

# Code Correcteur d'erreur

## Master Info 1 Toulon

27 juin 2019



Pour un entier  $n > 0$ ,  $\{0, 1\}^n$  désigne l'ensemble de Hamming mots binaires de  $n$  bits. On note  $\text{wt}(x)$  le poids binaire de  $x \in \{0, 1\}^n$ , et  $V(n, r)$  le cardinal de la boule de rayon  $r$  i.e.

$$B(n, r) = \{x \in \{0, 1\}^n \mid \text{wt}(x) \leq r\}.$$

Un  $(n, M, d)$  code est une partie de  $\{0, 1\}^n$  qui contient  $M$  éléments séparés par une distance au moins égale à  $d$ . Un  $[n, k, d]$  code est sous-espace de dimension  $k$  de  $\{0, 1\}^n$  de distance minimale supérieure ou égale à  $d$ . Nous noterons  $G$  la matrice génératrice du code de Hamming  $[7, 4, 3]$  utilisé dans la figure ci-dessous pour transmettre les messages de 4 bits.

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

**Q 1.** Donner une matrice de contrôle  $H$  du code de Hamming  $[7, 4, 3]$ .

**Q 2.** Argumenter sur  $H$  pour prouver que la distance minimale est bien égale à trois. Quelle est la capacité de correction du code ?

**Q 3.** On note  $a_3a_2a_1a_0r_1r_2r_3$  l'encodage du message  $a_3a_2a_1a_0$ . Préciser les valeurs de  $r_1$ ,  $r_2$  et  $r_3$  en fonction de  $a_0$ ,  $a_1$ ,  $a_2$  et  $a_3$ .

**Q 4.** Quel est le syndrome du mot  $abcdefg$  ?

**Q 5.** Préciser la table de décodage du code.

**Q 6.** Décoder tous les mots de poids 3.

**Q 7.** Représenter le graphe de la probabilité d'erreur après décodage du code de Hamming. Estimer cette probabilité d'erreur lorsque la probabilité de transition d'un bit vaut  $10^{-6}$ .

**Q 8.** Déterminer  $V(7, 3)$ . Montrer qu'il n'existe pas de  $(7, 16, 4)$ -code ni de  $[7, 4, 4]$ -code.

**Q 9.** Comment obtenir un  $[8, 4, 4]$ -code à partir du code de Hamming  $[7, 4, 3]$  ?

**Q 10.** Comment obtenir un  $[6, 3, 3]$ -code à partir du code de Hamming  $[7, 4, 3]$  ?

