



Information, Calcul et Communication

Compléments de cours

J.-C. Chappelier

Leçons II.1 et II.2 – Examen final 2018 Q1.4

Soit f une fonction de \mathbb{R} dans \mathbb{R} définie par

$$f(t) = \sum_{m \in \mathbb{Z}} a_m \operatorname{sinc}(30t - m)$$

où $\operatorname{sinc}(x) = \frac{\sin(\pi x)}{\pi x}$ et $a_m = 7 \sin\left(\frac{2\pi}{3}m + \frac{\pi}{6}\right) + 3 \sin\left(\frac{4\pi}{5}m + \frac{\pi}{4}\right) + 2 \sin\left(\frac{2\pi}{6}m\right)$.

Écrire $f(t)$ comme la somme de trois fonctions sinus :

Voyons a_m comme les échantillons d'un signal $g(t)$ échantillonné à $f_e = 30$ Hz (le coefficient de t dans le sinc) : c.-à-d. que l'on veut écrire $a_m = g(m T_e) = g\left(\frac{m}{f_e}\right)$, avec donc

$$g(t) = 7 \sin\left(2\pi \frac{f_e}{3} t + \frac{\pi}{6}\right) + 3 \sin\left(2\pi \frac{2f_e}{5} t + \frac{\pi}{4}\right) + 2 \sin\left(2\pi \frac{f_e}{6} t\right)$$

$\frac{f_e}{2}$ étant strictement supérieure à La bande passante de g (qui est $\frac{2f_e}{5}$), g sera reconstruite parfaitement par la formule de reconstruction, et on a donc pour tout t , $f(t) = g(t)$, c.-à-d. :

$$f(t) = 7 \sin\left(20\pi t + \frac{\pi}{6}\right) + 3 \sin\left(24\pi t + \frac{\pi}{4}\right) + 2 \sin(10\pi t)$$

Leçons II.1 et II.2 – Examen final 2017 Q6

Soit X le signal défini par :

$$X(t) = \sin\left(6\pi t + \frac{\pi}{4}\right) + 3\sin\left(30\pi t + \frac{\pi}{3}\right) + 2\sin(12\pi t).$$

X est filtré par un filtre passe-bas idéal de fréquence de coupure $f_c = 12$ Hz, puis échantillonné à une fréquence $f_e = 14$ Hz.

À partir de ces échantillons, on reconstruit le signal Y en utilisant la formule de reconstruction vue en cours.

Quelle est la forme mathématique du signal $Y(t)$?

$$Y(t) = \sin\left(6\pi t + \frac{\pi}{4}\right) + 2\sin(12\pi t)$$

Leçons II.1 et II.2 – Examen final 2017 Q13

Un enfant de vos connaissances veut enregistrer, et envoyer par message, un chant à sa grand-mère.

Fort(e) de vos connaissances en ICC, vous l'aidez à construire une transmission optimale. Sachant que sa voix se situe entre 1000 et 3500 Hz (au dessus il n'y a que du bruit) et que pour des raisons techniques, il n'est pas possible d'acquérir plus que 8000 échantillons par seconde, quelle procédure lui conseillez-vous :

- ▶ filtrage (passe-bas) : oui ou non ? **oui** (nécessaire si l'on ne veut pas avoir de « repliement de spectre » du bruit)
- ▶ Si oui :
 - ▶ avant ou après échantillonnage ? **avant**
 - ▶ avec quelle fréquence de coupure ? **un peu au dessus (mais assez proche) de 3500 Hz**
- ▶ À quelle fréquence conseillez-vous d'échantillonner ? Pourquoi ? **un peu au dessus de 2 fois la fréquence de coupure, ou, si possible à 8000 Hz**
- ▶ Le chant pourra-t-il être correctement reconstruit à l'arrivée ? Pourquoi ? **oui tant que les choix faits respectent $f_e > 2f_c$**

Leçons II.1 et II.2 – Mix Examens 2015–2016

Soit $X(t)$ un signal quelconque défini sur \mathbb{R} , de bande passante f_{\max} , et soit $X_I(t)$ sa reconstruction (suivant la formule du cours) après échantillonnage à une fréquence $f_e = 1/T_e$.

Les affirmations suivantes sont elles vraies ou fausse ?

- *A] $\forall f_e \geq 3f_{\max} \quad \forall t \in \mathbb{R} \quad X_I(t) = X(t)$
- B] $\forall f_e 0 < f_e \leq 2f_{\max} \quad \forall t \in \mathbb{R} \quad X_I(t) = X(t)$
- C] $\forall f_e 0 < f_e \leq 2f_{\max} \quad \forall t \in \mathbb{R} \quad X_I(t) \neq X(t)$
- *D] $\forall f_e 0 < f_e < 2f_{\max} \quad \forall n \in \mathbb{Z} \quad X_I(nT_e) = X(nT_e)$
- *E] Si $f_e = 2f_{\max}$, il est possible que $\forall t \in \mathbb{R} \quad X_I(t) = X(t)$

Leçon II.3 (entropie) – Points clés

- ▶ compression sans perte / compression avec perte
- ▶ définition (formelle) de l'entropie
- ▶ (quatre) propriétés de l'entropie
- ▶ algorithme (de compression) de Shannon-Fano

Leçon II.3 (entropie) – Étude de cas

Soit un entier naturel codé sur 32 bits. L'entropie de ce nombre peut-elle être changée si on :

- ▶ inverse tous ses bits ? **non**
- ▶ lui additionne le nombre 1 ? **oui**
- ▶ prend l'opposé ? **oui**
- ▶ fait une permutation circulaire de tous ses bits ? **non**

Leçon II.3 (entropie) – Étude de cas

Considérons la séquence $X = \ll \text{HUBERT QUEL HURLUBERLU} \gg$ (sans les espaces).
Les affirmations suivantes sont elles vraies ou fausse ?

A] $H(X) = -2.82 \text{ bit}$

B] $H(X) \geq 8 \text{ bit}$

***C]** $H(X) \leq 4 \text{ bit}$

D] $H(X) = 3.1 \text{ bit}$

Homework : calculez $H(X)$

Leçon II.3 (entropie) – Étude de cas

Soient H_V l'entropie des voyelles d'un jeu de Scrabble et H_C celle des consonnes ;
 $m = \min(H_V, H_C)$ et $M = \max(H_V, H_C)$.

L'entropie H_L de toutes les lettres de ce jeu de Scrabble vérifie :

A] $m \leq H_L \leq M$ **B]** $H_L = \frac{H_V + H_C}{2}$ ***C]** $m \leq H_L \leq M + 1$ **D]** $H_L \leq M$

Démonstration ?

Soient N_V le nombre de voyelles, N_C le nombre de consonnes et $N = N_V + N_C$ le nombre total de lettres.

Notons aussi n_x le nombre d'occurrences d'une lettre x .

Soit enfin $p = \frac{N_V}{N}$ (et donc $1 - p = \frac{N_C}{N}$).

Démonstration

$$\begin{aligned}H_L &= - \sum_{\text{lettre}} p_{\text{lettre}} \log(p_{\text{lettre}}) \\&= - \sum_{\text{vovelle}} \frac{n_V}{N} \log\left(\frac{n_V}{N}\right) - \sum_{\text{consonne}} \frac{n_C}{N} \log\left(\frac{n_C}{N}\right) \\&= -p \sum_{\text{vovelle}} \frac{n_V}{N_V} \log\left(p \frac{n_V}{N_V}\right) - (1-p) \sum_{\text{consonne}} \frac{n_C}{N} \log\left((1-p) \frac{n_C}{N_C}\right) \\&= -p \sum_{\text{vovelle}} \frac{n_V}{N_V} \log\left(\frac{n_V}{N_V}\right) - p \log(p) \left(\sum_{\text{vovelle}} \frac{n_V}{N_V} \right) \\&\quad - (1-p) \sum_{\text{consonne}} \frac{n_C}{N_C} \log\left(\frac{n_C}{N_C}\right) - (1-p) \log(1-p) \left(\sum_{\text{consonne}} \frac{n_C}{N_C} \right) \\&= pH_V + (1-p)H_C + h(p)\end{aligned}$$

avec $h(p) = -p \log(p) - (1-p) \log(1-p)$ l'entropie d'un choix binaire de probabilité p .
($h(p)$ varie entre 0 et 1)