

【10】 =====

送信する符号は、上から下に以下の通りである。

0	0	1	0	0
0	1	1	0	1
0	0	1	1	1
1	0	0	1	1
0	1	1	1	0
0	1	1	0	0

奇数パリティビット

奇数パリティ語

すなわち、

(00100 01101 00111 10011 01110 01100)

である。

【11】 =====

(i) =====

4ビットの情報記号  $(a_1 a_2 a_3 a_4)$  から、7ビットのハミング符号  $(a_1 a_2 a_3 a_4 c_1 c_2 c_3)$  が、生成行列  $H$  を用いて次式で計算されていることから、

$$(a_1 a_2 a_3 a_4 c_1 c_2 c_3) = (a_1 a_2 a_3 a_4) \cdot H = (a_1 a_2 a_3 a_4) \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \pmod{2}$$

検査記号  $c_1$  は  $(a_1 a_2 a_3)$  に対する偶数パリティ、 $c_2$  は  $(a_2 a_3 a_4)$  に対する偶数パリティ、 $c_3$  は  $(a_1 a_3 a_4)$  に対する偶数パリティになっていることが分かる。言い換えると、下の表の各行において、1が入っているビットの1の個数が偶数個になるように、 $c_1, c_2, c_3$  が定められている。

	$a_1$	$a_2$	$a_3$	$a_4$	$c_1$	$c_2$	$c_3$
$F_{123}$	1	1	1		1		
$F_{234}$		1	1	1		1	
$F_{134}$	1		1	1			1

従って、受信した符号が正しいか否かは、 $(a_1 a_2 a_3 c_1)$ 、 $(a_2 a_3 a_4 c_2)$ 、および  $(a_1 a_3 a_4 c_3)$  の中の1の個数を調べてやれば良い。そこで、 $(a_1 a_2 a_3 a_4 c_1 c_2 c_3) = (0 1 1 1 1 0 1)$  に対してこれを調べると、

$$(a_1 a_2 a_3 c_1) = (0 1 1 1)$$

$$(a_2 a_3 a_4 c_2) = (1 1 1 0)$$

$$(a_1 a_3 a_4 c_3) = (0 1 1 1)$$

となり、全て 1 の個数が奇数となる。従って、受信した符号は正しくない。

単一誤り(誤りが 1 ビットだけである)とすると、 $(a_1 a_2 a_3 c_1)$ 、 $(a_2 a_3 a_4 c_2)$ 、および  $(a_1 a_3 a_4 c_3)$  の中の 1 の個数が全て奇数であることより、これらに共通のビットに誤りがあったことが分かる。すなわち、上の表の全ての行において 1 が入っている前から 3 つ目のビット  $a_3$  が誤りであることが分かる。従って、正しい符号は、 $a_3$  の値を反転した  $(0 1 0 1 1 0 1)$  である。

(ii) =====

今、 $f_{123}, f_{234}, f_{134}$  を下記のように定めると、

$$f_{123} = a_1 + a_2 + a_3 + c_1 \pmod{2}$$

$$f_{234} = a_2 + a_3 + a_4 + c_2 \pmod{2}$$

$$f_{134} = a_1 + a_3 + a_4 + c_3 \pmod{2}$$

2 進数  $(f_{123} f_{234} f_{134})_2$  が 0 のとき誤りは無く、0 でないとき誤りが生じていることが分かる。そこで、この 2 進数が誤り位置を示すようにするには、 $(a_1 a_2 a_3 a_4 c_1 c_2 c_3)$  を次のように置換すればよい。すなわち、下の表の  $a_1 a_2 a_3 a_4 c_1 c_2 c_3$  を並べ替え、

	$a_1$	$a_2$	$a_3$	$a_4$	$c_1$	$c_2$	$c_3$
$F_{123}$	1	1	1		1		
$F_{234}$		1	1	1		1	
$F_{134}$	1		1	1			1

$c_3 c_2 a_4 c_1 a_1 a_2 a_3$  とすると、

	$c_3$	$c_2$	$a_4$	$c_1$	$a_1$	$a_2$	$a_3$
$F_{123}$				1	1	1	1
$F_{234}$		1	1			1	1
$F_{134}$	1		1		1		1

この表の各列は 2 進数の 1 から 7 を表すビット系列になり、2 進数  $(f_{123} f_{234} f_{134})_2$  と誤り位置が一致する。

従って、 $(a_1 a_2 a_3 a_4)$  から  $(c_3 c_2 a_4 c_1 a_1 a_2 a_3)$  を生成するための生成行列  $G$  は、

$$(c_3 c_2 a_4 c_1 a_1 a_2 a_3) = (a_1 a_2 a_3 a_4) \cdot G = (a_1 a_2 a_3 a_4) \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \pmod{2}$$

より、 $G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$  であれば良い。