones del banco de memoria son todas únicas durante cada una de las operaciones de lectura y escritura, no hay contenciones en el acceso a memoria y por lo tanto se puede evitar la latencia de (des)intercalado, conduciendo a una implementación de descodificador de alta velocidad.

Durante la operación del turbo-codificador 101, el bloque de entrada de longitud K' bits entra tanto en el intercalador 201 como en la circuitería de codificación 202. El intercalador 201 puede ser un intercalador libre de contención de tamaño K' .

15 El intercalador 201 intercala el bloque de entrada y pasa el bloque de entrada en el orden intercalado a la circuitería de codificación 203. La circuitería de codificación 203 entonces codifica el bloque de entrada intercalado. De una manera similar, la circuitería de codificación 202 codifica el bloque de entrada original. El bloque de palabra de código x está compuesto de un bloque sistemático (igual al bloque de entrada), una salida de la circuitería de codificación 202, y una salida de la circuitería de codificación 203. El bloque de palabra de código x entonces se envía al transmisor 107 que también puede recibir una copia del bloque de entrada directamente.

Como ejemplo del intercalador libre de contención, se da un intercalador de permutación casi regular (ARP) mediante la expresión

$$\pi(i) = (iP_0 + A + d(i)) \bmod K'$$

25 donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de bit después del intercalado, $\pi(i)$ es el índice de bit antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador, P_0 es un número que es relativamente primo con K' , A es una constante, C es un número pequeño que divide K' , y $d(i)$ es un vector oscilatorio de pequeña amplitud de la forma $d(i) = \beta(i \bmod C) + P_0 \times \alpha(i \bmod C)$ donde $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ son vectores cada uno de longitud C , aplicados periódicamente para $0 \leq i \leq K'-1$. Tanto $\alpha(\cdot)$ como $\beta(\cdot)$ están compuestos de múltiplos de C . El intercalador general $\pi(\cdot)$ construido de esta manera tiene propiedades cuasi-cíclicas (es decir, periódicas) con periodo C , y cuando se usa en turbo-códigos de mordedura de cola, el turbo-código en sí mismo llega a ser cuasi-cíclico conduciendo a un procedimiento de diseño de código simplificado.

35 Como otro ejemplo del intercalador libre de contención, se da un intercalador de Permutación Polinómica Cuadrática (QPP) por la siguiente expresión $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador. Similar a los intercaladores de ARP, el turbo-código también es cuasi-cíclico en caso de mordedura de cola.

40 Si el intercalador 201 puede satisfacer (1) para varios valores de M , entonces se puede implementar el descodificador usando varios grados de paralelismo (uno para cada M). De esta manera es deseable elegir K' que tenga varios factores. Para un intercalador de ARP de longitud K' , se puede usar cualquier tamaño de ventana W , donde W es un múltiplo de C y un factor de K' , para descodificación de alta velocidad sin contenciones de acceso a memoria. Con una definición diferente de las ventanas paralelas, es posible usar cualquier factor de K como el número de ventanas paralelas. Para un intercalador de QPP, cada factor del tamaño del intercalador K' que es un nivel posible de paralelismo M . Esto proporciona flexibilidad y escalabilidad en el diseño del descodificador permitiendo una gama amplia de factores de paralelismo M . De esta manera, se puede hacer un buen compromiso entre velocidad de descodificación y complejidad en base a los requerimientos del sistema (o clases de elementos de usuario).

Elección del tamaño de intercalador K'

50 Como se trató anteriormente, la circuitería de determinación del tamaño del intercalador 103 necesita determinar un tamaño de intercalador K' para un K dado. Esta sección describe una forma de seleccionar un número limitado de tamaños (es decir, K) para el que se pueden definir intercaladores de turbo-código. Como se indicó previamente, se

puede usar una circuitería de inserción de relleno (junto con métodos de perforación o coincidencia de tasa) para manejar cualquier tamaño de bloque de información K . En general, la selección del tamaño del intercalador debe tener en consideración la carga de descodificación y la degradación del rendimiento debidas a los bits de relleno.

5 El número de bits de relleno $K_{relleno}$ rellenos con un bloque de información para formar un bloque de entrada es deseable que esté limitado a un porcentaje pequeño (por ejemplo, alrededor del 10-13%) del tamaño del bloque de información K . Esto se logra limitando la diferencia entre los tamaños de intercalador adyacentes, es decir, los valores de K' adyacentes (suponiendo que todos los valores K' disponibles se clasifican en orden ascendente). El número de bits de relleno se minimiza eligiendo el menor K' disponible de manera que $K' \geq K$. El número de bits de relleno es $K_{relleno} = K' - K$. No obstante, también se pueden elegir otros valores disponibles de $K' \geq K$, si se desea.

10 Consideramos el siguiente conjunto de tamaños definidos para cubrir los tamaños de información entre K_{min} y K_{max} .

$$K'' = a^p \times f, p_{min} \leq p \leq p_{max}; f_{min} \leq f \leq f_{max} \quad (2)$$

donde a es un entero, f es un entero continuo entre f_{min} y f_{max} , y p toma valores enteros entre p_{min} y p_{max} , $a > 1$, $p_{max} > p_{min}$, $p_{min} > 1$. Aunque no es necesario, uno puede elegir estos parámetros de manera que $K_{min} = a^{p_{min}} \times f_{min}$, y $K_{max} = a^{p_{max}} \times f_{max}$, mientras que se descarta cualquier tamaño que se pueda no necesitar. Este método de seleccionar un conjunto limitado de tamaños para cubrir una gama de tamaños de bloque de información se conoce como *segmentación semilogarítmica*. Para un bloque de información dado de tamaño K , un tamaño K' se relaciona con un K'' en base a la tabla de segmentación semilogarítmica, y el tamaño del bloque de entrada K .

La segmentación semilogarítmica es similar a la operación de expansión empleada en la compresión de señales de gran rango dinámico, por ejemplo, compansores de Ley-A y Ley- μ usados en códec de habla. La regla de
20 segmentación semilogarítmica permite un diseño eficiente para cubrir una amplia gama de tamaños de bloque de información.

De las diversas formas de elegir los parámetros, una forma de elegir los valores de f_{min} y f_{max} es permitir a los valores de K'' resultantes de la p adyacente alinearse unos con otros, es decir, $a^p \times (f_{max} + 1) = a^{p+1} \times f_{min}$, de esta manera

$$f_{max} = a \times f_{min} - 1$$

25 Para un valor de p dado, la separación entre dos tamaños de bloques adyacentes K'' se da por a^p , que significa que se añaden un máximo de $a^p - 1$ bits de relleno si el tamaño del bloque de información K está en el grupo p y el tamaño del intercalador es igual a K'' . De esta manera, la fracción de los bits de relleno $K_{relleno}$ sobre el tamaño del bloque de información K está unida como se muestra más adelante, lo cual ocurre cuando el tamaño del bloque K es ligeramente mayor que el tamaño dado por (p, f_{min}) y usando $K' = K''$ dado por $(p, f_{min} + 1)$ para,

$$\begin{aligned} \max\left(\frac{K_{relleno}}{K}\right) &= \frac{a^p - 1}{a^p \times f_{min} + 1} \\ &\leq \frac{1}{f_{min}} \\ &= \frac{1}{(f_{max} + 1)} \end{aligned}$$

30 Alternativamente, los valores K'' resultantes de la p adyacente puede alinearse unos con otros a través de $a^p \times f_{max} = a^{p+1} \times (f_{min} - 1)$, provocando $f_{max} = a \times (f_{min} - 1)$. Esto daría una unión $K_{relleno}/K$ similar. Por lo tanto, los parámetros para la segmentación semilogarítmica se pueden sintonizar según la gama de tamaños de bloque a ser soportados, y también en la fracción tolerable de bits de relleno. La elección de f_{min} requiere un equilibrio entre los dos
35 requerimientos siguientes:

- f_{min} debería ser grande para reducir la fracción de los bits de relleno;
- f_{min} debería ser pequeño para limitar el tamaño de la tabla del intercalador, dado que el número de tamaños de bloque definidos para cada p es $f_{max} - f_{min} + 1 = (a - 1) \times f_{min}$, suponiendo $f_{max} = a \times f_{min} - 1$.

40 El método de segmentación semilogarítmica es muy simple porque para cualquier tamaño de bloque, el tamaño del intercalador K' a ser usado se puede determinar fácilmente en base a un K'' calculado a partir de (2). Una vez se definen los tamaños del segmento semilogarítmico (K''), se puede obtener el tamaño del intercalador K' a partir de los tamaños del segmento semilogarítmico (sin desviarse sustancialmente), por ejemplo,

1. Usando $K' = K''$. En otras palabras, se pueden usar los tamaños de segmentos semilogarítmicos como tamaños de intercalador válidos directamente.

2. Usando $K' = K''$ cuando K'' no es un múltiplo de $(2^m - 1)$, de otro modo usando $K' = K'' + \delta(K'')$ cuando K'' es un múltiplo de $(2^m - 1)$, en donde m es una longitud de memoria de un codificador convolucional constituyente, y $\delta(K'')$ es un entero positivo o negativo pequeño no igual a un múltiplo de $(2^m - 1)$. Esto es útil si los códigos convolucionales constituyentes son de mordedura de cola, donde no son válidos múltiplos de $(2^m - 1)$. Los tamaños definidos por el método de segmentación semilogarítmica de (2) pueden incluir algunas veces tamaños que son tamaños de intercalador inadecuados para turbo-codificación. Por ejemplo, la versión de mordedura de cola del turbo-codificador del 3GPP de ocho estados ($m=3$) no soporta tamaños de bloque de entrada (es decir, tamaños de intercalador) que sean múltiplos de 7 (es decir, $2^m - 1$). En tales casos, siempre que la ecuación (2) provoque un tamaño que es múltiplo de $2^m - 1$, se sustrae o añade un valor pequeño a él de manera que el tamaño resultante ya no es un múltiplo de $2^m - 1$. Por ejemplo, si $a=2$, $f_{min}=8$, y $f_{max}=15$, entonces los tamaños de intercalador de la forma $K'=K''=2^p \times 14$ son múltiplos de 7, y por lo tanto son tamaños de intercalador no válidos cuando se usa TC del 3GPP de mordedura de cola. Por lo tanto, este caso se debe manejar con una ligera alteración, por ejemplo, usando $K' = K''$ cuando K'' no es un múltiplo de 7; de otro modo usando $K' = K'' + \delta(K'')$ cuando K'' es un múltiplo de 7, y $\delta(K'')$ es un entero positivo o negativo pequeño no igual a un múltiplo de 7.

Para los tamaños K'' que son una elección no válida para intercaladores de mordedura de cola, una forma simple para determinar un tamaño de intercalador relacionado K' es sustraer (la adición es sólo como válido) $d \times C$ de K'' , donde d es un entero positivo pequeño y d no es un múltiplo de 7. Para un intercalador de ARP, C puede ser una longitud de ciclo de intercalador de ARP usada para los tamaños de bloque próximos a K' en el conjunto de tamaños disponibles. (Recordar que el tamaño del bloque de un intercalador de ARP es un múltiplo de las longitudes de ciclo C .) En otras palabras,

$$K' = K'' - dC \quad (3)$$

o

$$K' = K'' + dC \quad (4)$$

cuando K'' es un múltiplo de 7. Dado que C normalmente es un entero par, tal como, 4, 8, 12, o 16, este ajuste da dos ventajas, concretamente, (a) K' no es un múltiplo de 7, y (b) K' es un múltiplo de C y por lo tanto se puede diseñar un intercalador de ARP para el tamaño K' .

Por simplicidad, se puede elegir el mismo d para todos los K'' que necesitan ser ajustados. Una consideración importante para elegir d es que debería ser tal que todos los tamaños obtenidos por (3) o (4) tengan un número considerable de factores, que permita soportar una amplia gama de paralelismo para el intercalador CF definido de esta manera.

Ejemplo de selección del tamaño del intercalador

Para LTE del 3GPP, no es esencial definir un intercalador CF para cada tamaño de bloque entre 40 y 5114 bits. Un conjunto limitado o uno pequeño de intercaladores CF bien diseñados es suficiente para cubrir todos los tamaños de bloques. Para tamaños de bloques indefinidos (es decir, para los que no están definidos los intercaladores CF), se puede usar el relleno con ceros (es decir, bits de relleno adjuntos) de manera efectiva, como se describió anteriormente.

Como un primer ejemplo, se definen un conjunto de intercaladores adecuado para cubrir los tamaños de bloques de información para Evolución de Largo Plazo (LTE) del 3GPP en la tabla 105 en base al método de segmentación semilogarítmica descrito anteriormente. Específicamente,

$$K'' = 2^p \times f, \quad p=4, 5, \dots, 9; \quad f = 8, 9, \dots, 15, \quad (5)$$

y K' se determina a partir de K'' . Los tamaños de intercalador se determinan como sigue: usando $K' = K''$ y para $p=4, 5, 6, 7, 8, 9$ y $f=8, 9, 10, 11, 12, 13, 15$, y usando $K' = K'' - dC$ para $p=4, 5, 6, 7, 8, 9$ y $f=14$, cubriendo K desde 128 hasta 7680. Los últimos tres tamaños ($f=13, 14, 15$) correspondientes a $p=9$ se pueden quitar de manera que $K_{max} = 6144$, con $K_{min}=128$. La ecuación (3) se usa junto con $d = 2$ cuando $f=14$ (es decir, para evitar los tamaños de intercalador que son múltiplos de 7) para manejar el TC de mordedura de cola. Una vez que se determinan los tamaños de intercalador en 105, se puede diseñar un intercalador CF para cada tamaño de intercalador.

Dado cualquier tamaño de bloque de información K , la circuitería 103 puede determinar el tamaño del intercalador K' a ser usado por K eligiendo el valor más pequeño de K' desde 105 que es mayor o igual que K . Con K conocido, y $f_{min} = 2^b$, $f_{max} = 2^{b+1} - 1$, donde b es un entero, se pueden calcular los parámetros p y f como sigue,

$$p = \lfloor \log_2(K) \rfloor - b \tag{6}$$

$$f = \left\lceil \frac{K}{2^p} \right\rceil \tag{7}$$

En particular, para los parámetros en (5), $b=3$, y

$$p = \lfloor \log_2(K) \rfloor - 3 \tag{8}$$

5 Con los parámetros p y f , se puede calcular el tamaño del bloque K' usando (2) o (5), y además, cuando f es un múltiplo de 7 y se usa la codificación de mordedura de cola, se puede usar además un tamaño del intercalador calculado usando (3) o (4). Los parámetros asociados con el intercalador de tamaño K' entonces se buscan a partir de los medios de almacenamiento para el parámetro de intercalador 105, que normalmente está almacenado en memoria para el dispositivo de comunicación.

10 Como un segundo ejemplo, un conjunto sugerido de tamaños de intercalador completo K' para cubrir K desde 40 a 8192 bits son:

Para $K' \in [264, 8192]$, $K' = 2^p \times f$, $p=3, \dots, 7$; $f = 33, 34, \dots, 64$;

Para K' por debajo de 264, se usa un tamaño de paso de 8 de manera que $K' = 40, 48, \dots, 256$.

Estos tamaños también se enumeran más adelante.

40	48	56	64	72	80	88	96	104	112
120	128	136	144	152	160	168	176	184	192
200	208	216	224	232	240	248	256	264	272
280	288	296	304	312	320	328	336	344	352
360	368	376	384	392	400	408	416	424	432
440	448	456	464	472	480	488	496	504	512
528	544	560	576	592	608	624	640	656	672
688	704	720	736	752	768	784	800	816	832
848	864	880	896	912	928	944	960	976	992
1008	1024	1056	1088	1120	1152	1184	1216	1248	1280
1312	1344	1376	1408	1440	1472	1504	1536	1568	1600
1632	1664	1696	1728	1760	1792	1824	1856	1888	1920
1952	1984	2016	2048	2112	2176	2240	2304	2368	2432
2496	2560	2624	2688	2752	2816	2880	2944	3008	3072
3136	3200	3264	3328	3392	3456	3520	3584	3648	3712
3776	3840	3904	3968	4032	4096	4224	4352	4480	4608
4736	4864	4992	5120	5248	5376	5504	5632	5760	5888
6016	6144	6272	6400	6528	6656	6784	6912	7040	7168
7296	7424	7552	7680	7808	7936	8064	8192		

5 Señalar que los tamaños mostrados anteriormente son solamente un ejemplo definido para un K' máximo de 8192 bits y usado en el estudio de comparación de los 42 tamaños de bloque de información. Si se usa otro máximo como 6144 bits, entonces cualquier K' mayor que el máximo se quitará de la lista. También, por simplicidad, los tamaños no consideraban la diferencia entre usar códigos constituyentes encolados o de mordedura de cola. Si el turbo-codificador está hecho de mordedura de cola, entonces no se pueden usar los K' que son múltiplos de 7. Estos o bien serán quitados o bien modificados como se describió anteriormente. Finalmente, se pueden añadir tamaños de intercalador adicionales a aquéllos anteriores para disminuir la separación entre intercaladores. Por ejemplo, si se usa una separación máxima de 64, se definirán intercaladores adicionales entre medias de los intercaladores con separación 128 en la tabla. Si se usa entonces mordedura de cola y se quita K' múltiplo de 7, la separación máxima es entonces de nuevo 128.

15 Aún otro ejemplo de selección del tamaño de intercalador, el sistema puede usar un intercalador CF solamente cuando el bloque de transporte (TB) (número de bits de información anteriores a la segmentación) está por encima de un cierto valor. Por ejemplo, si el tamaño máximo definido es 5114, cuando un bloque de transporte es mayor que 5114 se puede usar un intercalador CF tal como ARP o QPP. En estos casos, la segmentación puede crear K' menor que 5114, pero el intercalador CF se usa para esa K' . Un K por lo tanto puede ser tanto turbo intercalado usando un primer intercalador (tal como un intercalador del 3gpp, no-CF, u otro intercalador) como un segundo intercalador (tal como un intercalador libre de contención), dependiendo del tamaño del bloque de transporte anterior a la segmentación. El primer y segundo intercalador pueden tener diferentes conjuntos de K' . Por ejemplo, el primer intercalador puede ser definido considerablemente para todo $K=K'$, mientras que el segundo intercalador se define con K' como anteriormente. En algunos casos, se puede usar un procesador único o menos para el primer intercalador.

Ejemplo de intercalador de ARP

25 Un subconjunto de 42 intercaladores ARP CF adecuados para cubrir los tamaños del bloque de información para Evolución de Largo Plazo (LTE) del 3GPP se muestra en la Tabla 1. La longitud del ciclo $C=4$ se usa para $K < 1024$, $C=8$ para $K \geq 1024$. Una longitud de ciclo más grande C conduce a una distancia mínima mejor d_{min} en tamaños de bloque mayores. También, en lugar de $A=3$, se usa $A=0$ para todos los tamaños. Además, en lugar de permitir que cada K tenga un vector $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ diferente, solamente se permiten un conjunto pequeño de valores de α y P para reducir almacenamiento de la definición de intercalador. El conjunto de valores de α y P permitidos se define más adelante.

30 Cuando la longitud del ciclo $C=4$,

$$\underline{\alpha} =$$

$$[0 \ 0 \ 4 \ 4$$

$$0 \ 4 \ 4 \ 0];$$

35

$$\underline{\beta} =$$

$$[0 \ 4 \ 12 \ 8$$

$$0 \ 12 \ 24 \ 8$$

$$0 \ 24 \ 8 \ 12$$

$$0 \ 16 \ 8 \ 4$$

$$0 \ 12 \ 24 \ 4$$

40

$$0 \ 12 \ 16 \ 24$$

$$0 \ 8 \ 20 \ 24$$

$$0 \ 4 \ 8 \ 12];$$

Cuando la longitud del ciclo $C=8$,

45

$$\underline{\alpha} =$$

$$[0 \ 0 \ 8 \ 0 \ 8 \ 0 \ 8 \ 8$$

8 0 8 8 8 0 0 0];

β =

[0 16 24 88 64 8 32 40
 0 64 136 160 48 192 24 120
 5 0 24 80 40 16 96 64 32
 0 8 72 40 88 48 32 96
 0 16 88 96 56 24 48 64
 0 8 48 32 64 88 40 56
 0 32 8 56 80 16 72 48
 10 0 72 64 48 88 8 184 248
 0 16 48 24 8 32 40 88
 0 16 120 152 24 216 64 240
 0 32 176 216 136 64 224 248
 0 16 40 96 88 80 32 48
 15 0 24 208 112 224 168 184 48
 0 8 16 64 24 48 80 32
 0 8 40 16 96 80 56 88];

De esta manera cada fila de α se podría usar como un vector α , cada fila de β se puede usar como un vector β . Los índices a y b se definen por lo tanto para cada K para indexar en las filas de α y β , donde $1 \leq a \leq 2, 1 \leq b \leq 2C$. El método de indexación reduce considerablemente el almacenamiento del intercalador de ARP dado que solamente necesitan ser almacenados por intercalador P_0 (8bits), el índice a (1 bit) y b (3-4 bits). La longitud de ciclo C se puede determinar en base a si K es menor que 1024 bits. Además, la cantidad de almacenamiento de parámetros para usar $C=8$ frente a $C=4$ es solamente la diferencia en el tamaño de la matriz de α y β , que es trivial, que permite por lo tanto la libertad de usar una C mayor si es necesario.

25 Los medios de almacenamiento para el parámetro del intercalador 105 pueden almacenar parámetros del intercalador de ARP usando los valores de K , C , P_0 , $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ que se toman a partir de al menos una fila de la Tabla 1. El intercalador 201 puede usar un intercalador de ARP con los valores de K , C , P_0 , $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ que se toman a partir de al menos una fila de la tabla siguiente:

ES 2 430 361 T3

Tabla 1. Parámetros del conjunto de intercaladores de ARP definidos para LTE. Se usa un desplazamiento constante $A=0$ para todos los tamaños. Se enumeran posibles paralelismos M que usan ventanas naturalmente paralelas menores o iguales a 32.

K_info	K	C	P0	Índice a	Índice b	Paralelismo disponible
40	40	4	41	1	6	1, 2, 5, 10
52	56	4	13	1	1	1, 2, 7, 14
K_info	K	C	P0	Índice a	Índice b	Paralelismo disponible
67	72	4	13	1	4	1, 2, 3, 6, 9, 18
87	88	4	75	2	3	1, 2, 11, 22
99	104	4	23	1	1	1, 2, 13, 26
113	120	4	73	1	8	1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30
129	136	4	11	1	6	1, 2, 17
146	152	4	129	1	5	1, 2, 19
167	168	4	25	1	4	1, 2, 3, 6, 7, 14, 21
190	192	4	43	1	1	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24
216	216	4	133	1	1	1, 2, 3, 6, 9, 18, 27
246	248	4	57	2	6	1, 2, 31
280	280	4	33	2	1	1, 2, 5, 7, 10, 14
319	320	4	207	1	4	1, 2, 4, 5, 8, 10, 16, 20
363	368	4	87	2	3	1, 2, 4, 23
384	384	4	91	1	1	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32
414	416	4	77	1	1	1, 2, 4, 8, 13, 26
471	472	4	61	1	4	1, 2
536	544	4	237	1	1	1, 2, 4, 8, 17
611	624	4	49	1	7	1, 2, 3, 4, 6, 12, 13, 26
695	704	4	43	1	4	1, 2, 4, 8, 11, 16, 22
792	800	4	151	1	1	1, 2, 4, 5, 8, 10, 20, 25
902	912	4	49	1	1	1, 2, 3, 4, 6, 12, 19
1027	1056	8	217	2	1	1, 2, 3, 4, 6, 11, 12, 22
1169	1184	8	49	1	11	1, 2, 4
1331	1344	8	253	2	2	1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 12, 14, 21, 24, 28
1536	1536	8	187	2	8	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32
1725	1728	8	65	1	3	1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 18, 24, 27

1965	1984	8	121	1	14	1, 2, 4, 8, 31
2237	2240	8	137	2	6	1, 2, 4, 5, 7, 8, 10, 14, 20, 28
2304	2304	8	193	1	4	1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 16, 18, 24, 32
2547	2560	8	157	1	3	1, 2, 4, 5, 8, 10, 16, 20, 32
2900	2944	8	121	1	7	1, 2, 4, 8, 16, 23
K_info	K	C	P0	Índice a	Índice b	Paralelismo disponible
3302	3328	8	137	2	1	1, 2, 4, 8, 13, 16, 26, 32
3760	3776	8	119	1	3	1, 2, 4, 8
4096	4096	8	169	2	11	1, 2, 4, 8, 16, 32
4281	4352	8	179	1	3	1, 2, 4, 8, 16, 17, 32
4874	4992	8	211	1	3	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 13, 16, 24, 26
5550	5632	8	237	1	7	1, 2, 4, 8, 11, 16, 22, 32
6144	6144	8	253	2	13	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32
7195	7296	8	181	1	7	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 19, 24
8192	8192	8	203	1	7	1, 2, 4, 8, 16, 32

Propiedades del intercalador de ARP

Hay diversas formas para modificar la tabla del intercalador. Por ejemplo, se puede reducir almacenamiento usando un conjunto de parámetros de ARP que aplican a más de un tamaño de intercalador. Por ejemplo, los intercaladores de 1024 bit, 2048 bit, 4096 bit todos pueden usar los mismos parámetros de ARP. En otra variación, se pueden rediseñar algunas de las filas de la tabla en base a diferentes valores C, si se necesita. En otra mejora, algunas de las entradas de los parámetros (por ejemplo, $\alpha(0)$ y $\beta(0)$) pueden ser fijas (por ejemplo, siempre cero).

A continuación están algunos comentarios adicionales sobre el procedimiento de selección de intercalador usado para obtener la Tabla 1.

1. Se elige un valor de Desplazamiento constante $A = 3$ o $A = 0$ para reducir el almacenamiento.
- 10 2. En base al almacenamiento y estudio de rendimiento, se usa una longitud de ciclo $C=4$ para $K < 1024$, $C=8$ para $K \geq 1024$.
3. Para cada tamaño de bloque, se realizaron simulaciones para asegurar que el rendimiento del intercalador de ARP (con codificación de mordedura de cola) está cerca de o es mejor que el rendimiento con el intercalador definido en la especificación para Turbo-código del 3GPP.
- 15 4. La Tabla 1, en base a (5) se definió para cubrir un conjunto particular de tamaños de intercalador (por ejemplo, 40 a 8192). Si se prefiere, se pueden eliminar o añadir otros tamaños de intercalador.
5. Todos los intercaladores definidos en 105 que no son múltiplos de 7 se pueden usar o bien para turbo-códigos encolados o bien de mordedura de cola dependiendo de la degradación de rendimiento permisible. Aquéllos que son múltiplos de 7 también se pueden usar encolados.

20 Ejemplo de intercalador de QPP

Un subconjunto de 42 intercaladores CF de QPP adecuados para cubrir tamaños de bloque de información para la Evolución de Largo Plazo (LTE) del 3GPP se muestra en la Tabla 2. Estos intercaladores tienen un polinomio cuadrático inverso de manera que el desintercalador también es QPP.

25 Los medios de almacenamiento para el parámetro del intercalador 105 pueden almacenar parámetros de intercalador de QPP usando los valores de K , $f1$, $f2$ que se toman de al menos una fila de la Tabla 2. El intercalador

ES 2 430 361 T3

201 puede usar un intercalador de QPP con los valores de K' , $f1$, $f2$ que se toman de al menos una fila de la siguiente tabla:

Tabla 2. Parámetros del conjunto de interca

ladores de QPP definidos para LTE. Se enumeran posibles paralelismos menores o iguales a 32.

5

K_info	K	f1	f2	Paralelismo disponible
40	40	37	20	1, 2, 4, 5, 8, 10, 20
K_info	K	f1	f2	Paralelismo disponible
52	56	19	42	1, 2, 4, 7, 8, 14, 28
67	72	19	60	1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 18, 24
87	88	5	22	1, 2, 4, 8, 11, 22
99	104	45	26	1, 2, 4, 8, 13, 26
113	120	103	90	1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 10, 12, 15, 20, 24, 30
129	136	19	102	1, 2, 4, 8, 17
146	152	135	38	1, 2, 4, 8, 19
167	168	101	84	1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 12, 14, 21, 24, 28
190	192	85	24	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32
216	216	13	36	1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 18, 24, 27
246	248	33	62	1, 2, 4, 8, 31
280	280	103	210	1, 2, 4, 5, 7, 8, 10, 14, 20, 28
319	320	21	120	1, 2, 4, 5, 8, 10, 16, 20, 32
363	368	25	138	1, 2, 4, 8, 16, 23
384	384	25	240	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32
414	416	77	52	1, 2, 4, 8, 13, 16, 26, 32
471	472	175	118	1, 2, 4, 8
536	544	35	68	1, 2, 4, 8, 16, 17, 32
611	624	41	234	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 13, 16, 24, 26
695	704	155	44	1, 2, 4, 8, 11, 16, 22, 32
792	800	207	80	1, 2, 4, 5, 8, 10, 16, 20, 25, 32
902	912	85	114	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 19, 24
1027	1056	229	132	1, 2, 3, 4, 6, 8, 11, 12, 16, 22, 24, 32
1169	1184	217	148	1, 2, 4, 8, 16, 32
1331	1344	211	252	1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 12, 14, 16, 21, 24, 28, 32
1536	1536	71	48	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32

1725	1728	127	96	1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 16, 18, 24, 27, 32
1965	1984	185	124	1, 2, 4, 8, 16, 31, 32
2237	2240	209	420	1, 2, 4, 5, 7, 8, 10, 14, 16, 20, 28, 32
2304	2304	253	216	1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 16, 18, 24, 32
2547	2560	39	240	1, 2, 4, 5, 8, 10, 16, 20, 32
K_info	K	f1	f2	Paralelismo disponible
2900	2944	231	184	1, 2, 4, 8, 16, 23, 32
3302	3328	51	104	1, 2, 4, 8, 13, 16, 26, 32
3760	3776	179	236	1, 2, 4, 8, 16, 32
4096	4096	95	192	1, 2, 4, 8, 16, 32
4281	4352	477	408	1, 2, 4, 8, 16, 17, 32
4874	4992	233	312	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 13, 16, 24, 26, 32
5550	5632	45	176	1, 2, 4, 8, 11, 16, 22, 32
6144	6144	263	480	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32
7195	7296	137	456	1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 16, 19, 24, 32
8192	8192	417	448	1, 2, 4, 8, 16, 32

La FIG. 3 es un diagrama de bloques del receptor 300. En la entrada, la circuitería de manejo del relleno 302 recibe un vector de señal que puede haber sido transmitido a través del canal, por ejemplo, sobre el aire. La circuitería 306 entonces determina el tamaño del intercalador K' que se puede hacer de una forma similar como se trató anteriormente, por ejemplo realizando una búsqueda de tabla desde el almacenamiento 308, o a través de cálculos tales como (7), (8) y (2). Por lo tanto, dado el tamaño del bloque de información K , el descodificador 304 usa el mismo tamaño de intercalador K' que fue usado por el codificador 101. La circuitería de manejo de relleno 302 se usa para procesar adecuadamente el vector de señal recibida y las posiciones de bits de relleno (por ejemplo, si se conocen las posiciones de bits de relleno, entonces se puede fijar las magnitudes LLR correspondientes a magnitudes muy altas durante la descodificación). Entonces el turbo-descodificador 304 realiza la descodificación y obtiene una estimación \hat{u} del bloque de entrada de longitud K' . Finalmente la circuitería de extracción de bloque de información 310 extrae un bloque de información estimado a partir de \hat{u} . Aunque la circuitería de manejo de relleno 302 se muestra fuera del turbo-descodificador por facilidad de explicación, estos dos se pueden combinar en la implementación.

La FIG. 4 es un diagrama de bloques del turbo-descodificador de la FIG. 3. Como es evidente, el intercalador 402 y el desintercalador 401 existen entre la circuitería de descodificación 403 y la circuitería de descodificación 404. La descodificación iterativa tiene lugar como se conoce en la técnica, no obstante, a diferencia de los descodificadores de la técnica anterior, el tamaño del intercalador K' está relacionado con K'' donde K'' es de un conjunto de tamaños; en donde el conjunto de tamaños comprende $K'' = a^p \times f$, $p_{\min} \leq p \leq p_{\max}$, $f_{\min} \leq f \leq f_{\max}$, en donde a es un entero, f es un entero continuo entre f_{\min} y f_{\max} , y p toma valores enteros entre p_{\min} y p_{\max} , $a > 1$, $p_{\max} > p_{\min}$, $p_{\min} > 1$. El parámetro K_{relleno} puede ser necesario o no por el turbo-descodificador 304, etiquetado de esta manera como la línea continua en FIG. 4.

Como se trató anteriormente, en una realización $K' = K''$. Aún en otra realización $K' = K''$ cuando K'' no es un múltiplo de $(2^m - 1)$, usando de otro modo $K' = K'' + \delta(K'')$ cuando K'' es un múltiplo de $(2^m - 1)$, en donde m es la longitud de la memoria de un codificador convolucional constituyente, y $\delta(K')$ es un entero positivo o negativo pequeño no igual a un múltiplo de $(2^m - 1)$. En una realización, $m=3$.

El intercalador 402 puede utilizar la permutación $\pi(i) = (iP_0 + A + d(i)) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K' - 1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, P_0 es un número que es relativamente primo con K' , A es una constante, C es un número pequeño que divide K' , y $d(i)$ es un vector oscilatorio de pequeña

amplitud de la forma $d(i) = \beta(i \bmod C) + P_0 \times \alpha(i \bmod C)$ donde $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ son vectores cada uno de longitud C , aplicados periódicamente para $0 \leq i \leq K'-1$. Los valores de K' , C , P_0 , $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ se toman preferiblemente de una fila de la Tabla 1. El desintercalador 401 realiza una función inversa del intercalador 402.

5 El intercalador 402 puede utilizar la permutación $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador. Los valores de K' , f_1 , f_2 se toman preferiblemente de una fila de la Tabla 2. El desintercalador 401 realiza una función inversa del intercalador 402.

10 La FIG. 5 es un diagrama de flujo que muestra la operación del transmisor 100. El flujo lógico comienza en el paso 501 donde la circuitería 103 determina el tamaño del intercalador K' que está relacionado con K'' donde K'' es de un conjunto de tamaños; en donde el conjunto de tamaños comprende $K'' = a^p \times f$, $p_{\min} \leq p \leq p_{\max}$; $f_{\min} \leq f \leq f_{\max}$, en donde a es un entero, f es un entero continuo entre f_{\min} y f_{\max} , y p toma valores enteros entre p_{\min} y p_{\max} , $a > 1$, $p_{\max} > p_{\min}$, $p_{\min} > 1$. Como se trató anteriormente, en una realización $K' = K''$. Aún en otra realización $K' = K''$ cuando K'' no es un múltiplo de $(2^m - 1)$, usando de otro modo $K' = K'' + \delta(K'')$ cuando K'' es un múltiplo de $(2^m - 1)$, en donde m es la
15 longitud de la memoria de un codificador convolucional constituyente, y $\delta(K'')$ es un entero positivo o negativo pequeño no igual a un múltiplo de $(2^m - 1)$. En una realización, $m=3$.

20 En el paso 503 la circuitería de inserción de relleno 109 recibe un bloque de información de tamaño K y rellena el bloque de información de tamaño K en un bloque de entrada u de tamaño K' y saca el bloque de entrada u . El intercalador 201 entonces intercala el bloque de entrada de tamaño K' (paso 507) (preferiblemente usando un intercalador libre de contención) y envía el bloque intercalado de tamaño K' a la circuitería de codificación 203 (paso 509). Finalmente, en el paso 511, se codifican el bloque de entrada original y el bloque de entrada intercalado.

25 Como se trató anteriormente, el paso de intercalar el bloque de entrada puede comprender el paso de usar una permutación $\pi(i) = (iP_0 + A + d(i)) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de bit después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de bit antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en bits, P_0 es un número que es relativamente primo con K' , A es una constante, C es un número pequeño que divide K' , y $d(i)$ es un vector oscilatorio de pequeña amplitud de la forma $d(i) = \beta(i \bmod C) + P_0 \times \alpha(i \bmod C)$ donde $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ son vectores cada uno de longitud C , aplicados periódicamente para $0 \leq i \leq K'-1$. Los valores de K' , C , P_0 , $\alpha(\cdot)$ y $\beta(\cdot)$ se toman preferiblemente de la Tabla 1. El paso de intercalar el bloque de entrada también puede comprender el paso de usar una permutación $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el
30 índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador. Los valores de K' , f_1 , f_2 se toman preferiblemente de una fila de la Tabla 2.

35 La FIG. 6 es un diagrama de flujo que muestra la operación del receptor de la FIG. 3. El flujo lógico comienza en el paso 601 donde la circuitería 306 determina el tamaño del intercalador K' . En el Paso 603, la Circuitería 302 añade la información de bits de relleno al vector de señal recibida, por ejemplo, si se conocen los bits de relleno y las posiciones de bit de relleno la circuitería 302 puede fijar a magnitudes altas las Relaciones de Probabilidad Logarítmicas (LLR) de esas posiciones en la entrada del turbo-descodificador. En el paso 607 el turbo-descodificador descodifica el bloque de entrada del descodificador usando el intercalador y el desintercalador de tamaño K' y saca un \hat{u} estimado del bloque de entrada de longitud K' . En el paso 609 la circuitería de extracción del
40 bloque de información 310 quita los bits de relleno para obtener una estimación del bloque de información de longitud K . Finalmente en el Paso 611, se saca el bloque de información estimada.

Mientras que la invención se ha mostrado y descrito de manera particular con referencia a una realización particular, se entenderá por aquellos expertos en la técnica que se pueden hacer diversos cambios en la forma y detalles dentro de la misma sin apartarse del alcance de la invención. En un ejemplo, la tabla del intercalador se puede
45 mejorar más para manejar casos especiales, incluyendo: (a) Usar un conjunto adicional de tamaños de intercalador definidos para cubrir cualquier tamaño de bloque especial que deba ser manejado, por ejemplo, sin bits de relleno o con menos bits de relleno. (b) Los tamaños del intercalador se pueden ajustar ligeramente añadiendo o sustrayendo un valor pequeño de los tamaños de segmento semilogarítmico. En otro ejemplo, aunque la invención se ha descrito anteriormente suponiendo un turbo-codificador de entrada binaria, el mismo principio se puede aplicar cuando el
50 turbo-codificador tome símbolos como entrada. Por ejemplo, un turbo-código duo-binario toma un símbolo de dos bits binarios a la vez, y el turbo intercalador permuta los símbolos (se puede realizar aleatorización adicional tal como alternar los bits dentro de un símbolo). En tal caso, el tamaño del bloque de entrada se mide en símbolos, y el tamaño del intercalador es igual al número de símbolos en el bloque de entrada. En otro ejemplo, aunque la descripción anterior supone que los tamaños del intercalador y los parámetros del intercalador se almacenan en una
55 tabla de búsqueda, es posible que se puedan determinar a través de otros medios tales como un cálculo algebraico. Aún en otro ejemplo, aunque la descripción anterior supone un turbo-código, el método también es aplicable a otros

esquemas FEC incluyendo, por ejemplo, códigos de comprobación de paridad de baja densidad (LDPC), Códigos Reed-Solomon (RS), etc. Se pretende que tales cambios queden dentro del alcance de las siguientes reivindicaciones.

REIVINDICACIONES

1. Un método para operar un turbo-descodificador, el método que comprende los pasos de:

recibir un vector de señal; y

5 turbo-descodificar el vector de señal recibido usando un intercalador (402) de tamaño K' y una permutación $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador (402) y en donde los valores de K' , f_1 , f_2 se toman de al menos una fila de la siguiente tabla:

K'	f_1	f_2
40	37	20
56	19	42
72	19	60
104	45	26
120	103	90
136	19	102
152	135	38
168	101	84
192	85	24
216	13	36
248	33	62
280	103	210
320	21	120
368	25	138
384	25	240
416	77	52
472	175	118
544	35	68
624	41	234
704	155	44
800	207	80
912	85	114
1056	229	132
1184	217	148
1344	211	252
1536	71	48

K'	f1	f2
1728	127	96
1984	185	124
2240	209	420
2304	253	216
2560	39	240
2944	231	184
3328	51	104
3776	179	236
4096	95	192
4352	477	408
4992	233	312
5632	45	176
6144	263	480
7296	137	456
8192	417	448

2. Un aparato para operar un turbo-descodificador, el aparato que comprende:

circuitería de recepción que recibe un vector de señal; y

5 un turbo-descodificador (304) que descodifica el vector de señal recibida usando un intercalador (402) de tamaño K' y una permutación $\pi(i) = (f_1 \times i + f_2 \times i^2) \bmod K'$, donde $0 \leq i \leq K'-1$ es el índice secuencial de las posiciones de símbolos después de intercalar, $\pi(i)$ es el índice de símbolo antes del intercalado correspondiente a la posición i , K' es el tamaño del intercalador en símbolos, y f_1 y f_2 son los factores que definen el intercalador (402); y en donde los valores de K' , f_1 , f_2 se toman de al menos una fila de la siguiente tabla:

K'	f1	f2
40	37	20
56	19	42
72	19	60
104	45	26
120	103	90
136	19	102
152	135	38
168	101	84
192	85	24
216	13	36

ES 2 430 361 T3

K'	f1	f2
248	33	62
280	103	210
320	21	120
368	25	138
384	25	240
416	77	52
472	175	118
544	35	68
624	41	234
704	155	44
800	207	80
912	85	114
1056	229	132
1184	217	148
1344	211	252
1536	71	48
1728	127	96
1984	185	124
2240	209	420
2304	253	216
2560	39	240
2944	231	184
3328	51	104
3776	179	236
4096	95	192
4352	477	408
4992	233	312
5632	45	176
6144	263	480
7296	137	456
8192	417	448

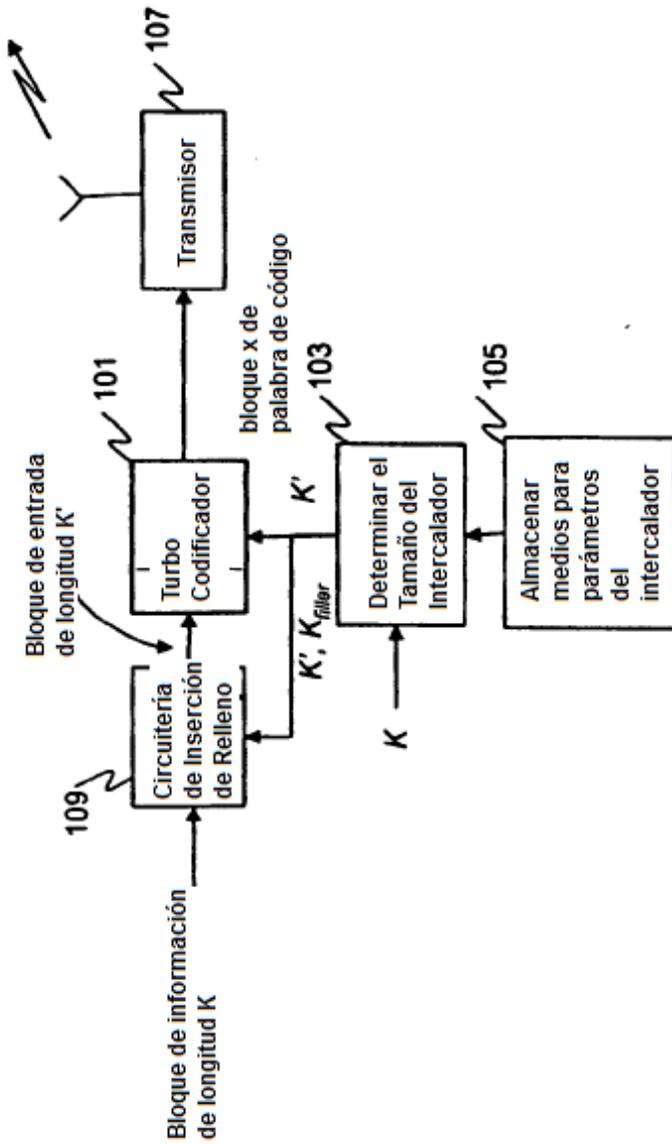
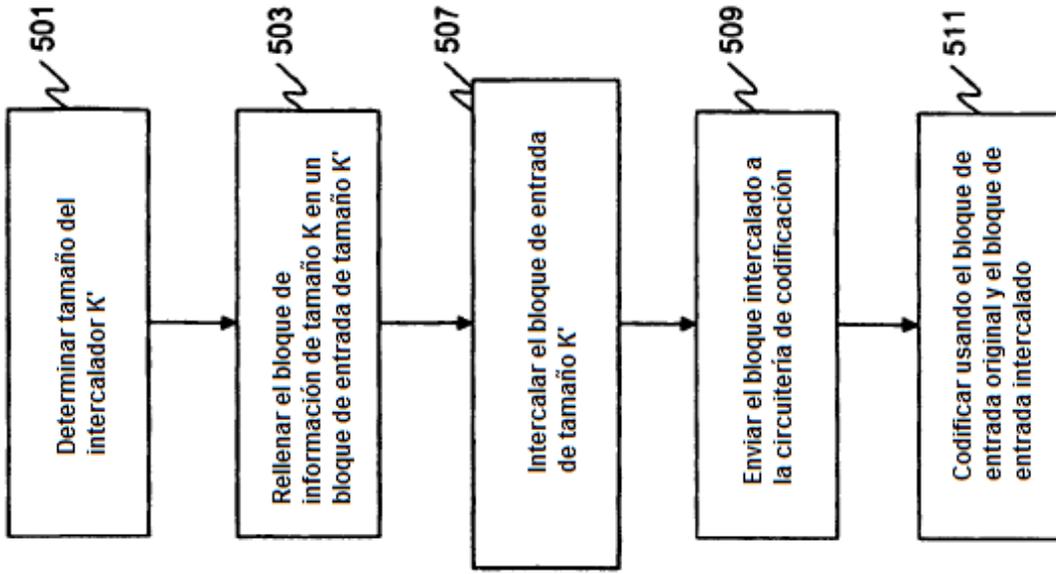


FIG. 1
100

FIG. 5

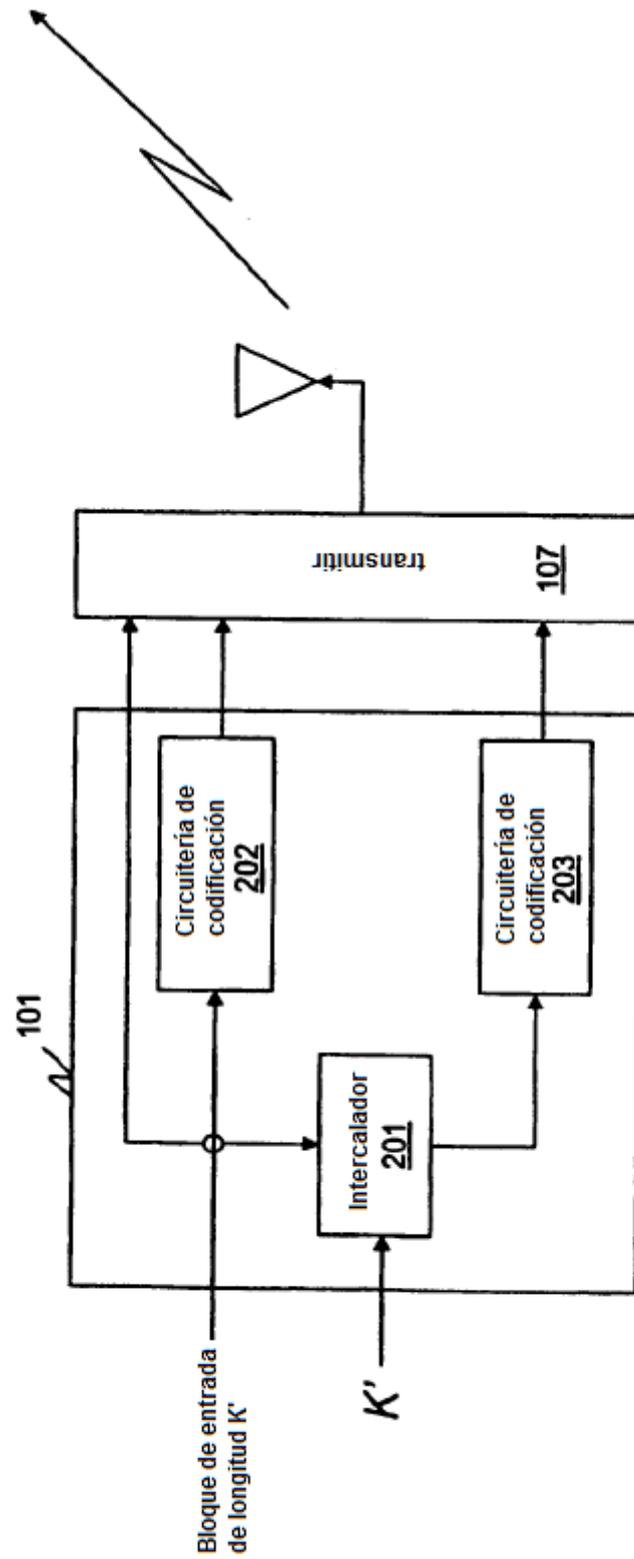


FIG. 2

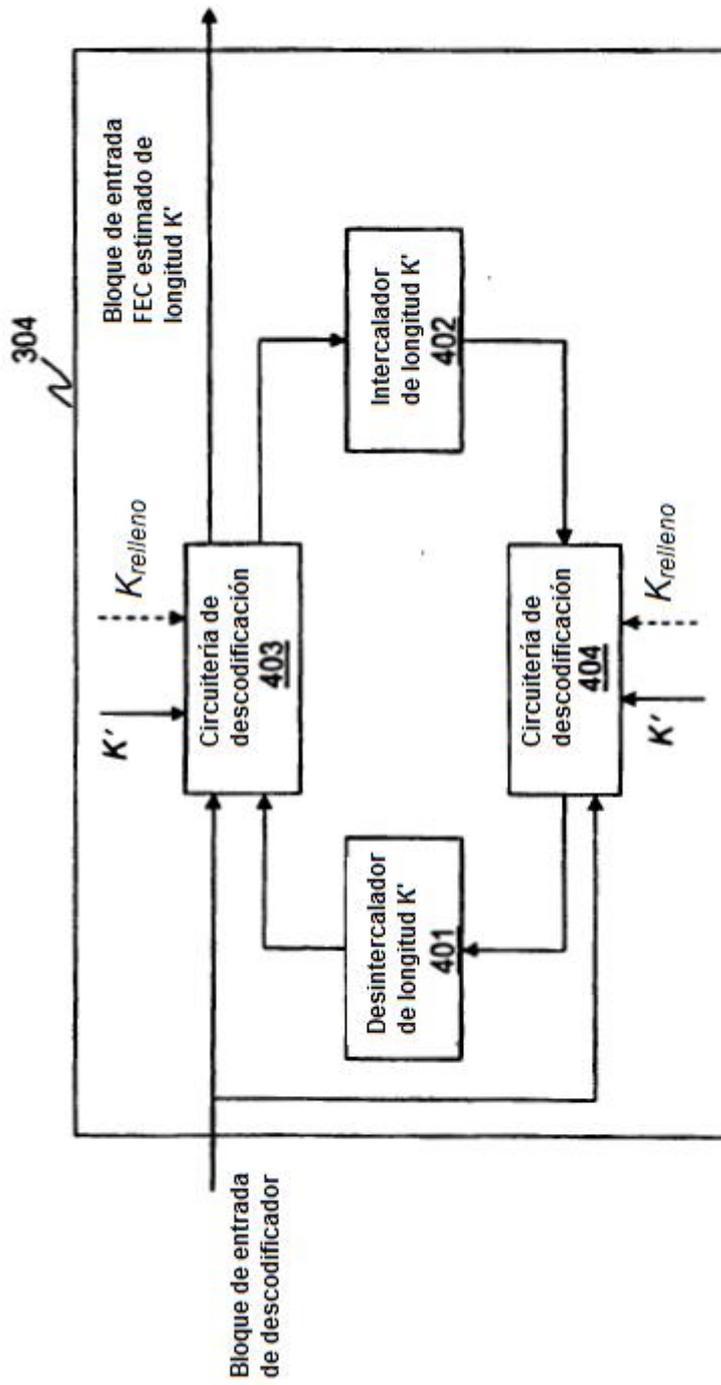


FIG. 4