

# Fiche de SI101 - OASIS

## 1 Les SLI

<b>R</b>	signaux à temps continu	<b>Z</b>	signaux à temps discret
<b>R<sup>2</sup></b>	image	<b>Z<sup>2</sup></b>	image échantillonnée
<b>tore R/Z ou [0; 1[</b>	signaux 1-périodiques	<b>Z/nZ</b>	signaux discrets finis

**Def.** Soit  $(u_n)_n \in \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  et  $m \in \mathbb{Z}$ . La suite  $v$  est la  $m$ -**translatée** de  $u$  si  $\forall n \in \mathbb{Z}, v_n = u_{n-m}$ .

**Def.** Soit  $T$  une application de  $V$  dans  $W$ , des s-ev de suites invariants par translation. On dit que  $T$  est un système linéaire invariant (**SLI**) si  $T$  est linéaire et invariante par translation, i.e. si  $v$  est la  $m$ -translatée de  $u$  alors  $T(v)$  est la  $m$ -translatée de  $T(u)$ .

**Def.** Soit  $u$  et  $v$  deux suites, leur **produit de convolution** est la suite de terme général  $(u \star v)_n = \sum_{m \in \mathbb{Z}} u_m v_{n-m}$ .

**Prop.** La convolution est commutative, associative, linéaire et invariante par décalage (de l'une des deux suites).

**Th.**  $T$  est un SLI entre  $V$  et  $W$  si et seulement s'il existe une suite  $h$  telle que  $\forall u \in V, T(u) = u \star h$ .  $h$  est appelée **réponse impulsionnelle** de  $T$ .

**Ex.** Si  $V = W = l^\infty$  et  $\forall v \in V, \lim_N T(V^N) = 0$  où  $v_n^N = \begin{cases} 0 & \text{si } |n| < n \\ v_n & \text{sinon} \end{cases}$  alors  $h \in l^1$ . Si  $V = l^2$  et  $W = l^\infty$  alors  $h \in l^2$ . Si  $V = W = l^1$  alors  $h \in l^1$ . Si  $V = l^1$  et  $W = l^\infty$  alors  $h \in l^\infty$ . Si  $V = W$  l'ensemble des suites à support fini alors  $h$  y appartient aussi.

**Prop** (Caractérisation des **ondes de Fourier** sur  $\mathbb{Z}$ ).

$$\exists \nu \in \left[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}\right], u_n = e^{2i\pi\nu n} \iff \begin{cases} \text{Pour tout SLI } T, \exists C \in \mathbb{C}, T(u) = Cu \\ u \in l^\infty \text{ et } u_0 = 1 \end{cases}$$

On appelle  $\nu$  la **fréquence** de la suite harmonique  $u$  (réductible à  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ ). Si  $\nu$  convient dans la formule ci-dessus alors tout  $\nu + m$  avec  $m \in \mathbb{Z}$  convient aussi.

**Prop.** Soit  $T$  un SLI de RI  $h$ . Pour chaque suite harmonique de fréquence  $\nu$ , noté  $u^\nu$ , on sait par ce qui précède que  $\exists C(\nu) \in \mathbb{C}, T(u^\nu) = C(\nu)u^\nu$ .  $C(\nu) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} h_n u_n^\nu = \sum_{n \in \mathbb{Z}} h_n e^{-2i\pi\nu n}$  est appelé **gain fréquentiel** de  $T$ .

Toutes les propositions précédentes sur les suites sont vraies pour les fonctions en adaptant les énoncés.

**Def.**  $\forall f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}, \forall x$  la  $x$ -translatée de  $f$  est  $f_x: y \mapsto f(y - x)$ .

**Def.** On appelle onde de Fourier sur  $\mathbb{R}$  toute fonction  $f$  telle que  $\exists \nu \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}, f(x) = e^{2i\pi\nu x}$ ,  $\nu$  est sa fréquence.

**Prop.** Si  $T$  est un SLI sur  $\mathbb{R}$  et  $f$  une onde de Fourier, alors  $\exists C \in \mathbb{C}, T(f) = Cf$ .

**Def.** Si  $T$  est un SLI qui admet des ondes de Fourier en entrée, alors on appelle **réponse en fréquence** (ou **gain fréquentiel**) de  $T$  la fonction  $C$  sur  $\mathbb{R}$  telle que  $\forall \nu \in \mathbb{R}, T(f^\nu) = C(\nu)f^\nu$  où  $f^\nu$  est l'onde de Fourier de fréquence  $\nu$ .

**Def.** **Signaux finis périodiques** : définis sur  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$  où  $N \in \mathbb{N}^*$ .

**Def.** Si  $u$  est un signal fini périodique et  $m \in \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$ , on appelle  $m$ -translatée de  $u$  la suite  $v$  définie par  $v_n = u_{n-m}$  où  $n - m$  est pris dans  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$ .

**Def.** Tout SLI  $T$  de l'espace des signaux finis périodiques est de la forme  $(u)_n \mapsto \sum_{m=0}^{N-1} u_m h_{n-m}$  (convolution) où  $h$  est appelée réponse impulsionnelle de  $T$ . Leurs ondes de Fourier sont de la forme  $\phi: n \mapsto e^{2i\pi \frac{k}{N} n}$  où  $k \in \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$ . Leur fréquence est  $\frac{k}{N}$  et un gain fréquentiel  $C(\nu)$  leur est associé.

**Def.** **Signaux (1-)périodiques** : définis sur  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ . Les opérations y sont faites modulo 1.

**Def.** Si  $f$  est un signal périodique et  $x \in [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ , on appelle  $x$ -translatée de  $f$  la fonction sur  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ ,  $f_x: y \mapsto f(y - x)$ . Les SLI y sont des convolutions par  $\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}}$  et les ondes de Fourier de la forme  $x \mapsto e^{2i\pi kx}$  où  $k \in \mathbb{Z}$ .

## 2 La transformation de Fourier (pour $\mathbb{Z}$ et $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$ )

**Prop** (Inégalité de Hölder). — Si  $u \in l^1$  et  $v \in l^\infty$ , alors  $u \cdot v \in l^1$  et  $\|u \cdot v\|_1 \leq \|u\|_1 \|v\|_\infty$ .  
— Si  $u \in l^2$  et  $v \in l^2$  alors  $u \cdot v \in l^1$  et  $\|u \cdot v\|_1 \leq \|u\|_2 \|v\|_2$  (CS).

<b>*</b>	$l^1$	$l^2$	$l^\infty$
$l^1$	$l^1$	$l^2$	$l^\infty$
$l^2$	$l^2$	$l^\infty$	—
$l^\infty$	$l^\infty$	—	—

**Prop** (Règles de convolution).

On a aussi, à chaque fois,  $\|u \star v\|_\gamma \leq \|u\|_\alpha \|v\|_\beta$ .

**Def.** Soit  $u \in l^1$ , sa transformée de Fourier à temps discret (TFtD) est  $\mathcal{F}(u) = \hat{u} : \nu \mapsto \sum_{n \in \mathbf{Z}} u_n e^{-2i\pi\nu n}$ . Elle est continue, que ce soit sur  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$  ou sur  $\mathbf{R}$ .

**Prop.** Soit  $u, v \in l^1$ ,  $\nu_0 \in [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ ,  $\varphi$  une onde de Fourier sur  $\mathbf{Z}$  de fréquence  $\nu_0$ ,  $m \in \mathbf{Z}$  et  $\psi : x \mapsto e^{-2i\pi mx}$  une onde de Fourier sur  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$  de fréquence  $-m$ .

- La TFtD de l'impulsion en  $m$   $(\delta_n^m)_n$  est une onde de Fourier de fréquence  $-m$  sur  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ .
- $\mathcal{F}(u \star v) = \hat{u} \cdot \hat{v}$ .
- $\mathcal{F}(u \cdot v) = \hat{u} \star \hat{v}$ .
- $\forall \nu \in [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ ,  $(\mathcal{F}(\varphi \cdot u))(\nu) = \hat{u}(\nu - \nu_0)$ .
- Soit  $u^m$  la  $m$ -translatée de  $u$ ,  $\mathcal{F}(u^m) = \hat{u} \cdot \varphi$ , i.e.  $\hat{u}^m(\nu) = \hat{u}(\nu) e^{-2i\pi m \nu}$ .
- Si  $u$  est réelle, alors  $\hat{u}$  est à symétrie hermitienne :  $\hat{u}(-X) = \overline{\hat{u}(X)}$ .
- Si  $u$  est symétrique alors  $\hat{u}$  aussi.
- Si  $u$  est symétrique et réelle alors  $\hat{u}$  aussi.

**Prop.** Soit un SLI  $T : l^\infty \rightarrow l^\infty$  et  $h \in l^1$  sa R.I. Si  $u \in l^1$  et  $v = T(u)$  alors : la réponse fréquentielle de  $T$  est  $\hat{h}$ ,  $h \star u = v \in l^1$  et  $\hat{v} = \hat{h} \hat{u}$ .

**Th.** On peut étendre  $\mathcal{F}$  de façon unique à  $l^2$  et elle forme une bijection de  $l^2$  sur  $L^2([-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}])$ . De plus, on a l'égalité de Parseval :  $\forall u \in l^2$ ,  $\|\hat{u}\|_2 = \|u\|_2$ .

**Th (Inversion de la TFtD).** Si  $u \in l^2$  alors on a  $\forall n \in \mathbf{Z}$ ,  $u_n = \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} \hat{u}(\nu) e^{2i\pi n \nu} d\nu$ .

**Th.** Soit  $k \in \mathbf{N}$ , on a  $(\sum_{n \in \mathbf{Z}} |n|^k |u_n| < \infty) \implies (\hat{u} \in \mathcal{C}^k([-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]))$  et  $\hat{u}^{(k)} = \hat{v}^k$  où  $v_n^k = (-2i\pi n)^k u_n$ .

**Th.** Si  $u : \mathbf{Z}/N\mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{R}$ . On note  $\hat{u}$  sa transformée de Fourier discrète (TFD) définie sur  $\mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$  par  $k \mapsto \sum_{n \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}} u_n e^{-2i\pi \frac{k}{N} n}$ .

**Th (Inversion et interprétation de la TFD comme décomposition sur une base).** Si  $u : \mathbf{Z}/N\mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{R}$ ,  $\forall n \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$ ,  $u_n = \frac{1}{N} \sum_{k \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}} \hat{u}_k e^{2i\pi \frac{k}{N} n}$ , ou encore  $u = \sum_{k \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}} \frac{1}{N} \hat{u}_k \mathbf{w}^k$  où  $\mathbf{w}$  est l'onde de Fourier sur  $\mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$  de fréquence  $k/N$ , i.e. les  $\frac{\hat{u}_k}{N}$  sont les coefficients de la décomposition de  $u$  sur la base des ondes de Fourier.

**Prop.** Soit  $u$  et  $v$  des suites définies sur  $\mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$ .

1. La TFD de l'impulsion en  $m$  est une onde de Fourier de fréquence  $-\frac{m}{N}$  sur  $\mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$ .
2. La convolution est transformée en produit :  $\mathcal{F}(u \star v) = \hat{u} \cdot \hat{v}$ .
3. Le produit est transformé en convolution à facteur de normalisation près :  $\mathcal{F}(uv) = \frac{1}{N} \hat{u} \star \hat{v}$ .
4.  $\forall k \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$ ,  $(\mathcal{F}(\varphi \cdot u))(k) = \hat{u}(k - k_0)$  où  $k_0 \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}$  et  $\varphi_n = e^{2i\pi \frac{k_0}{N} n}$  (onde de Fourier de fréquence  $\frac{k_0}{N}$ ).
5.  $\mathcal{F}(u^m) = \hat{u} \cdot \psi$  où  $u^m$  est la  $m$ -translatée de  $u$  et  $\psi_n = e^{-2i\pi \frac{m}{N} n}$  (onde de Fourier de fréquence  $-\frac{m}{N}$ ).
6. Si  $u$  est réelle, alors  $\hat{u}$  possède la symétrie hermitienne. Si  $u$  est symétrique alors  $\hat{u}$  aussi. Si  $u$  est symétrique et réelle alors  $\hat{u}$  également.

**Prop (Égalité de Parseval).**  $\sum_{n \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}} |u_n|^2 = \frac{1}{N} \sum_{k \in \mathbf{Z}/N\mathbf{Z}} |\hat{u}_k|^2$ .

**Rem.** Une TFD peut capturer toute l'information d'une suite à support fini.

**Def.** Soit  $u$  une suite sur  $\mathbf{Z}$  à support inclus dans  $\llbracket 0; N-1 \rrbracket$  et  $M \geq N$ . Soit  $v$  la suite finie définie sur  $\llbracket 0; M-1 \rrbracket$  par  $\forall n, v_n = u_n$ . On appelle  $\hat{v}$  **TFD d'ordre arbitraire** de  $u$ , avec  $\forall k \in \llbracket 0; M-1 \rrbracket$ ,  $\hat{v}(k) = \sum_{n=0}^{M-1} v_n e^{-2i\pi \frac{k}{M} n} = \hat{u}(\frac{k}{M})$ .  $\hat{v}(k)$  est l'échantillonnage de la TFtD de  $u$  aux points  $\frac{k}{M}$ .

**Détermination de la fréquence d'une onde par la TFD.** On a un signal du type  $u_n = e^{2i\pi\nu_0 n}$  et l'on veut estimer  $\nu_0$  à partir de  $u_0, \dots, u_N$ . On prend  $u^T$  la suite tronquée égale à  $u$  sur  $\llbracket 0; N-1 \rrbracket$  et nulle ailleurs. Le module de sa TFtD est un sinus cardinal.

**Th.** La valeur  $\frac{k}{M}$  la plus proche de  $\nu_0$  est celle pour laquelle la TFD de  $u^T$  est maximale en module.

**Prop.** Avec une TFD d'ordre  $M$  on peut connaître la fréquence  $\nu_0$  de l'onde avec une précision de au moins  $\frac{1}{M}$ .

**Cas avec deux ondes.** Pour un signal du type  $u_n = A_0 e^{2i\pi\nu_0 n} + A_1 e^{2i\pi\nu_1 n}$ , il faut au moins avoir  $|\nu_0 - \nu_1| > \frac{1}{N}$  pour pouvoir distinguer deux pics sur la TFtD.

**Voc.** On dit que  $\frac{1}{N}$  est la **résolution fréquentielle**. Il faut augmenter  $N$  pour pouvoir séparer des fréquences proches l'une de l'autre.

Si  $A_1$  est beaucoup plus grand que  $A_0$  alors le lobe principal peut être masqué, même par des lobes secondaires de l'autre. Pour palier à ceci on peut utiliser une fenêtre de Hamming : au lieu de faire une troncature en multipliant par un signal créneau  $c = (\mathbf{1}_{\llbracket 0; N-1 \rrbracket}(n))_n$  on multiplie par  $h$  où  $h_n = \mathbf{1}_{\llbracket 0; N-1 \rrbracket}(n) \cdot (0.54 - 0.46 \cos(2\pi \frac{n}{N-1}))$ . Alors le lobe central est plus étalé ( $\rightarrow$  perte de résolution fréquentielle) mais les lobes secondaires sont bien moins hauts et ne masquent plus le lobe principal d'une seconde onde.

**Def.** Soit  $u$  une suite définie sur  $\mathbf{Z}$ ,  $w_0, \dots, w_N$  une fenêtre de taille  $N$  et  $M \geq N$ . La Transformée de Fourier à Court Terme (TFCT) de  $u$ , de fenêtre  $w$  et de précision  $\frac{1}{M}$  est la fonction

$$U: \begin{array}{ll} \mathbf{Z} \times \frac{[0; N-1]}{M} & \rightarrow \mathbf{C} \\ (n, \frac{k}{M}) & \mapsto \sum_{m \in \mathbf{Z}} u_m w_{n-m} e^{-2i\pi \frac{k}{M} m} \end{array}$$

On peut aussi, en remplaçant  $\frac{k}{M}$  par  $\nu$  la considérer comme une fonction de  $\mathbf{Z} \times [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$  que l'on échantillonne aussi finement que l'on veut en augmentant la valeur de  $M$ .

Pour  $n$  fixé (un instant donné) : la fonction  $\nu \mapsto U(n, \nu)$  est la TFtD de  $(u_l w_{l-n})$ . Autour de chaque  $n$  on extrait un morceau de signal dont on calcule la TFtD (par le moyen d'une TFD aussi fine que voulue).

Pour  $\nu$  fixé : on a  $U(n, \nu) = \sum_{m \in \mathbf{Z}} u_m w_{n-m} e^{-2i\pi \nu m} = e^{-2i\pi \nu n} \sum_{m \in \mathbf{Z}} u_m \gamma_{n-m}$  où  $\gamma_l = w_{-l} e^{2i\pi \nu l}$ . Alors  $|U(n, \nu)| = |(u \star \gamma)_n|$ , ce qui signifie qu'à  $\nu$  fixé, le module de  $U$  reflète à quel point la fréquence  $\nu$  est présente dans le signal autour de  $n$ . En effet la TFtD de  $\gamma$  est centrée autour de  $\nu$  (la fenêtre  $w$  a son spectre centré en 0).

Le **spectrogramme** est  $|U(n, \nu)|^2$ . On le visualise comme une image en niveaux de gris ou en couleurs, avec  $n$  et  $\nu$  pour axes.

### 3 Transformée en $Z$ , les filtres discrets récurrents

#### Voc. Causalité

- $h$  est causale si  $\forall n < 0, h_n = 0$ .
- Un SLI est causal si sa réponse impulsionnelle est causale.
- Une suite  $h$  est anti-causale si  $\forall h \geq 0, h_n = 0$  et un SLI est anti-causal si sa RI l'est.
- Suite bilatère : qui n'est ni causale, ni anti-causale.
- RIF : un SLI à réponse impulsionnelle finie.
- RII : un SLI à réponse impulsionnelle infinie.

- Prop.** — La convolution de deux suites causales est causale.
- La composition de deux suites à support fini est une suite à support fini.
  - La composition de deux SLI causaux est causale.
  - La composition de deux SLI RIF est RIF.

**Def.** Si  $h$  est un signal défini sur  $\mathbf{Z}$  et est sommable. On appelle **transformée en  $Z$**  de  $h$ , la fonction  $H$  défini sur le cercle unité de  $\mathbf{C}$ , par

$$H(z) = \sum_{n \in \mathbf{Z}} h_n z^{-n}.$$

**Prop** (Théorème d'inversion). Si  $h$  est une suite sommable et que  $H$  est sa transformée en  $Z$ , alors on a :

$$\forall n \in \mathbf{Z}, h_n = \int_{-1/2}^{1/2} H(e^{2i\pi\nu}) e^{2i\pi\nu n} d\nu.$$

En particulier, si deux suites sommables ont la même transformées en  $Z$ , alors elles sont égales.

**Prop.** Soit  $(x_n)_n$  et  $(y_n)_n$  deux signaux sommables. On note  $X$  et  $Y$  leurs transformées en  $Z$  et  $u = x \star y$ . On a :

$$\forall z \in \mathbf{U}, U(z) = X(z)Y(z).$$

**Def** (Filtres récurrents stables). Un SLI sur  $\mathbf{Z}$  est dit récurrent stable s'il vérifie les conditions suivantes :

1. Sa réponse impulsionnelle est sommable ( $\sum_n |h_n| < +\infty$ ).
2. Il existe des coefficients  $a_0, \dots, a_p$  et  $b_0, \dots, b_q$  tels que, si  $(x_n)_n$  est une entrée et  $(y_n)_n$  la sortie qui lui correspond par le SLI, alors

$$\forall n \in \mathbf{Z}, b_0 y_n + b_1 y_{n-1} + \dots + b_q y_{n-q} = a_0 x_n + a_1 x_{n-1} + \dots + a_p x_{n-p}$$

Les  $a_i$  et  $b_j$  sont appelés coefficients du SLI.

3. Les polynômes  $\sum_i a_i z^i$  et  $\sum_i b_i z^i$  sont premiers entre eux.

**Prop.** Si  $T$  est un SLI récurrent stable et  $h$  sa réponse impulsionnelle,  $H$  admet une transformée en  $Z$  notée  $H$  :

$$H(z) = \frac{P(z^{-1})}{Q(z^{-1})} \text{ avec } P = \sum_{i=0}^p a_i X^i \text{ et } Q = \sum_{i=0}^q b_i X^i.$$

En particulier  $Q$  n'a pas de zéro sur  $\mathbf{U}$ .

**Prop.** Sous les conditions ci-dessus, pour toute suite sommable  $x$ , il existe une unique suite sommable  $y$  qui vérifie l'équation de récurrence, donnée par  $h \star x$ .

**Def.** On appelle **zéros** du filtre les zéros de la fonction  $P(z^{-1})$ , c'est à dire les inverses du polynôme  $P$ . On appelle **pôles** du filtre les zéros de  $Q(z^{-1})$ .

**Prop.** Un SLI récursif stable dont l'équation de récurrence est

$$\forall n \in \mathbf{Z}, y_n + b_1 y_{n-1} + \dots + b_q y_{n-q} = a_0 x_n + a_1 x_{n-1} + \dots + a_p x_{n-p}$$

est causal si et seulement si tous ses pôles sont dans l'intérieur du disque unité (i.e. de module strictement plus petit que 1).

**Def.** Filtre à minimum de phase : filtre récursif stable causal dont l'inverse est aussi stable et causal. Cela est équivalent à dire que ses pôles et ses zéros sont dans l'intérieur du disque unité.

**Prop** (Implémentation des filtres récursifs). Soit  $T$  un SLI récursif stable causal avec  $b_0 = 1$ ,  $x$  sommable,  $y = T(x)$  et  $x^c = (\mathbf{1}_N(n)x_n)_n$  la troncature causale de  $x$ . On considère la suite causale  $t$  telle que

$$\forall n \geq 0, t_n = \left( \sum_{i=0}^p a_i x_{n-i}^c \right) - \left( \sum_{i=1}^q a_i t_{n-i} \right).$$

Alors on a :

1. Si  $x$  est causale alors  $t = y$  (implémentation parfaite).
2. Dans tous les cas,  $\exists A < 1, C \geq 0, \forall n \geq 0, |t_n - y_n| < CA^n \|x\|_1$ , i.e. pour  $n$  assez grand,  $t$  devient aussi proche que l'on veut de la vraie solution  $y$ .

## 4 Échantillonnage des signaux

**Th** (Formule de Poisson ou le repliement spectral). Si  $f$  est une fonction définie sur  $\mathbf{R}$ , intégrable et telle que sa transformée de Fourier est aussi intégrable, et que la suite  $(f(n))_n$  est sommable, alors :

$$\forall \nu \in \left[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}\right], \sum_{m \in \mathbf{Z}} f(m) e^{-2i\pi m \nu} = \sum_{n \in \mathbf{Z}} \hat{f}(n + \nu) \quad \text{et} \quad \hat{u}(\nu) = \sum_{n \in \mathbf{Z}} \hat{f}(n + \nu).$$

**Th** (Théorème de bon échantillonnage ou théorème de Shannon). Si  $f$  est une fonction sommable et que sa TftC,  $\hat{f}$ , est nulle en dehors de  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ , alors on a

$$f(t) = \sum_{n \in \mathbf{Z}} f(n) \text{sinc}(\pi(t - n)) \quad \text{et} \quad \forall \nu \in \left[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}\right], \sum_{m \in \mathbf{Z}} f(m) e^{2i\pi \nu m} = \hat{f}(\nu).$$

En particulier l'opération d'échantillonnage sur  $\mathbf{Z}$  est injective sur l'espace des fonctions dont la TF est à support dans  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ .

**Th** (Théorème de Shannon pour les énergies finies). Soit  $f$  d'énergie finie telle que son spectre est à support dans  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$  et  $u_n = f(n)$ , alors  $\|f\|_2 = \|u\|_2$ .

**Prop.** Dans le cas  $(f(n))_n \in l^1$ , on a

$$\forall t \in \mathbf{R}, f(t) = \sum_{n \in \mathbf{Z}} f(n) \text{sinc}(\pi(t - n))$$

ce qui signifie que, si le spectre de  $f$  est à support dans  $[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ , alors on peut reconstruire la fonction  $f$  à partir de ses échantillons. On parle **CNA parfait** ou **CNA idéal**.

**Cas d'un échantillonnage réel** avec une période  $T_e = \frac{1}{F_e}$ . Soit  $g$  définie par  $g(x) = f(xT_e) = f\left(\frac{x}{T_e}\right)$ . Alors :

- $\hat{g}(\nu) = \frac{1}{T_e} \hat{f}\left(\frac{\nu}{T_e}\right) = F_e \hat{f}(F_e \nu)$  et  $\hat{f}(\nu) = T_e \hat{g}\left(\frac{\nu}{F_e}\right)$ .
- Condition du théorème de Shannon :  $(\forall \nu > \frac{1}{2}, \hat{g}(\nu) = 0) \iff (\forall \xi > \frac{F_e}{2}, \hat{f}(\xi) = 0)$ .
- Formule de Poisson :  $\forall \nu \in [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}], \sum_{m \in \mathbf{Z}} f(mT_e) e^{-2i\pi m \nu} = F_e \sum_{n \in \mathbf{Z}} \hat{f}(F_e(n + \nu))$ .
- Théorème de Shannon :  $f(t) = \sum_n f(nT_e) \text{sinc}\left(\pi\left(\frac{t}{T_e} - n\right)\right)$ .

## 5 Transformée en cosinus discret

**Def.** Soit  $u_0, \dots, u_{N-1}$  un signal fini. La transformée en cosinus discret (DCT) de  $u$  est  $\hat{u}^D$  telle que

$$\forall k \in \llbracket 0; N-1 \rrbracket, \hat{u}_k^D = \omega_k \sum_{n=0}^{N-1} u_n \cos\left(2\pi\left(n + \frac{1}{2}\right) \frac{k}{2N}\right)$$

avec  $\omega_0 = \sqrt{\frac{1}{N}}$  et  $\omega_k = \sqrt{\frac{2}{N}}$  pour  $k \neq 0$ .



**Prop** (Lien avec la TFD). Soit  $x$  le signal fini de taille  $2N$  donné par  $x_n = \begin{cases} u_n & \text{si } n < N \\ u_{2N-1-n} & \text{si } N \leq n \leq 2N-1 \end{cases}$  (concaténation du signal  $u$  avec son symétrique). Alors, avec  $\hat{x}$  la TFD (d'ordre  $2N$ ) de  $x$ , on a :  $\hat{u}_0^D = \frac{1}{2\sqrt{N}}\hat{x}_0$  et  $\forall 1 \leq k \leq N-1, \hat{u}_k^D = e^{-i\pi \frac{k}{2N}} \frac{1}{\sqrt{2N}}\hat{x}_k$ . De plus, si  $u$  est réel,  $\sum_k |\hat{u}_k^D|^2 = \sum_n |u_n|^2$ .

**Def** (Base de la DCT). C'est la base orthonormée de  $\mathbf{R}^n$  constituée des vecteurs indexés par  $k = 0 \dots N-1$  et de formule générale  $n \mapsto w_k \cos(2\pi(n + \frac{1}{2}) \frac{k}{2N})$ . Obtenir la DCT d'un signal c'est effectuer le produit scalaire contre ces vecteurs. Cette base est orthonormée car  $\sum_k |\hat{u}_k^D|^2 = \sum_n |u_n|^2$ .

**Def** (DCT locale). Pour les signaux de taille  $mN$  on appelle base de la DCT locale de taille  $N$  l'ensemble des  $mN$  vecteurs obtenus en translatant les vecteurs de la base de la DCT de taille  $N$  aux positions multiples de  $N$ .

**Def** (DCT 2D). La base de la DCT bi-dimensionnelle de  $\mathbf{R}^{n \times N}$  est celle obtenue en opérant le produit tensoriel sur la base de la DCT monodimensionnelle de taille  $N$ . Elle compte  $N^2$  vecteurs.

**Def** (DCT locale 2D). La DCT locale de taille  $N \times N$  pour une image de taille  $(mN) \times (mN)$  est la base que l'on obtient en décalant la base de la DCT 2D de taille  $N \times N$  à toutes les positions multiples de  $N$  (dans les deux dimensions).

## 6 Compression des signaux naturels

**Def** (Approximation). Soit  $x$  un vecteur et  $\alpha_n$  une collection de  $M$  vecteurs, de plus  $n_j \in \{1 \dots M\}$  on a :

$$\tilde{x} = \sum_{j=0}^{m-1} a_j \alpha_{n_j}.$$

On dit que  $\tilde{x}$  est une **approximation** de  $x$  dans la collection d'atomes  $\alpha_n$  avec les coefficient  $a_j$ .

**Def**. Le **taux de compression**, noté  $\tau_c$ , est défini par  $\tau_c = \frac{m}{N}$ .

**Def**. L'**erreur relative** de compression, notée  $\tau_c$ , est définie par  $err_c = \frac{\|x - \tilde{x}\|}{\|x\|}$ .

**Def** (Compression linéaire). Pour un taux de compression  $\tau = \frac{m}{N}$ , on prend pour approximation de  $x$ , le vecteur :

$$\tilde{x} = \sum_{i=1}^m a_j \langle x | \alpha_i \rangle \alpha_i.$$

Autrement dit, on choisit les  $m$  premiers vecteurs de la base  $\alpha$  pour approximer  $x$ .

## 7 Processus aléatoires sur $\mathbf{Z}$

### 7.1 Définition des processus

On se donne une mesure de probabilité  $\mathbf{P}$  sur un espace probabilisé  $\Omega$ .

**Def**. Un **processus**  $X$  est une fonction de  $\mathbf{Z}$  vers l'ensemble des variables aléatoires (suite de v.a.).

**Def**. Si  $X$  est un processus tel que  $\forall n, X_n \in L^1(\Omega)$ . On dit que  $X$  est **stationnaire à l'ordre 1** si  $\exists m_X \in \mathbf{C}, \forall n \in \mathbf{Z}, \mathbf{E}(X_n) = m_X$ .

**Def**. Si  $X$  et  $Y$  sont  $L^2$  (admettent des variances) leur covariance est définie par

$$\text{Cov}(X, Y) = \mathbf{E} \left[ (X - \mathbf{E}(X))(\overline{Y - \mathbf{E}(Y)}) \right] = \mathbf{E}(X^C \overline{Y^C}).$$

D'après l'inégalité de Cauchy-Schwartz :  $|\text{Cov}(X, Y)| \leq \sqrt{\text{Var}(X) \text{Var}(Y)}$ .

**Def**. On dit que le processus  $X$  est **stationnaire à l'ordre 2** si  $\forall n \in \mathbf{Z}, X_n \in L^2(\Omega)$  et

$$\forall k \in \mathbf{Z}, \forall n \in \mathbf{Z}, \text{Cov}(X_{n+k}, X_n) = \text{Cov}(X_k, X_0).$$

En particulier les  $X_n$  ont tous la même variance.

**Def**. Les processus stationnaires au sens large (SSL) sont ceux stationnaires aux ordres 1 et 2.

**Def**. Soit  $X$  un processus stationnaire au second ordre. On appelle **autocovariance** de  $X$  la fonction, définie sur  $\mathbf{Z}$ ,  $R_k : k \mapsto \text{Cov}(X_k, X_0) = \text{Cov}(X_{n+k}, X_n)$ . On en déduit  $\forall k \in \mathbf{Z}, R_X(-k) = \overline{R_X(k)}$  et  $R_X(0) \in \mathbf{R}_+$  avec  $\forall k \in \mathbf{Z}, |R_X(k)| \leq R_X(0)$ .

**Def**. Soit  $X$  stationnaire du second ordre. Si  $R_X \in l^1$ , on définit sa **densité spectrale de puissance** par

$$\forall \nu \in \left[-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}\right], S_X(\nu) := \sum_{k \in \mathbf{Z}} R_X(k) e^{-2i\pi \nu k} = \mathcal{F}(R_X)(\nu).$$

Elle est à valeurs réelles puisque  $R_X$  est à symétrie hermitienne.

**Def. Puissance d'un processus SSL** : norme  $L^2$  au carré de  $X_n$ , noté  $P_X$ . Elle ne dépend pas de  $n$  et est donnée par  $P_X = \mathbf{E}(|X|^2) = |m_X|^2 + R_X(0) = m_X^2 + \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} S_X(\nu) d\nu$ .

**Prop** (Positivité de la DSP). Soit  $X$  stationnaire au 2<sup>nd</sup> ordre avec  $R_X$  sommable. Alors  $\forall \nu \in [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}]$ ,  $S_X(\nu) \geq 0$ .

## 7.2 Filtrage des processus SSL

**Prop** (Filtrage par un filtre sommable). Soit  $X$  un processus SSL avec  $R_X$  sommable, et  $h$  une suite sommable. On appelle  $Y = h * X$  le processus filtré de  $X$  par le noyau  $h$ . Il est défini par  $\forall n \in \mathbf{Z}, Y_n = \sum_{l \in \mathbf{Z}} h_l X_{n-l}$ . Cette somme étant prise dans  $L^2(\Omega)$ , on a :

1. Pour presque tout  $\omega \in \Omega$ ,  $\forall n \in \mathbf{Z}, Y_n(\omega) = \sum_{l \in \mathbf{Z}} h_l X_{n-l}(\omega)$ .
2.  $Y$  est SSL. On note  $\tilde{h}_n = \overline{h_{-n}}$  le signal  $h$  symétrisé et conjugué. On a  $m_Y = m_X \sum_{l \in \mathbf{Z}} h_l$  et  $R_Y = (h * \tilde{h}) * R_X$ . Soit ponctuellement  $\forall k \in \mathbf{Z}, R_Y(k) = \sum_l (h * \tilde{h})(l) * R_X(k-l) = \sum_{t,m} h_t \tilde{h}_m R_X(k-t+m)$  et  $\forall \nu \in [-\frac{1}{2}; \frac{1}{2}], S_Y(\nu) = \left| \hat{h}(\nu) \right|^2 S_X(\nu)$  ( $\hat{h}$  est la TFD de  $h$ ).
3. Si  $g$  est un autre signal sommable et  $Z = g * Y$  alors  $Z = (g * (h * X)) = (g * h) * X$ .

**Prop** (Filtrage récursif). Soit  $b_0, \dots, b_q$  et  $a_0, \dots, a_p$  des complexes tels que les polynômes  $P(z) = \sum_n a_n z^n$  et  $Q(z) = \sum_n b_n z^n$  n'ont pas de zéro commun et que  $Q$  n'a pas de zéro sur  $\mathbf{U}$ . Si de plus  $X$  est un processus SSL, alors il existe un unique processus SSL  $Y$  tel que  $\sum_i b_i Y_{n-i} = \sum_i a_i X_{n-i}$  et  $Y = h * X$  où  $h$  est la réponse impulsionnelle du filtre récursif stable défini par cette équation de récurrence.