## 5 Codage de source

## 5.1 Mauvais code source

Lesquels des codes suivants ne peuvent pas être des codes de Huffman?

- 1. Code composé des 3 mots 0, 10, 11.
- 2. Code composé des 4 mots 00, 01, 10, 110.
- 3. Code composé des 2 mots 01, 10

## 5.2 Codage de source binaire et ternaire

Soit une source simple (sans mémoire) S sur un alphabet  $A_S$  composé de S lettres,

$$A_S = \{s_1, s_2, s_3, s_4, s_5\}$$
.

- 1. Soit le code binaire  $\{00, 11, 010, 111, 1010\}$ :
  - (a) Est-il à décodage unique (déchiffrable)?
  - (b) Est-il instantané?
- 2. Soit le code binaire  $\{00, 11, 010, 011, 101\}$ :
  - (a) Est-il instantané?
  - (b) Existe-t-il un code binaire instantané plus court? (Justifier)
- 3. On s'intéresse maintenant à un codage ternaire de la source. On suppose que le jeu de probabilités des symboles de S est  $P_S = \{1/3, 1/3, 1/9, 1/9, 1/9\}$ .
  - (a) Pour un codage ternaire à mots de longueur fixe l, quel serait le choix de l?
  - (b) Calculer l'entropie et la redondance de la source.
  - (c) En déduire la longueur moyenne minimale d'un code source ternaire instantané.
  - (d) Pour la source S:
    - i. Proposer un code de Huffman (donner l'arbre).
    - ii. Calculer sa longueur moyenne et son efficacité. Commenter les résultats obtenus.
    - iii. Peut-on en déduire une propriété de la suite des symboles après codage?

## 5.3 Longueurs des mots d'un code de Huffman

Soit une v.a. X qui prend 4 valeurs  $\{1; 2; 3; 4\}$  avec les probabilités  $\{\frac{1}{3}; \frac{1}{3}; \frac{1}{4}; \frac{1}{12}\}$ .

- 1. Donner un code de Huffman pour cette v.a..
- 2. Montrer qu'il existe deux ensembles de longueurs de mots de code optimaux qui sont : (1,2,3,3) et (2,2,2,2).
- 3. En conclure qu'il existe des codes optimaux avec des longueurs de mots de code qui dépasse la longueur de code de Shannon  $\left\lceil \log_2 \frac{1}{p(x)} \right\rceil$  pour certains symboles.