

Théorie de l'information : DS du 22 octobre 2013

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

Responsable : Gilles Zémor

Durée : 1h30. Sans document. Les exercices sont indépendants.

– EXERCICE 1. Soient X et Y deux variables indépendantes, toutes deux de loi uniforme dans $\mathcal{X} = \{0, 1, 2, 3\}$. Soit Z la variable de Bernoulli qui vaut 0 si $X > Y$ et 1 sinon.

a) Calculer $H(Z|X)$, $H(Z|Y)$ et $H(Z)$.

b) En déduire $H(X|Z)$ et $H(Y|Z)$.

– **Solution.**

a) On a :

$$P(Z = 0|X = 0) = 0$$

$$P(Z = 0|X = 1) = \frac{1}{4}$$

$$P(Z = 0|X = 2) = \frac{2}{4}$$

$$P(Z = 0|X = 3) = \frac{3}{4}$$

D'où l'on déduit :

$$\begin{aligned} H(Z|X) &= \sum_{i=0}^3 P(X = i)H(Z|X = i) \\ &= \frac{1}{4}h\left(\frac{1}{4}\right) + \frac{1}{4}h\left(\frac{1}{2}\right) + \frac{1}{4}h\left(\frac{3}{4}\right) \\ &= \frac{1}{4} + \frac{1}{2}h\left(\frac{1}{4}\right) = \frac{5}{4} - \frac{3}{8}\log_2 3 \approx 0.66. \end{aligned}$$

Un calcul similaire donne

$$H(Z|Y) = H(Z|X) = \frac{1}{4} + \frac{1}{2}h\left(\frac{1}{4}\right).$$

Enfin, on a $P(Z = 0) = 6/16 = 3/8$, donc

$$H(Z) = h\left(\frac{3}{8}\right) \approx 0.95.$$

b) On a

$$\begin{aligned}H(X, Z) &= H(X) + H(Z|X) \\ &= H(Z) + H(X|Z)\end{aligned}$$

D'où

$$\begin{aligned}H(X|Z) &= H(X) + H(Z|X) - H(Z) = \log_2 4 + \frac{1}{4} + \frac{1}{2}h\left(\frac{1}{4}\right) - h\left(\frac{3}{8}\right) \\ &= \frac{1}{4} + \frac{5}{8}\log_2 5 \approx 1.7.\end{aligned}$$

On trouve de même $H(Y|Z) = H(X|Z)$.

– EXERCICE 2. Démontrer que quelles que soient les variables X, Y, Z on a :

$$H(X, Y) + H(Y, Z) \geq H(X, Y, Z) + H(Y).$$

On pourra utiliser la relation $H(X|Y) \geq H(X|(Y, Z))$.

– **Solution.** On a $H(X, Y, Z) = H(Y, Z) + H(X|(Y, Z)) \leq H(Y, Z) + H(X|Y)$, d'où

$$\begin{aligned}H(Y) + H(X, Y, Z) &\leq H(Y, Z) + H(Y) + H(X|Y) \\ &= H(Y, Z) + H(X, Y).\end{aligned}$$

– EXERCICE 3. Soit $\pi = (p_1, \dots, p_m)$ une loi de probabilité. Soit π' la loi obtenue à partir de π en sélectionnant deux coordonnées i et j dans $\{1, 2, \dots, m\}$ et en remplaçant les probabilités p_i et p_j par $(p_i + p_j)/2$ et $(p_i + p_j)/2$.

Montrer que $H(\pi) \leq H(\pi')$. On pourra introduire des variables X et X' à valeurs dans $\{1, 2, \dots, m\}$ et de lois π et π' , ainsi qu'une variable Y qui vaut 1 si $X, X' \in \{i, j\}$ et 0 sinon, et s'intéresser à $H(X|Y)$ et $H(X'|Y)$.

– **Solution.** Comme $H(\pi) = H(X) = H(Y, X) = H(Y) + H(X|Y)$ et $H(\pi') = H(Y) + H(X'|Y)$, il suffit de démontrer $H(X|Y) \leq H(X'|Y)$.

Or,

$$P(X = i|Y = 1) = \frac{P(X = i)}{P(Y = 1)} = \frac{p_i}{p_i + p_j} \quad \text{et} \quad P(X = i|Y = 0) = 0$$

$$P(X' = i|Y = 1) = \frac{(p_i + p_j)/2}{p_i + p_j} = \frac{1}{2} \quad \text{et} \quad P(X' = i|Y = 0) = 0$$

D'où

$$H(X|Y) = P(Y = 1)H(X|Y = 1) = (p_i + p_j)h\left(\frac{p_i}{p_i + p_j}\right) \\ \leq (p_i + p_j)h\left(\frac{1}{2}\right) = H(X'|Y).$$

– EXERCICE 4. Soit une variable aléatoire X prenant les valeurs a, b, c, d, e, f, g de loi de probabilité $(P(X = a), P(X = b), \dots, P(X = g))$ égale à :

$$\pi = (0.35, 0.3, 0.2, 0.05, 0.05, 0.03, 0.02).$$

- Trouver un code de Huffman binaire pour X .
- Trouver la longueur moyenne $\bar{\ell}$ pour ce code et cette loi de probabilité.
- Quelles sont toutes les distributions des longueurs

$$\ell_1 \geq \ell_2 \geq \ell_3 \geq \ell_4 \geq \ell_5 \geq \ell_6 \geq \ell_7$$

possibles pour tous les codes de Huffman associés à la loi π ?

– **Solution.**

- On a par exemple, $a \mapsto 0, b \mapsto 10, c \mapsto 110, d \mapsto 1110, e \mapsto 11110, f \mapsto 111110, g \mapsto 111111$.
- $\bar{\ell} = 0.35 + 0.3 \times 2 + 0.2 \times 3 + 0.05 \times 4 + 0.05 \times 5 + 0.03 \times 6 + 0.02 \times 6 = 2.3$
- $(6, 6, 5, 4, 3, 2, 1), (5, 5, 4, 3, 2, 2, 2), (4, 4, 4, 4, 2, 2, 2), (5, 5, 5, 5, 3, 2, 1)$.

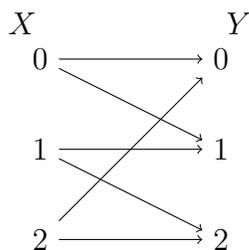
– EXERCICE 5. On considère les trois codes suivants :

$$C_1 = \{00, 10, 001, 101, 011, 111\}, C_2 = \{00, 10, 01, 101, 110, 011\}, C_3 = \{01, 10, 01110\}.$$

Lesquels sont uniquement déchiffrables ? Pourquoi ?

– **Solution.** Le premier est UD car suffixe (préfixe si l'on lit de droite à gauche). Le deuxième n'est pas UD car ne vérifie pas l'inégalité de Huffman. Le troisième n'est pas préfixe ni suffixe mais est tout de même UD : on peut déchiffrer en isolant d'abord les blocs de trois «1» consécutifs, ce qui identifie le sous-mot 01110, ensuite la lecture se fait de manière unique car il ne survit que des mots de longueur 2.

– EXERCICE 6. On considère le canal discret sans mémoire :



où les probabilités de transition sont données par :

$$\begin{aligned}P(Y = 0|X = 0) &= P(Y = 1|X = 1) = P(Y = 2|X = 2) = 1 - p \\P(Y = 1|X = 0) &= P(Y = 2|X = 1) = P(Y = 0|X = 2) = p.\end{aligned}$$

Calculer la capacité de ce canal en fonction du paramètre p .

– **Solution.** Pour tout $i \in \{0, 1, 2\}$ on a $H(Y|X = i) = h_2(p)$, donc

$$H(Y|X) = h_2(p).$$

On a $I(X, Y) = H(Y) - H(Y|X) = H(Y) - h_2(p)$. On vérifie par ailleurs aisément que si X est uniforme alors Y l'est aussi, par conséquent

$$C = \max_{p(X)} (H(Y) - H(Y|X)) = \log_2 3 - h_2(p) \text{ shannons.}$$