

Semestre : 6

Unité d'enseignement : UEF 3.2.2

**Codage et Théorie de
l'information**

Dr Mahmoud Hadeif

TD 1 Solution

Exercice 1

• Pour $x \geq 0$, le logarithme $\log_2(x)$ est :

A. toujours positif \rightarrow faux ($\log_2(1/2)=-1 < 0$)

B. une fonction croissante \rightarrow correct

C. maximal pour $x = 10 \rightarrow$ faux ($\log_2(16)=4 > \log_2(10)$)

D. égal à 0 pour $x = 0 \rightarrow$ faux (défini que pour $x > 0$)

E. égal à 0 pour $x = 1 \rightarrow$ correct

F. égal à 1 pour $x = 2 \rightarrow$ correct

TD 1 Solution

Exercice 2

Si nous avons deux systèmes de choix $S1 = \{e_{1,1}, e_{1,2}, \dots, e_{1,n}\}$ et $S2 = \{e_{2,1}, e_{2,2}, \dots, e_{2,m}\}$, alors le système de choix indépendants $S1 \times S2$ a:

A. $n + m$ éléments \rightarrow faux

B. $n \cdot m$ éléments \rightarrow correct

TD 1 Solution

Exercice 3

Etant donné deux systèmes de choix indépendants $S1$ et $S2$ avec $|S2| = 2 \cdot |S1|$, alors $h(|S1 \times S2|)$ est égal à

- A. $h(|S1|) + h(|S2|) \rightarrow$ correct
- B. $1 + 2 \cdot h(|S1|) \rightarrow$ correct
- C. $\log(|S1| \cdot |S2|) \rightarrow$ correct
- D. $h(|S1|) \cdot h(|S2|) \rightarrow$ faux($h(|S1|) + h(|S2|)$)
- E. $1 + 1/2 \cdot h(|S2|) \rightarrow$ faux ($-1 + 2 \cdot h(|S2|)$)

TD 1 Solution

Exercice 4

Soit un système de choix probabiliste (S, P) par $S = \{e_1, e_2, \dots, e_n\}$ et $P = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$. Alors, $H(P)$

- A. $= -\sum_{i=1}^n p_i \log p_i$ → Correct
- B. $= h(n)$ → Faux (correct seulement pour égales P)
- C. $\leq \log n$ → Correct
- D. $\leq h(|S|)$ → Correct
- E. > 0 → Faux ($= 0$ pour le cas $P = \{1, 0, 0, \dots, 0\}$)

TD 1 Solution

Exercice 5

1. la longueur moyenne des mots est 3
2. l'entropie $H(P) = -\sum_{i=1}^n p_i \log p_i$

$$H(P) = -0.10 \log 0.10 - 0.01 \log 0.01 - 0.05 \log 0.05 - \\ 0.05 \log 0.05 - 0.03 \log 0.03 - 0.07 \log 0.07 - 0.40 \log 0.40 - \\ 0.29 \log 0.29 \simeq 2.297 \text{ bit}$$

TD 1 Solution

Exercice 7

L'entropie de X est donnée par

$$H(X) = - \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} p^i (1-p)^{n-i} \cdot \log \left(\binom{n}{i} p^i (1-p)^{n-i} \right).$$

Prenons $n = 4$ et $p = q = 0.5$. D'où

$$\begin{aligned} H(X) &= - \sum_{i=0}^4 \binom{4}{i} (0.5)^i \cdot (0.5)^{4-i} \cdot \log \left(\binom{4}{i} (0.5)^i \cdot (0.5)^{4-i} \right) \\ &= -0.1250 \log 0.0625 - 0.5 \log 0.25 - 0.375 \log 0.375 \\ &\approx 2.0306 \text{ bit.} \end{aligned}$$

Références

- F. Bavaud , J.-C. Chappelier , J. Kohlas ; **Introduction à la Théorie de l'Information et ses applications** ; Université de Fribourg.
- O. Rioul ; **Théorie de l'information et du codage** ; Lavoisier, 2007.
- Y. Mori ; **Théorie de l'information et du codage : signal analogique, signal numérique et applications en télécommunications** ; Hermès Science, 2006.
- T. M. Cover and J. A. Thomas; **Elements of information theory**, 2nd edition, Wiley Series in telecommunications and signal Processing, 2006.