

# 1 Codes correcteurs d'erreurs

**Exercice 1.1** Soit  $C$  le code binaire :  $C = \{00001100, 00001111, 01010101, 11011101\}$ .

1. Quelle est la longueur de  $C$  ?
2. La distance minimale de  $C$  est la plus petite des distances entre 2 éléments de  $C$ . Quelle est sa valeur ?

**Exercice 1.2** Soit  $E$  l'application d'encodage qui à un message  $m = (m_1, m_2, m_3, m_4) \in \mathbb{F}_2^4$  associe le mot de code  $c = E(m) = (m_1, m_2, m_3, m_4, c_5, c_6, c_7) \in \mathbb{F}_2^7$  où  $c_5 = m_1 + m_3 + m_4$ ,  $c_6 = m_1 + m_2 + m_3$ , et  $c_7 = m_2 + m_3 + m_4$ , et soit  $C$  le code linéaire binaire image de  $E$ .

1. Donner la matrice génératrice  $G$  de  $C$  associée à l'application d'encodage  $E$ .
2. Soit  $m = (1010)$ . Quel est le mot de code associé ?
3. Soit  $\gamma = (1111001)$ . Est-ce un mot du code ?
4. Déterminer tous les éléments  $c \in C$  tels que  $d(c, \gamma) \leq 1$ .

**Exercice 1.3** Soit  $C$  le code binaire :  $C = \{0000, 1100, 1010, 0110, 1001, 0101, 0011, 1111\}$ .

1. Quelle est la longueur  $n$  de  $C$  ?
2. Combien  $C$  a-t-il d'éléments ? Si  $C$  était un code linéaire sur  $\mathbb{F}_2$ , quelle serait sa dimension  $k$  ? Choisir  $k$  éléments  $m_1, \dots, m_k$  de  $C$ , linéairement indépendant, et considérer le code linéaire  $C'$  engendré par  $(m_1, \dots, m_k)$ . Montrer que  $C' = C$ . Conclusion ?
3. Quelle est la distance minimale de  $C$  ? (Il est inutile de déterminer toutes les distances entre deux éléments de  $C$  : si  $c_1 \in C$  et  $c_2 \in C$  alors  $d(c_1, c_2)$  est le nombre de coordonnées non nulles de  $c_1 - c_2$  qui est lui-même un élément de  $C$ .)

4. Montrer que  $G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$  est une matrice génératrice de  $C$ .

5. Montrer que  $c = (c_1, c_2, c_3, c_4)$  appartient à  $C$  si et seulement si  $c_1 + c_2 + c_3 + c_4 = 0$ .

**Exercice 1.4** Soit  $G_1$  la matrice à coefficients dans  $\mathbb{F}_2$  :

$$G_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

1. Quel est le rang de  $G_1$  ?
2. En déduire que  $G_1$  est la matrice génératrice d'un code linéaire binaire  $C$  de longueur  $n = 6$  et de dimension  $k = 4$ .
3. Le code  $C$  est-il systématique ? Si oui, donner une matrice génératrice  $G_2$  de  $C$  sous forme standard.
4. Donner une matrice de contrôle  $H$  de  $C$ .
5. Y a-t-il dans  $C$  des mots de poids 1 ? Des mots de poids 2 ? Quelle est la distance minimale de  $C$  ?

**Exercice 1.5** Soit  $C$  le code linéaire binaire ayant pour matrice de contrôle :

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

1. Donner la longueur  $n$  et la dimension  $k$  de  $C$ .
2. Les mots  $\gamma_1 = (111011)$  et  $\gamma_2 = (100110)$  sont-ils des mots du code  $C$  ?
3. Donner une matrice génératrice  $G$  de  $C$  ainsi que l'application d'encodage  $E : \mathbb{F}_2^k \rightarrow \mathbb{F}_2^n$  associée.
4. Pour chacun des mots  $\gamma_i$  de la question 2, donner, quand cela est possible, le message  $m_i$  tel que  $\gamma_i = E(m_i)$ .

**Exercice 1.6** Soit  $C$  le code linéaire binaire de matrice de contrôle :

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

1. Quelle est la longueur  $n$  de  $C$  ? Quelle est la dimension  $k$  de  $C$  ?
2. Soit  $\gamma = 1111111$ . Est-ce un mot du code ?
3. Y a-t-il dans  $C$  des mots de poids 1 ? Des mots de poids 2 ? Des mots de poids 3 ? Quelle est la distance minimale  $d$  de  $C$  ? Quelle est la capacité de correction  $t$  de  $C$  ?
4. Le code  $C$  est-il parfait ?
5. Soit  $c \in C$  et  $\gamma \in \mathbb{F}_2^7$  tel que  $d(c, \gamma) > t$ . Montrer qu'il existe  $c' \in C$  tel que  $d(c', \gamma) \leq t$ .
6. Si  $p$  est la probabilité d'erreur sur un bit (une coordonnée) lors d'une transmission, et si les erreurs par bit sont indépendantes, exprimer en fonction de  $p$  la probabilité  $P$  qu'un mot  $\gamma \in \mathbb{F}_2^7$  reçu lors d'une transmission devienne, après correction, un mot de code  $c'$  différent du mot de code  $c$  émis. Donner une valeur approchée de  $P$  pour  $p \in \left\{ \frac{1}{10}, \frac{1}{100}, \frac{1}{1000} \right\}$ .

**Exercice 1.7** Comme dans l'exercice 1.6, soit  $C$  le code linéaire binaire de matrice de contrôle :

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

1. Réordonner les colonnes de  $H$  pour obtenir une matrice  $H'$  de la forme  $H' = (B|I_3)$  où  $B$  une matrice  $3 \times 4$  et  $I_3$  la matrice identité  $3 \times 3$ . Soit  $C'$  le code équivalent à  $C$  de matrice de contrôle  $H'$ . Donner une matrice  $G'$  génératrice de  $C'$  et en déduire une matrice  $G$  génératrice de  $C$ . On notera  $E$  l'application d'encodage associée à  $G$ .
2. Les mots suivants sont reçus :  $\gamma_1 = 0101000$ ,  $\gamma_2 = 1110010$ ,  $\gamma_3 = 1100011$ ,  $\gamma_4 = 1011011$ ,  $\gamma_5 = 1101011$ ,  $\gamma_6 = 1000011$ . Montrer qu'il existe pour chacun des  $\gamma_i$  un mot  $c_i$  du code  $C$  tel que  $d(c_i, \gamma_i) \leq t$ . Déterminer les mots de code  $c_i$  ainsi que les messages  $m_i$  tels que  $c_i = E(m_i)$ .