

Théorie de l'information, MA7W08EX : Examen du 11 décembre 2015

*Master Sciences et Technologies, mention Mathématiques ou Informatique, spécialité
Cryptologie et Sécurité informatique*

Responsable : Gilles Zémor

Durée : 3h. Sans document. Les exercices sont indépendants.

- EXERCICE 1. Soient X une variable aléatoire de Bernoulli de loi uniforme $P(X = 0) = P(X = 1) = 1/2$. Soient Y et Z deux variables de même loi que X et telles que X, Y, Z sont indépendantes dans leur ensemble. Calculer l'information mutuelle $I(X + Y, X + Y + Z)$ où l'addition s'entend dans les entiers.
- EXERCICE 2. On considère le canal dont l'entrée X prend ses valeurs dans l'alphabet $\{0, 1, 2, 3\}$ et dont la sortie Y prend ses valeurs dans $\{0, 1, 2, 3, 4\}$ et est obtenue à partir de X en lui ajoutant l'entier 0 ou l'entier 1, avec probabilité $1/2$. En faisant l'hypothèse raisonnable que l'information mutuelle $I(X, Y)$ est maximisée pour une loi de X telle que $P(X = 0) = P(X = 3)$ et $P(X = 1) = P(X = 2)$, trouver la capacité du canal.
- EXERCICE 3. Soit \mathcal{C} un canal discret sans mémoire. Soit X_1, X_2 deux variables aléatoires, prenant chacune leurs valeurs dans l'alphabet d'entrée du canal. Soient Y_1 et Y_2 les variables de sortie correspondantes. En supposant que X_1 et X_2 sont indépendantes de même loi, montrer que $I((X_1, X_2), (Y_1, Y_2)) = 2I(X_1, Y_1)$.
- EXERCICE 4. Soit C un code de Hamming binaire en longueur $15 = 2^4 - 1$.
 - a) Rappeler quels sont ses paramètres.
 - b) Montrer qu'étant données deux positions distinctes $i, j \in \{1, 2, \dots, 15\}$, il existe un unique mot $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_{15})$ du code C de poids 3 tel que $x_i = x_j = 1$. En constatant qu'un mot \mathbf{x} de poids 3 admet 3 paires de positions $\{i, j\}$ telles que $x_i = x_j = 1$, en déduire le nombre total de mots de C de poids 3.
 - c) On considère maintenant un code de Hamming ternaire (sur l'alphabet $\{0, 1, -1\}$) de longueur $13 = (3^3 - 1)/2$. Calculer le nombre de mots de poids 3 du code.
- EXERCICE 5. Soit la matrice de parité

$$\mathbf{H} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

Alice transmet un 7-uple binaire $\mathbf{x} = [x_1, \dots, x_7]$ à Bob avec la convention que le message secret associé est le syndrome $\sigma(\mathbf{x})$. Pour communiquer un secret de trois bits, on transmet donc sur le canal sept symboles binaires. On suppose que \mathbf{x} , et donc \mathbf{s} , suivent des lois uniformes dans $\{0, 1\}^7$ et $\{0, 1\}^3$.

On suppose maintenant que Alice communique à Bob deux secrets de trois bits, soit \mathbf{s} et \mathbf{t} , en transmettant les deux 7-uples $\mathbf{x} = [x_1, \dots, x_7]$ et $\mathbf{y} = [y_1, \dots, y_7]$. Une espionne, Eve, est capable d'intercepter jusqu'à 7 des 14 symboles transmis, mais pas plus. Montrer qu'elle est capable d'obtenir un des secrets, mais que quels que soient les symboles qu'elle intercepte, elle a zéro bit d'information sur au moins un des deux secrets \mathbf{s} ou \mathbf{t} .

– EXERCICE 6. On considère le code linéaire ternaire C de matrice de parité

$$\mathbf{H} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & -1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & -1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

- Quels sont les paramètres du code C ?
- Combien le code C a-t-il de mots de poids minimum ?

– EXERCICE 7. Montrer que si un code linéaire C a une distance minimale 4, alors il existe des mots \mathbf{x} de l'espace tels que pour tout mot de code $\mathbf{c} \in C$, la distance de Hamming de \mathbf{x} à \mathbf{c} vérifie $d(\mathbf{x}, \mathbf{c}) \geq 2$. En déduire qu'il n'existe pas de code linéaire binaire de paramètres $[7, 4, 4]$.

– EXERCICE 8. On considère le code binaire C de matrice de parité

$$\mathbf{H} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

- Quels sont les paramètres de ce code ?
- On reçoit le mot

$$[1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1]$$

où la première coordonnée a été effacée. En faisant l'hypothèse qu'au plus une coordonnée non effacée est en erreur, montrer qu'on peut retrouver le mot de code d'origine sans ambiguïté et le donner.

- Donner une configuration minimale d'effacements (avec un nombre minimum d'effacements) non corrigible, et une configuration maximale d'effacements corrigible.
- Quels sont les paramètres du code dual C^\perp ?
- Calculer le nombre de mots de l'espace $\{0, 1\}^{10}$ qui ne sont pas à distance 0 ou 1 d'un mot de code.