## Codage de Hamming

n étant un entier supérieur ou égal à 2. Un codage de Hamming  $[2^n-1,2^n-1-n]$  prend  $2^n-1-n$  bits d'information et ajoute n bits de parité  $p_0, p_1, \ldots, p_{n-1}$  qui sont respectivement aux positions  $1,2,2^2,\ldots,2^{n-1}$ . Chaque bit numéro  $i=a_02^0+a_12^1+\ldots+a_{n-1}2^{n-1}$ ,  $a_j\in\{0,1\}$  est contrôlé par les bits de parité  $p_j$  tels que  $a_j=1$ . Par exemple, le  $5=1.2^0+0.2^1+1.2^2$ -ième bit est contrôlé par les bits de parités  $p_0$  et  $p_2$ . Pour  $p_0$ 0 et  $p_0$ 1 le code de Hamming est  $p_0$ 1. En observant le tableau suivant, on peut dire que le bit de parité  $p_0$ 1 contrôle les bits aux positions  $p_0$ 2 contrôle les bits aux positions  $p_0$ 3,  $p_0$ 4,  $p_0$ 5,  $p_0$ 7,  $p_0$ 8,  $p_0$ 9 et  $p_0$ 9 contrôle les bits aux positions  $p_0$ 9 contrôle l

Position	En base 2	Contrôlé par
1	100	$p_0$
2	010	$p_1$
3	110	$p_0, p_1$
4	001	$p_2$
5	101	$p_0, p_2$
6	011	$p_1, p_2$
7	111	$p_0, p_1, p_2$

L'encodage du mot  $b_1b_2b_3b_4$  est  $p_0p_1b_1p_2b_2b_3b_4$  où  $p_0 = b_1 + b_2 + b_4$  (ou  $p_0 + b_1 + b_2 + b_4 = 0$ ),  $p_1 = b_1 + b_3 + b_4$  (ou  $p_1 + b_1 + b_3 + b_4 = 0$ ) et  $p_2 = b_2 + b_3 + b_4$  (ou  $p_2 + b_2 + b_3 + b_4 = 0$ ). Nous avons donc

$$\begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} b_1 + b_2 + b_4 \\ b_1 + b_3 + b_4 \\ b_1 \\ b_2 + b_3 + b_4 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{pmatrix}$$

La matrice génératrice est alors

$$G = \left(\begin{array}{cccc} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}\right)$$

Ainsi, la matrice de contrôle est

$$H = \left(\begin{array}{ccccccc} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array}\right)$$

Par exemple, le code du mot 1010 est 1011010. Supposons que nous avons recu le mot c = 1011011. A traver la matrice H, on peut tout de suite constater que ce n'est pas un mot de code. Pour corriger, on peut passer par le tableau suivant

$p_0$	$p_1$	$b_1$	$p_2$	$b_2$	$b_3$	$b_4$		
1		1		0		1	=	0
	0	1			1	1	=	0
			1	0	1	1	=	0

On observe que l'erreur se trouve à la dernière position. On doit la remplacer par 0. Par conséquent, le mot initial d'origine est 1010.

## **EXERCICE**

Soit un mot de Hamming de longueur 15: 110110111101101

- 1. Quels sont les bits de contrôle de parité?
- 2. Quel est le message recu?
- 3. Est-ce que le message recu correspond au message transmis?
- 4. Quel a été le message transmis?