

# Théorie de l'Information

Devoir # 3  
25 octobre 2006

SIC-SICOM

Maria-João Rendas

1. Lequel de ces codes ne peut pas être un code de Huffman?

- (a) {1, 01, 00}
- (b) {00, 01, 10, 110}
- (c) {01, 10}

Justifiez toutes vos réponses.

2. Considérez la variable aléatoire avec la loi de probabilité dans le tableau suivant:

$x \in \mathcal{X}$	$p(x)$
$x_1$	0.5
$x_2$	0.26
$x_3$	0.11
$x_4$	0.04
$x_5$	0.04
$x_6$	0.03
$x_7$	0.02

- (a) Construisez un code de Huffman pour  $X$ .
  - (b) Calculez la longueur moyenne du code obtenu.
  - (c) Construisez un code ternaire pour  $X$ .
3. Des mots comme "Stop" ou "Feu" sont petits, pas car leur utilisation est fréquente, mais peut-être car on souhaite minimiser le temps nécessaire pour les dire. Supposez que  $X = i$  avec probabilité  $p_i, i = 1, \dots, m$ . Soit  $\ell_i$  le nombre de bits nécessaires pour coder  $X = i$ , et  $c_i$  le coût par lettre du mot  $X_i$ . Le coût moyen du code est donc

$$C = \sum_{i=1}^m p_i \ell_i c_i$$

- (a) Minimisez  $C$  défini par l'équation précédente sur toutes les longueurs  $\{\ell_i\}_{i=1}^m$ , telles que l'inégalité de Kraft est satisfaite:

$$\sum_{i=1}^m 2^{-\ell_i} \leq 1.$$

Ignorez, pour cette minimisation, les contraintes qui imposent que les  $\ell_i$  soient des entiers. Calculez les longueurs optimales  $\ell_i^*$ , et le coût minimal qui leur est associé,  $C^*$ .

(b) Comment pouvez-vous utiliser l'algorithme de Huffman pour minimiser  $C$  sur tous les codes (binaires) uniquement décodables ? Soit  $C_{\text{Huffman}}$  le coût de ce code optimal.

(c) Montrez que

$$C^* \leq C_{\text{Huffman}} \leq C^* + \sum p_i C_i.$$

4. Soit  $\mathcal{X} = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ . Considérez les deux lois de probabilité  $p$  et  $q$  définies sur cet alphabet, et les deux codes  $C_1$  et  $C_2$  dans le tableau suivant

$x \in \mathcal{X}$	$p(x)$			
1	0.5	0.5	0	0
2	0.25	0.125	10	100
3	0.125	0.125	110	101
4	0.0625	0.125	1110	110
5	0.0625	0.125	1111	111

(a) Calculez  $H(p)$ ,  $H(q)$ ,  $D(p||q)$  et  $D(q||p)$ .

(b) Vérifiez que  $C_1$  est optimal pour  $p$  et que  $C_2$  est optimal pour  $q$  (calculez leurs longueurs moyennes).

(c) Admettez que l'on utilise  $C_2$  pour une source  $X \sim p$ . Quelle est la longueur moyenne des mots de code? De combien elle dépasse l'entropie  $H(p)$ ?

(d) Quelle est la pénalité si nous utilisons  $C_1$  pour une source  $X \sim q$ ?

5. On nous donne 6 bouteilles de vin. On sait qu'une des bouteilles est mauvaise. L'analyse visuelle des bouteilles permet de déterminer la probabilité pour que chacune d'entre elles soit celle qui est mauvaise:

bouteille # $i$	$p_i$
1	7/26
2	5/26
3	4/26
4	4/26
5	3/26
6	3/26

Nous souhaitons déterminer la mauvaise bouteille.

Supposez que l'on goute les vins un à un. Choisissez l'ordre par laquelle ils doivent être goûtés pour que le nombre d'essais soit minimisé. Rappelez-vous que si les premières 5 bouteilles sont bonnes, vous ne devez pas gouter la dernière.

- (a) Quel est le nombre moyen d'essais qui doivent être réalisés?
- (b) Quelle bouteille doit être testée en premier?

Admettez maintenant que vous pouvez goûter le mélange du contenu de plusieurs bouteilles, au lieu de les goûter une à une.

- (c) Quelle est la valeur minimale du nombre moyen de tests qui doivent être faits pour déterminer la mauvaise bouteille?
- (d) Quel mélange doit être testé en premier ?