

Théorie de l'information : DS du 5 mars 2010

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

– EXERCICE 1. Soient X et Y deux variables de même loi. On définit :

$$\rho = 1 - \frac{H(X|Y)}{H(Y)}.$$

- a) Exprimer ρ en fonction de $I(X, Y)$ et de $H(Y)$.
- b) Montrer que $0 \leq \rho \leq 1$. Quand est-ce que $\rho = 0$? Quand est-ce que $\rho = 1$?

– **Solution.**

a)

$$\begin{aligned} \rho &= \frac{H(Y) - H(X|Y)}{H(Y)} = \frac{H(Y) - H(X, Y) + H(Y)}{H(Y)} \\ &= \frac{H(Y) + H(X) - H(X, Y)}{H(Y)} \quad (H(Y) = H(X) \text{ car } X \text{ et } Y \text{ ont même loi}) \\ &= \frac{I(X, Y)}{H(Y)}. \end{aligned}$$

- b) Comme X et Y ont même loi $H(X|Y) = H(X, Y) - H(Y) = H(Y|X)$, et $0 \leq H(Y|X) \leq H(Y)$ impliquent $0 \leq \rho \leq 1$. On a $\rho = 0$ si et seulement si X et Y sont indépendantes et $\rho = 1$ si et seulement si Y est une fonction de X .

– EXERCICE 2. Soient X, Y, Z trois variables aléatoires.

a) Démontrer la formule :

$$H(X, Y, Z) = H(X) + H(Y|X) + H(Z|X, Y).$$

- b) On suppose que X, Y, Z sont trois variables de Bernoulli de même loi avec $P(X = 0) = P(X = 1) = 1/2$. On suppose de plus que X, Y, Z sont indépendantes deux à deux. Démontrer que

$$H(X, Y, Z) \geq 2 \text{ shannons.}$$

- c) Montrer que si Y et Z sont deux variables indépendantes de même loi de Bernoulli $P(Y = 0) = P(Y = 1) = 1/2$, et que si $Z = X + Y \pmod{2}$, alors X, Y, Z sont deux à deux indépendantes et $H(X, Y, Z) = 2$ shannons.

– **Solution.**

a)

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

b) L'égalité précédente implique :

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

car $H(Y) = H(Y | X)$ puisque X et Y sont indépendantes. D'où la réponse.

c) D'après la première question on a, en intervertissant les rôles de Z et Y :

$$H(X, Y, Z) = H(X) + H(Z | X) + H(Y | X, Z).$$

Mais comme $Y = X + Z \pmod{2}$ on a $H(Y | X, Z) = 0$ donc

$$H(X, Y, Z) = H(X) + H(Z | X).$$

Mais d'après la deuxième question on a $H(X, Y, Z) \geq 2$ dès que X et Y sont indépendantes ce qui est le cas ici. Donc $H(Z | X) = 1 = H(Z)$ et Z et X sont indépendantes. Par symétrie Z est aussi indépendante de Y .

– **EXERCICE 3.** Soit une variable aléatoire X prenant les valeurs a, b, c, d, e, f, g, h de loi de probabilité $(P(X = a), P(X = b), \dots, P(X = h))$ égale à :

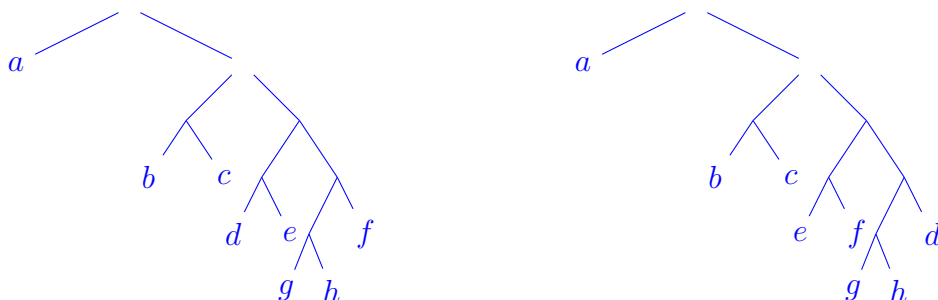
$$(0,42, 0,19, 0,19, 0,06, 0,05, 0,04, 0,03, 0,02).$$

a) Montrer qu'il y a deux arbres de Huffman binaires pour X , et les trouver. Donner un code de Huffman associé.

b) Trouver la longueur moyenne $\bar{\ell}$ pour ce code et cette loi de probabilité.

– **Solution.**

a) Les deux arbres de Huffman sont les suivants :



Des codages associés sont les suivants :

$a \mapsto$	0	$a \mapsto$	0
$b \mapsto$	100	$b \mapsto$	100
$c \mapsto$	101	$c \mapsto$	101
$d \mapsto$	1100	$d \mapsto$	1110
$e \mapsto$	1101	$e \mapsto$	1100
$f \mapsto$	1110	$f \mapsto$	1101
$g \mapsto$	11110	$g \mapsto$	11110
$h \mapsto$	11111	$h \mapsto$	11111.

b) $\bar{\ell} = 2.41$.

– EXERCICE 4. On considère le canal discret sans mémoire défini sur les alphabets d'entrée et de sortie tous les deux égaux à $A = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$ et par les probabilités de transition :

$$\begin{aligned}
 P(Y = i | X = j) &= \frac{1}{2} \quad \text{si } j = i \pmod{6} \\
 &= \frac{1}{2} \quad \text{si } j = i + 1 \pmod{6} \\
 &= 0 \quad \text{si } j \neq i \pmod{6} \text{ et si } j \neq i + 1 \pmod{6}.
 \end{aligned}$$

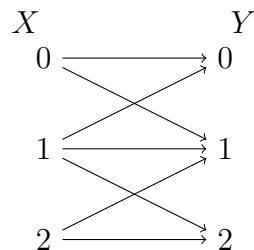
Trouver la capacité de ce canal.

– **Solution.** On a $H(Y | X) = \sum_x P(X = x)H(Y | X = x) = 1$ car pour tout $x = 0, 1, \dots, 5$ on a $H(Y | X = x) = 1$.

Comme $I(X, Y) = H(Y) - H(Y | X)$, il s'agit de maximiser $H(Y)$, or Y est clairement uniforme lorsque X est uniforme. Donc

$$C = \log_2 6 - 1 = \log_2 3 = 1,58.$$

– EXERCICE 5. On considère le canal discret sans mémoire :



où les probabilités de transition sont données par :

$$\begin{aligned} P(Y = 0|X = 0) &= P(Y = 2|X = 2) = \frac{2}{3} \\ P(Y = 1|X = 0) &= P(Y = 1|X = 2) = \frac{1}{3} \\ P(Y = 0|X = 1) &= P(Y = 1|X = 1) = P(Y = 2|X = 1) = \frac{1}{3}. \end{aligned}$$

- a) Calculer $H(Y|X)$ en fonction de la loi de X et montrer que cette quantité est minimale lorsque l'on a $P(X = 1) = 0$.
- b) Montrer qu'il existe une loi de X telle que simultanément $P(X = 1) = 0$ et la loi de Y est uniforme. En déduire la capacité de ce canal.

– **Solution.**

a) On a :

$$\begin{aligned} H(Y|X) &= \sum_x P(X = x) H(Y|X = x) \\ &= (P(X = 0) + P(X = 2)) \left(\frac{2}{3} \log_2 \frac{3}{2} + \frac{1}{3} \log_2 3 \right) + P(X = 1) \log_2 3 \\ &= \log_2 3 - \frac{2}{3} [P(X = 0) + P(X = 2)]. \end{aligned}$$

On en déduit donc que $H(Y|X)$ est minimisé lorsque $P(X = 0) + P(X = 2)$ est maximum, c'est-à-dire lorsque $P(X = 1) = 0$.

- b) On constate que si $P(X = 1) = 0$ et $P(X = 0) = P(X = 2) = 1/2$, alors $P(Y = 0|X = 0) = P(Y = 2|X = 2) = \frac{1}{2} \frac{2}{3} = 1/3$. La loi de Y est alors uniforme et $H(Y) - H(Y|X)$ est forcément maximale dans ce cas et vaut :

$$C = \log_2 3 - \log_2 3 + \frac{2}{3} [P(X = 0) + P(X = 2)] = \frac{2}{3}.$$