

Jeudi 30 janvier 2014

Examen Final d'UEF35 (Communications Numériques 2)

Exercice n° 1 :

Un code à répétition est un code linéaire par blocs  $(n, 1)$  qui contient seulement deux mots de code, un mot avec des « 0 » et un mot avec des « 1 ». Considérons le cas d'un code à répétitions avec  $n = 5$ .

- 1- Construire la matrice génératrice  $G$  pour le code par blocs  $(5,1)$  ;
- 2- En utilisant  $G$  déterminer tous les mots du code ;
- 3- Evaluer la matrice de contrôle de parité  $H$  pour ce code ;
- 4- Vérifier que  $GH^T = 0$ .

Exercice 2 :

- Montrer que le code  $C = \{000,100,011,111\}$  n'est pas cyclique.

Exercice 3 :

Considérons un code  $RS$  poinçonné ( $n = q - 1, k, d = n - k + 1$ ) sur un corps fini  $F_q = \{0, 1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{q-2} = \alpha^{-1}\}$  où  $\alpha$  est une racine primitive. Un mot de code quelconque  $F = (F_0, F_1, \dots, F_i, \dots, F_{n-1}) = (f(1), f(\alpha), \dots, f(\alpha^{-1}))$  peut être obtenu à partir d'un mot d'information  $f = (f_0, f_1, \dots, f_{k-1})$  par la relation :

$$F_i = \sum_{j=0}^{k-1} f_j \alpha^{ij}, \quad 0 \leq i \leq n-1$$

- 1- Montrer que l'on peut retrouver le mot d'information par la relation :

$$f_j = -\sum_{i=0}^{n-1} F_i \alpha^{-ij}, \quad 1 \leq j \leq k-1$$

Remarque : Dans  $F_q$ , nous pouvons noter que  $n = q - 1 = -1$