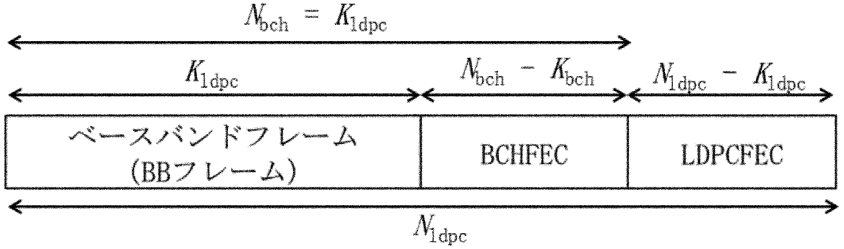
$y_{9,q}$	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0
$y_{11,q}$	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0
Im(z_q)	−31	−29	−27	−25	−23	−21	−19	−17	−15	−13	−11	− 9	− 7	− 5	− 3	− 1
$y_{1,q}$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$y_{3,q}$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$y_{5,q}$	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
$y_{7,q}$	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
$y_{9,q}$	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0
$y_{11,q}$	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0
Im(z_q)	1	3	5	7	9	11	13	15	17	19	21	23	25	27	29	31
$y_{1,q}$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$y_{3,q}$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$y_{5,q}$	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
$y_{7,q}$	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
$y_{9,q}$	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0
$y_{11,q}$	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0
Im(z_q)	33	35	37	39	41	43	45	47	49	51	53	55	57	59	61	63

別図第三（第11条第３項第１号関係）

1　誤り訂正外符号はＢＣＨ符号、誤り訂正内符号はＬＤＰＣ符号とし、それらの構成は次のとおり。



ＬＤＰＣ符号化率	ＢＣＨ情報ブロック K_{bch}	ＢＣＨ符号ブロック N_{bch} ＬＤＰＣ情報ブロック K_{ldpc}	ＢＣＨエラー訂正ビット数ｔ	$N_{bch}-K_{bch}$	ＬＤＰＣ符号ブロック N_{ldpc}
3／4	48 408	48 600	12	192	64 800
4／5	51 648	51 840	12	192	64 800
5／6	53 840	54 000	10	160	64 800
9／10	58 192	58 320	8	128	64 800

2　ＢＣＨ符号の生成多項式は、次表のとおり。

$g_1(x)$	$1+x^2+x^3+x^5+x^{16}$
$g_2(x)$	$1+x+x^4+x^5+x^6+x^8+x^{16}$
$g_3(x)$	$1+x^2+x^3+x^4+x^5+x^7+x^8+x^9+x^{10}+x^{11}+x^{16}$
$g_4(x)$	$1+x^2+x^4+x^6+x^9+x^{11}+x^{12}+x^{14}+x^{16}$
$g_5(x)$	$1+x+x^2+x^3+x^5+x^8+x^9+x^{10}+x^{11}+x^{12}+x^{16}$
$g_6(x)$	$1+x^2+x^4+x^5+x^7+x^8+x^9+x^{10}+x^{12}+x^{13}+x^{14}+x^{15}+x^{16}$
$g_7(x)$	$1+x^2+x^5+x^6+x^8+x^9+x^{10}+x^{11}+x^{13}+x^{15}+x^{16}$
$g_8(x)$	$1+x+x^2+x^5+x^6+x^8+x^9+x^{12}+x^{13}+x^{14}+x^{16}$
$g_9(x)$	$1+x^5+x^7+x^9+x^{10}+x^{11}+x^{16}$
$g_{10}(x)$	$1+x+x^2+x^5+x^7+x^8+x^{10}+x^{12}+x^{13}+x^{14}+x^{16}$
$g_{11}(x)$	$1+x^2+x^3+x^5+x^9+x^{11}+x^{12}+x^{13}+x^{16}$
$g_{12}(x)$	$1+x+x^5+x^6+x^7+x^9+x^{11}+x^{12}+x^{16}$

3　ＬＤＰＣ符号は、パリティ検査ビットp_n（ｎ＝０，１，…，$n_{ldpc}-k_{ldpc}-1$）、情報ビットi_m（ｍ＝０，１，…，$k_{ldpc}-1$）としたとき、情報ビットについて360ビットごとに次の演算を繰り返す。なお、パリティ検査ビットの初期値は、$p_0=p_1=p_2=\cdots=p_{nldpc-kldpc-1}=0$とする。

$p_x=p_x\oplus i_m$、(m＝０，360，720，…)

$p_y=p_y\oplus i_m$、(m＝１，…，359，361，…，719，721，…)

全ての情報ビットについて演算を行った後、p_nは次式により与えられる。

$p_0=p_0$

$p_n=p_n\oplus p_{n-1}$、(ｎ＝１，…，$n_{ldpc}-k_{ldpc}-1$)

注１　⊕は、排他的論理和の演算素子を表す。

２　ｘは、別記の(⌊m／360⌋＋１）行目で指定されるパリティ検査ビット位置を示す。

３　ｙは、{ｘ＋（ｍ　mod360）×ｑ} mod（$n_{ldpc}-k_{ldpc}$）により表されるパリティ検査ビット位置を示す。なお、ｘは、別記の(⌊m／360⌋＋１）行目で指定されるパリティ検査ビット位置を示す（⌊　⌋は整数部を示す。)。また、ｑは符号化率に応じて決まる定数を示し、次表のとおり。

符号化率	q
3／4	45
4／5	36
5／6	30
9／10	18