USTL - Licence ST-A 1ère année

2004-2005

# Codage de l'information

## Examen de mai 2005

durée 1h30 - documents non autorisés

### Exercice 1: Codage (1/2H)

Soit L le langage contenant les six mots binaires

$$L = \{00, 010, 0100, 110, 111, 1110\}$$

Q 1 . L est-il un code?

Q 2. Existe-t-il un code préfixe contenant six mots binaires de même longueur?

Q 3 . Convertissez l'entier N=912 en base 2. Le mot binaire obtenu peut-il se décomposer en mots de L?

### Exercice 2: Codage optimal (20MN)

Le tableau qui suit donne la répartition des 1024 premières "hexadécimales" du nombre  $\pi$ .

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	В	C	D	E	$\mathbf{F}$
62	70	63	71	61	65	71	56	82	70	65	62	58	50	59	59

Tab. 1 – Répartition des 1024 premières hexadécimales de  $\pi$ 

 ${f Q}$  1 . Proposez un codage binaire optimal pour les 1024 premières hexadécimales de  $\pi$ .

**Q 2** . Quelle est la taille (en octets) d'un fichier contenant les 1024 premières hexadécimales de  $\pi$  codées avec un codage binaire optimal?

Q 3. Sans la calculer explicitement, donnez un encadrement de l'entropie des 1024 premières hexadécimales.

#### Exercice 3: Codes de Reed-Muller (40MN)

On étudie quelques caractéristiques des codes appelés codes de Reed-Muller d'ordre 1. Ces codes dépendent d'un paramètre entier  $m \ge 1$ , et sont notés  $\mathcal{R}(m)$ . Ils sont définis par récurrence sur m par

$$\mathcal{R}(1) = \{00,01,10,11\}$$
 et pour  $m \ge 1$   $\mathcal{R}(m+1) = \{\mathbf{u}\mathbf{u} \mid \mathbf{u} \in \mathcal{R}(m)\} \cup \{\mathbf{u}\overline{\mathbf{u}} \mid \mathbf{u} \in \mathcal{R}(m)\}$ 

les mots de  $\mathcal{R}(m+1)$  sont donc les mots (u) de  $\mathcal{R}(m)$  concaténés à eux-mêmes (uu) ou à leur complémentaire (u $\overline{\mathbf{u}}$ ), le complémentaire d'un mot étant le mot obtenu en inversant chaque bit du mot initial.

Par exemple, le code  $\mathcal{R}(2)$  est

$$\mathcal{R}(2) = \{0000, 0101, 1010, 1111\} \cup \{0011, 0110, 1001, 1100\}$$

 $\mathbf{Q}$  1. Déterminez les capacités détectrices et correctrices d'erreurs de  $\mathcal{R}(1)$  et  $\mathcal{R}(2)$ .

**Q 2**. Donnez la liste des mots de  $\mathcal{R}(3)$ . Quels sont les poids de ces mots?

 $\mathbf{Q}$  3 . Soit  $C\subseteq \mathbb{F}_2^n$  un code de longueur n et de distance minimale d.

Q 3.1. Quelle est la distance minimale du code  $C_1$  de longueur 2n dont les mots sont les mots de C doublés?

$$C_1 = \{\mathbf{u}\mathbf{u} \mid \mathbf{u} \in C\}$$

Q 3.2. Quelle est la distance minimale du code  $C_2$  de longueur 2n dont les mots sont les mots  ${\bf u}$  de C concaténés à leur complémentaire  $\overline{\bf u}$ ?

$$C_2 = \{\mathbf{u}\overline{\mathbf{u}} \mid \mathbf{u} \in C\}$$

- ${f Q}$  4. Déterminez en fonction de m les caractéristiques suivantes du code  ${\cal R}(m)$ 
  - 1. la longueur de ses mots,
  - 2. le nombre de mots,
  - 3. le poids de ses mots,
  - 4. sa distance minimale,
  - 5. ses capacités détectrices et correctrices d'erreurs.