

Ce devoir en 4 heures comprend en plus de ce problème une partie algorithmique (1h30) sur la [représentation de Zeckendorf](#).

L'objectif de ce problème est de présenter dans un cadre ensembliste la *distance de Hamming* ainsi qu'un exemple de *code de Hamming*<sup>1</sup>. Pour tout ensemble fini  $E$ , on notera  $\#E$  son cardinal (nombre d'éléments).

### Partie I. Différence symétrique.

Dans cette partie  $\Omega$  désigne un ensemble fini. Pour toute partie  $X$  de  $\Omega$ , le complémentaire de  $X$  dans  $\Omega$  est noté  $\bar{X}$  et la fonction caractéristique de  $X$  est notée  $1_X$ .

$$\forall x \in \Omega, 1_X(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in X \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

On définit dans  $\mathcal{P}(\Omega)$  une opération (notée  $\Delta$ ) appelée *différence symétrique* par :

$$\forall (X, Y) \in \mathcal{P}(\Omega) \times \mathcal{P}(\Omega) : X \Delta Y = (\bar{X} \cap Y) \cup (X \cap \bar{Y})$$

1. a. Vérifier les propriétés suivantes et les traduire dans le vocabulaire des opérations :

$$\begin{aligned} (P1) \quad & \forall (X, Y) \in \mathcal{P}(\Omega) \times \mathcal{P}(\Omega) : & X \Delta Y &= Y \Delta X \\ (P2) \quad & \forall X \in \mathcal{P}(\Omega) : & X \Delta \emptyset &= \emptyset \Delta X = X \\ (P3) \quad & \forall X \in \mathcal{P}(\Omega) : & X \Delta X &= \emptyset \end{aligned}$$

b. Montrer que :

$$\forall (X, Y) \in \mathcal{P}(\Omega)^2, \forall x \in \Omega, \quad x \in X \Delta Y \Leftrightarrow 1_X(x) + 1_Y(x) \equiv 1 \pmod{2}.$$

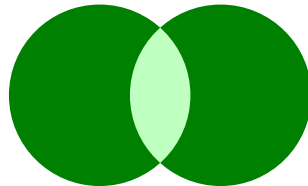


FIG. 1: Différence symétrique

<sup>1</sup>d'après [http://fr.wikipedia.org/wiki/Code\\_de\\_Hamming](http://fr.wikipedia.org/wiki/Code_de_Hamming)

2. a. Montrer que

$$\forall (X, Y) \in \mathcal{P}(\Omega) \times \mathcal{P}(\Omega) : \overline{X \Delta Y} = (\overline{X \cup Y}) \cup (X \cap Y)$$

b. Soient  $X, Y, Z$  trois parties de  $\Omega$ . Exprimer  $X \Delta (Y \Delta Z)$  comme une union de parties deux à deux disjointes, chacune de ces parties étant une intersection de trois. En déduire l'associativité de  $\Delta$ .

c. Soient  $X_1, X_2, \dots, X_p$  des parties de  $\Omega$  et  $x$  un élément de  $\Omega$ . Montrer que

$$x \in X_1 \Delta \dots \Delta X_p \Leftrightarrow 1_{X_1}(x) + \dots + 1_{X_p}(x) \equiv 1 \pmod{2}.$$

Comme  $\Delta$  est associative, il est inutile d'écrire des parenthèses dans  $X_1 \Delta \dots \Delta X_p$ .

3. Dans cette question  $A, B, C$  sont des parties quelconques de  $\Omega$ .

a. Montrer que  $A \Delta B \subset A \cup B$  et que :

$$A \Delta B = \emptyset \Rightarrow A = B$$

b. Simplifier  $(A \Delta C) \Delta (C \Delta B)$  et  $A \Delta ((A \Delta C) \Delta (C \Delta B))$ .

4. Pour tout élément  $u \in \Omega$  et toute partie  $X$  de  $\Omega$ , on note  $X_u = \{u\} \Delta X$ .

a. Préciser  $X_u$ .

b. Soit  $B$  une partie quelconque de  $\Omega$ . Montrer que :

$$\#(X_u \cap B) \equiv \begin{cases} \#(X \cap B) + 1 & \text{si } u \in B \\ \#(X \cap B) & \text{si } u \notin B \end{cases} \pmod{2}.$$

5. Ici  $\Omega$  contient  $n$  éléments. Pour tout  $A \subset \Omega$ , on désigne par  $\mathcal{P}_A$  l'ensemble des parties  $X$  de  $\Omega$  telles que

$$\#(X \cap A) \equiv 0 \pmod{2}$$

a. Montrer que  $\#\mathcal{P}_A = 2^{n-1}$  lorsque  $A$  est non vide.

b. Soient  $A_1$  et  $A_2$  deux parties non vides et distinctes de  $\Omega$ . Montrer que

$$\#(\mathcal{P}_{A_1} \cap \mathcal{P}_{A_2}) = 2^{n-2}$$

c. Soient  $A_1$  et  $A_2, A_3$  trois parties non vides, deux à deux distinctes de  $\Omega$ . On suppose de plus que  $A_3$  n'est pas incluse dans  $A_1 \cup A_2$ . Montrer que

$$\#(\mathcal{P}_{A_1} \cap \mathcal{P}_{A_2} \cap \mathcal{P}_{A_3}) = 2^{n-3}$$

## Partie II. Distance de Hamming.

On reprend les notations de la section précédente et on définit la *distance de Hamming*  $d(X, Y)$  entre deux parties  $X$  et  $Y$  de  $\Omega$  par

$$\forall (X, Y) \in \mathcal{P}(\Omega) \times \mathcal{P}(\Omega) : d(X, Y) = \#(X \Delta Y).$$

1. Montrer que  $d(A, B) = 0$  entraîne  $A = B$  pour toutes parties  $A$  et  $B$  de  $\Omega$ .
2. Montrer l'inégalité triangulaire :

$$\forall (A, B, C) \in (\mathcal{P}(\Omega))^3 : d(A, B) \leq d(A, C) + d(C, B)$$

3. Soit  $C \subset \Omega$  et  $k \in \mathbb{N}$ , on définit la *H-sphère* de centre  $C$  et de rayon  $k$  (notée  $\mathcal{S}(C, k)$ ) et la *H-boule* de centre  $C$  et de rayon  $k$  (notée  $\mathcal{B}(C, k)$ ) par :

$$\forall X \in \mathcal{P}(\Omega), \quad \begin{cases} X \in \mathcal{S}(C, k) \Leftrightarrow d(C, X) = k \\ X \in \mathcal{B}(C, k) \Leftrightarrow d(C, X) \leq k \end{cases}$$

On note  $n$  le nombre d'éléments de  $\Omega$ . Quel est le nombre d'éléments d'une sphère de rayon  $k$ ? Quel est le nombre d'éléments d'une boule de rayon  $k$ ?

## Partie III. Communiquer sûrement c'est organiser le délayage.

Dans cette partie  $E$  désigne un ensemble à  $p$  éléments. On imagine un système de transmission qui « émet » des parties  $X$  de  $E$  vers un récepteur. Mais de petites erreurs peuvent survenir lors de la transmission et de temps en temps le  $X$  reçu n'est pas tout à fait le  $X$  émis. Pour remédier à cela, on va transformer (coder) le  $X$  en  $\Phi(X)$  de sorte que chaque  $\Phi(X)$  soit « isolé » puis transmettre le  $\Phi(X)$ . Si une petite erreur survient lors de la transmission, le récepteur saura la repérer et éventuellement la corriger ou demander une nouvelle émission. Il devra ensuite décoder le  $\phi(X)$  en  $X$ .

On suppose donc l'existence d'un ensemble  $F$  à  $n$  éléments contenant  $E$ , de  $k \in \mathbb{N}$  et d'une application  $\Phi$  de  $\mathcal{P}(E)$  dans  $\mathcal{P}(F)$  telle que :

$$\forall (X, Y) \in \mathcal{P}(E), \quad X \neq Y \Rightarrow d(\Phi(X), \Phi(Y)) > k$$

où  $d$  désigne la distance de Hamming dans  $\mathcal{P}(F)$ .

1. Que signifie pour  $\Phi$  le fait que  $k$  soit supérieur ou égal à 0?
2. On suppose  $k$  non nul et pair. Montrer que :

$$\forall (X, Y) \in \mathcal{P}(E)^2, \quad X \neq Y \Rightarrow \mathcal{B}(\Phi(X), \frac{k}{2}) \cap \mathcal{B}(\Phi(Y), \frac{k}{2}) = \emptyset$$

3. a. On suppose  $k = 2$ . Montrer que  $n + 1 \leq 2^{n-p}$ . Quelle est la plus petite valeur possible pour  $n$  si  $p = 4$ ?
- b. On suppose  $k = 4$ . Former une inégalité que doivent vérifier  $p$  et  $n$ . Quelle est la plus petite valeur possible pour  $n$  si  $p = 4$ ?

## Partie IV. Code de Hamming.

L'objet de cette section est de donner un exemple de fonction  $\Phi$  vérifiant les propriétés de la section III. Ici,  $E$  est un ensemble à 4 éléments et  $F$  est un ensemble à 7 éléments contenant  $E$ . On note

$$E = \{d_1, d_2, d_3, d_4\} \quad F = \{d_1, d_2, d_3, d_4, p_1, p_2, p_3\}$$

Certaines parties de  $F$ , notées  $A_1, A_2, A_3$ , vont jouer un rôle particulier :

$$A_1 = \{d_1, d_2, d_4, p_1\} \quad A_2 = \{d_1, d_3, d_4, p_2\} \quad A_3 = \{d_2, d_3, d_4, p_3\}$$

On définit une fonction  $\phi$  de  $\mathcal{P}(E)$  dans  $\mathcal{P}(F)$  la manière suivante.

$$\forall X \in \mathcal{P}(E), \Phi(X) \text{ défini par : } \begin{cases} \Phi(X) \cap E = X \\ p_1 \in \Phi(X) \Leftrightarrow \#(X \cap \{d_1, d_2, d_4\}) \text{ impair} \\ p_2 \in \Phi(X) \Leftrightarrow \#(X \cap \{d_1, d_3, d_4\}) \text{ impair} \\ p_3 \in \Phi(X) \Leftrightarrow \#(X \cap \{d_2, d_3, d_4\}) \text{ impair} \end{cases}$$

1. Calculer  $\Phi(\emptyset)$ ,  $\Phi(E)$ ,  $\Phi(\{d_1\})$ ,  $\Phi(\{d_1, d_2, d_4\})$ .
2. Montrer que, pour toute partie  $X$  de  $E$  et tout entier  $i$  entre 1 et 3,  $A_i \cap \Phi(X)$  contient un nombre pair d'éléments.
3. Montrer que, pour toute partie non vide  $Z$  de  $F$  :

$$\#Z \leq 2 \Rightarrow \exists i \in \{1, 2, 3\} \text{ tel que } \#(A_i \cap Z) = 1$$

4. Soient  $A, U, V$  des parties quelconques de  $F$ , montrer que

$$\#(A \cap U) - \#(A \cap V) \equiv \#(A \cap (U \Delta V)) \pmod{2}$$

5. Montrer que pour toutes parties (de  $E$ )  $X$  et  $Y$  distinctes, la distance de Hamming entre  $\Phi(X)$  et  $\Phi(Y)$  est strictement plus grande que 2.
6. (hors barême)<sup>2</sup> Soit  $Z$  une partie de  $F$ . Montrer qu'il existe une partie  $X$  de  $E$  telle que  $Z = \Phi(X)$  si et seulement si  $\#(A_1 \cap Z)$ ,  $\#(A_2 \cap Z)$ ,  $\#(A_3 \cap Z)$  sont pairs.

<sup>2</sup>pour aller plus loin, il est bien plus commode d'utiliser la présentation classique des codes correcteurs à base d'algèbre linéaire sur le corps à deux éléments