

UNIVERSITÉ PIERRE ET MARIE CURIE

2M120 – Éléments d'arithmétique

Examen partiel du 26 octobre 2016

Durée : 1 heure 30 minutes

Aucun document n'est autorisé. L'utilisation de tout appareil électronique (tel que calculatrices, téléphones portables, montres connectées, etc.) est interdite. Ceux-ci doivent être rangés dans les sacs et mis en position éteinte.

Les correcteurs tiendront compte de la qualité de la rédaction et de la précision des raisonnements.

Partie I — Un cas particulier

Soit $G_5 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}$ à coefficients dans \mathbb{F}_5 et C_5 le code linéaire de matrice génératrice G_5 .

1. Quelle est la longueur n_5 de C_5 ? Quelle est sa dimension k_5 ?
2. Construire à partir de G_5 une matrice de contrôle H_5 de C_5 .
3. Montrer que la matrice $H'_5 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & 4 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ est également une matrice de contrôle de C_5 .
4. À l'aide de H'_5 , déterminer la distance minimum d_5 de C_5 ainsi que sa capacité de correction t_5 . C_5 est-il un code MDS?

5. Soit $x_5 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \in (\mathbb{F}_5)^5$.

- (a) Calculer le syndrome de $s_5 = S(x_5) = H'_5 \times x_5$.
- (b) Montrer qu'il existe un unique $c_5 \in C$ tel que $d(c_5, x_5) \leq 1$ et le déterminer.
- (c) Déterminer $m_5 \in (\mathbb{F}_5)^3$ tel que $c_5 = G_5 \times m_5$.

6. Soit $x'_5 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 4 \end{pmatrix} \in (\mathbb{F}_5)^5$.

- (a) Calculer le syndrome de $s'_5 = S(x'_5) = H'_5 \times x'_5$.
- (b) Montrer qu'il existe pas de mot de code $c'_5 \in C_5$ tel que $d(c'_5, x'_5) \leq 1$.
- (c) Le code C_5 est-il parfait?

Partie II — Préliminaire au cas général

Soit $p \geq 3$ un nombre premier et $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} = \{0, 1, 2, \dots, p-1\}$ le corps à p éléments. On écrit p sous la forme $p = 2q + 1$ où q est un nombre entier.

7. Montrer que $1 + 2 + \dots + (p-1)$ est un multiple de p dans \mathbb{Z} .
8. Montrer que $1 + 2 + \dots + (p-2) = 1$ dans \mathbb{F}_p .
9. Exprimer, en fonction de q , la valeur de l'inverse de 2 dans \mathbb{F}_p .

Partie III — Le cas général

Soit maintenant G , la matrice à coefficients dans \mathbb{F}_p à p lignes et $p - 2$ colonnes :

$$G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & & \ddots & 1 & 0 \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 & 1 \\ \hline 1 & 2 & \cdots & p-3 & p-2 \\ p-2 & p-3 & \cdots & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

et C le code linéaire sur \mathbb{F}_p de matrice génératrice G .

10. Quelle est la longueur n de C ? Quelle est sa dimension k ?
11. Construire à partir de G une matrice de contrôle H de C .
12. Montrer que la matrice H' , à 2 lignes et p colonnes :

$$H' = \left(\begin{array}{cccccc|cc} 1 & 1 & \cdots & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & \cdots & p-2 & p-1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

est également une matrice de contrôle de C .

13. Soit $c_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \in (\mathbb{F}_p)^p$.

- (a) Calculer le syndrome de $s_1 = S(c_1) = H' \times c_1$ et montrer que $c_1 \in C$.
(On pourra utiliser le résultat de la question 7 pour simplifier l'expression de s_1 .)
- (b) Déterminer $m_1 \in (\mathbb{F}_p)^{p-2}$ tel que $c_1 = G \times m_1$.

14. À l'aide de H' , déterminer la distance minimale d de C , ainsi que sa capacité de correction t .
 C est-il un code MDS?

15. Soit $x_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \in (\mathbb{F}_p)^p$.

- (a) Calculer le syndrome de $s_2 = S(x_2) = H' \times x_2$.
- (b) Montrer qu'il existe un unique $c_2 \in C$ tel que $d(c_2, x_2) = 1$ et le déterminer.
(On pourra utiliser le résultat de la question 9.)
- (c) Déterminer $m_2 \in (\mathbb{F}_p)^{p-2}$ tel que $c_2 = G \times m_2$.

16. Soit $x \in (\mathbb{F}_p)^p$ tel que $S(x) = H' \times x = \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}$ avec $u \neq 0$ dans \mathbb{F}_p .
Montrer qu'il existe un unique $c \in C$ tel que $d(x, c) = 1$.

17. Soit $x \in (\mathbb{F}_p)^p$ tel que $S(x) = H' \times x = \begin{pmatrix} 0 \\ v \end{pmatrix}$ avec $v \neq 0$ dans \mathbb{F}_p .
Montrer qu'il n'existe pas de mot de code $c \in C$ tel que $d(x, c) \leq 1$.

18. Le code C est-il parfait?