

Février 2010

UEF35: EXAMEN

A2N1

EX n°1:

On considère un code  $(6, 3)$  linéaire, systématique, dont les 3 bits de parité d'un mot de code sont obtenus par les équations suivantes :

$$c_4 = d_1 \oplus d_3$$

$$c_5 = d_1 \oplus d_2 \oplus d_3$$

$$c_6 = d_1 \oplus d_2$$

1. Ecrire la matrice génératrice de ce codage
2. Donner les mots de code possibles
3. On suppose que l'on a reçu le mot de code '010111'. Décoder ce mot de code en identifiant le bit erroné et en le corrigeant.

EX n°2:

On considère l'application  $(F_q)^k \rightarrow (F_q)^{q+1}$  suivante :

Soit  $(f_0, f_1, \dots, f_{k-1})$  un  $k$ -uplet sur  $F_q$ , et définissons un polynôme

$f(z) = f_0 + f_1 z + \dots + f_{k-1} z^{k-1}$  de degré  $k-1$ . On associe au  $k$ -uplet  $(f_0, f_1, \dots, f_{k-1})$  le  $(q+1)$ -uplet  $(\{f(\beta_j), \beta_j \in F_q\}, f_{k-1})$  correspondant au mot de code RS plus la composante additionnelle  $f_{k-1}$ .

1. Montrer que les  $q^k$   $(q+1)$ -uplets forment un code linéaire optimal  $(n=q+1, k, d=n-k+1)$  sur  $F_q$ .
2. Construire un code  $(4, 2, 3)$  linéaire sur  $F_3$ .