

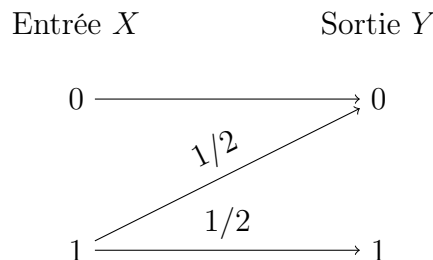
Théorie de l'information, MA7W08EX : Examen du 18  
décembre 2014

*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. Donner un exemple de deux variables aléatoires  $X$  et  $Y$  indépendantes, non constantes, telles que  $H(X + Y) = H(X) + H(Y)$ .
- EXERCICE 2. Est-ce que la distribution des longueurs  $(1, 2, 3, 4)$  peut être obtenue par l'algorithme de Huffman ?
- EXERCICE 3. On considère le canal représenté par le diagramme suivant :



où  $P(Y = 0 | X = 1) = P(Y = 1 | X = 1) = 1/2$ . Calculer l'information mutuelle entre  $X$  et  $Y$  en fonction de  $\alpha = P(X = 1)$  et montrer que celle-ci est maximum pour  $\alpha = 2/5$ . En déduire la capacité du canal.

- EXERCICE 4. Soient  $U_1$  et  $U_2$  deux variables aléatoires indépendantes, chacune à valeurs dans  $\{0, 1\}$ , et chacune de loi uniforme. On considère par ailleurs un canal binaire à effacement  $X \rightarrow Y$  de probabilité d'effacement  $p$ . On rappelle que ceci veut dire que si  $X$  est à valeurs dans  $\{0, 1\}$  alors  $Y$  vaut  $X$  avec probabilité  $1 - p$  et vaut le symbole effacement  $\varepsilon$  avec probabilité  $p$ .

- a) On soumet au canal deux symboles, soit  $X_1 = U_1$ , puis  $X_2 = U_2$ . On obtient deux symboles de sortie, soit  $Y_1$  et  $Y_2$ . On note  $Y^{(2)}$  le couple  $(Y_1, Y_2)$ . Que valent les informations mutuelles  $I(U_1, Y^{(2)})$  et  $I(U_2, Y^{(2)})$  ?

- b) On change maintenant de stratégie et on soumet une première fois au canal  $X_1 = U_1 + U_2$ , puis on soumet au canal le symbole  $X_2 = U_2$ . On note toujours  $Y^{(2)}$  le couple de sorties  $(Y_1, Y_2)$ . Calculer les informations mutuelles  $I(U_1, Y^{(2)})$  et  $I(U_2, Y^{(2)})$ .

– EXERCICE 5. Est-ce qu'un code ternaire (sur l'alphabet  $\{0, 1, 2\}$ ) de paramètres  $[8, 4, 5]$  existe ?

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

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

- a) Quels sont les paramètres de ce code ?
- b) Montrer que si on reçoit un mot du code  $C$  avec un effacement sur la première coordonnée et une erreur sur la sixième coordonnée, alors on peut corriger l'erreur et l'effacement sans ambiguïté.
- c) Montrer qu'il y a quatre coordonnées  $j$ ,  $j \neq 1$ , telles que le code  $C$  puisse corriger simultanément un effacement sur la première coordonnée, ainsi qu'une erreur sur la  $j$ -ème coordonnée. Donner ces valeurs de  $j$ .
- d) On considère le code  $C'$  de longueur 10, constitué de tous les vecteurs de la forme  $(x_2, x_3, \dots, x_{11})$  tels que le vecteur  $(x_1, x_2, x_3, \dots, x_{11})$  soit dans le code  $C$ , pour une certaine valeur  $x_1$ . Quels sont les paramètres de  $C'$  ?
- e) Combien  $C'$  admet-il de mots de poids 2 ?
- f) Trouver le nombre de mots de poids 2 de  $\{0, 1\}^{11}$  qui ne sont pas à distance 1 d'un mot du code  $C$ .
- g) Montrer qu'un mot quelconque de  $\{0, 1\}^{11}$  qui n'est pas un mot du code  $C$  est soit à distance 1 d'un mot de  $C$ , soit à distance 2 d'un mot de  $C$ .
- h) Si on soumet un mot du code  $C$  à un canal binaire symétrique de probabilité d'erreur  $p$ , donner, en fonction de  $p$ , la probabilité de décoder correctement, sous l'hypothèse où le décodeur est le meilleur possible.
- i) Trouver la distance minimale du code dual  $C^\perp$  et le nombre de mots de poids minimum de  $C^\perp$ .
- j) On considère la fonction syndrome associée à  $\mathbf{H}$ ,

$$\begin{aligned} \{0, 1\}^{11} &\longrightarrow \{0, 1\}^4 \\ \mathbf{x} &\mapsto \mathbf{H}^t \mathbf{x}. \end{aligned}$$

Soit  $\mathbf{x} = [x_1 \dots x_{11}]$  un vecteur aléatoire uniforme de  $\{0, 1\}^{11}$ . Quel est le nombre minimum de coordonnées  $x_i$  qu'il faut connaître pour avoir un bit d'information (un shannon) sur la valeur du syndrome  $\sigma(\mathbf{x})$  ? Trouver un ensemble minimal de coordonnées  $x_i$  dont la connaissance procure deux bits d'information sur la valeur de  $\sigma(\mathbf{x})$ .