

Transmission

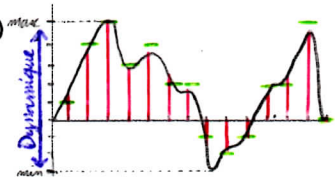
Représentation des signaux

- binaire : 1 si signal, 0 sinon.
- NRZ : transition à la période entre 0 et 1, même valeur que binaire.
- biphasé : fronts à la demi-période, montant si 1, descendant si 0.
- biphasé différentiel : fronts à la demi-période, même sens que le dernier front connu si 0, sens inverse si 1.
- Miller (Delay Mode) : transition à la demi-période si 1, transition à la période entre deux 0, rien sinon.
- bipolaire : zéro si 0, + ou - si 1 (état opposé du dernier 1).
- HDBn : bipolaire, avec en plus sur une plage de n+1 bits à 0 : bit de bourrage (B) ramenant la tension moyenne à zéro, n-1 bits à 0, bit de copie (C) ou de viol (V) prenant l'état du dernier 1.

Schémas : voir TD1 ex4.

Formules sur les réseaux Telecoms

- Bande Passante : $F_{min} < BP < F_{max}$ ($F_{min/max}$: fréquence minimale/maximale du signal)
- Echantillonnage : $F_e \geq 2F_{max}$ (F_e : fréquence d'échantillonnage)
- Quantification : $n \geq \log_2 D$ (D : dynamique du signal)
- Capacité : $C \geq n F_e$
- Rapidité de modulation : $R \leq 2BP$ (BP en bauds)
- Débit : $D \leq R \log_2 n$ (n : valence) avec $n = \sqrt{1 + \frac{S}{N_0}}$ (N_0 : amplitude du bruit, S : puissance du signal)
- Débit maximal : $C = BP \log_2 \left(1 + \frac{S}{N_0}\right)$; $\frac{S}{B} = 10 \log_{10} \left(\frac{S}{N_0}\right)$
- Taux d'Erreur Binaire (TEB ou BER) : $T_e = \frac{T}{P}$
- Probabilité d'envoi sans erreur : $P = (1 - T_e)^n$
- Taux de Transfert des Informations : $TTI = \frac{nb \text{ bits utiles}}{\text{durée transmission}}$ (message sans contrôle)
- Rendement du support : $Rend = \frac{TTI}{\text{débit nominal}}$
- Intensité du trafic : $I(t) = \frac{1}{T} \int_0^T N(t) dt$ (en erlang, entre 0 et 1)
- Probabilité de perte : $p = \frac{\frac{E^m}{m!}}{\sum_{k=0}^m \frac{E^k}{k!}}$
- Efficacité de liaison : $Eff = \frac{T_1}{T} = \frac{1}{1 + \frac{2T_p}{T_1}}$



Systèmes de contrôle :

VRC : bit de parité
LRC : caractère de parité
CRC : redondance cyclique

Cryptographie :

- Symétrique : AES (128bits)
- Asymétrique : RSA (>1000bits)
↳ double cryptage (public, privé)

Compression :

- Huffman
- Run Length Coding (RLC ou RLE)
↳ couple par longueur de plage
↳ binaire : 1^{er} bit + longueur plages
↳ deux VLC : codes à longueur variable

Organisation du réseau

ZAA : Zone à Autonomie d'Acheminement | ZTP : Zone de Transit Primaire
ZTS : Zone de Transit Secondaire | ZTI : Zone de Transit International

Traitement

Bases du traitement des signaux

1) Qu'est-ce qu'un signal ?

On appelle signal toute variation d'une grandeur en fonction d'une autre grandeur extensive.

Il existe différents types de signaux : chimiques , magnétiques, électriques... etc.

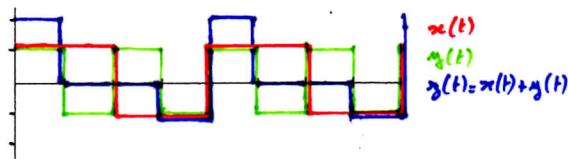
2) Axes des signaux :

- temporel (radio, son...)
- spatial (image, GPS...)

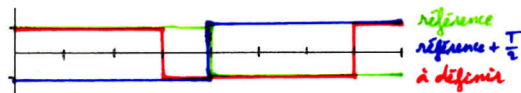
3) Transformations de Fourier et Laplace :

Transformation : fonction mathématique changeant le problème d'espace pour le simplifier. (voir annexe sur Fourier / Laplace)

Annexe : FOURIER / LAPLACE



$$\begin{aligned} \sum x(t)x(t) &= 8 & \sum z(t)x(t) &= 8 \\ \sum x(t)y(t) &= 0 & \sum \frac{z(t)}{x(t)} &= 8 \\ \sum x(t)x(t+1) &= 0 & \sum z(t)x(t) &= \sum x(t)x(t) + \sum x(t)y(t) = 8 \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} \cos(\alpha) + i \sin(\alpha) &= e^{i\alpha} \\ S(f) &= a + bi \end{aligned}$$

$|a-b| \rightarrow$ déphasage
 $b > a \rightarrow$ signal proche
 $a > b \rightarrow$ signal décalé

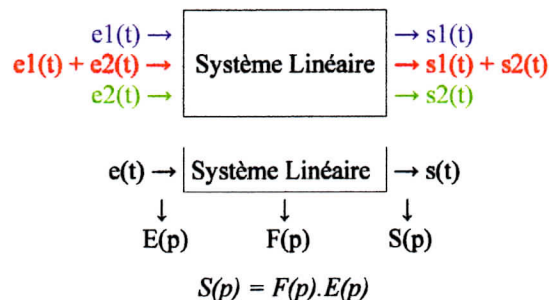
Propriétés :

\rightarrow linéaire x, y	$\mathcal{F}\{x(t) + y(t)\} = \mathcal{F}\{x(t)\} + \mathcal{F}\{y(t)\}$	$\mathcal{L}_p\{x(t)\}$
$\rightarrow p = 2\pi i f$ (si $p=0$, pas de variation)	$\mathcal{F}\{\lambda \cdot x(t)\} = \lambda \cdot \mathcal{F}\{x(t)\}$	$\mathcal{L}_p\{x'(t)\} = p \cdot \mathcal{L}_p\{x(t)\}$
	$\mathcal{F}\{x'(t)\} = 2\pi i f \mathcal{F}\{x(t)\}$	$\mathcal{L}_p\{x(t+T)\} = e^{pT} \cdot \mathcal{L}_p\{x(t)\}$

4) Signaux élémentaires :

- pulsation : $\omega = 2\pi f$ ou $2\pi\nu$
 $\hookrightarrow p = i\omega$ (variable de Laplace)
- échelon : 0 dans $]-\infty; 0[$, 1 dans $[0; +\infty[$
 $\hookrightarrow H(t)$: Heaviside
 $\hookrightarrow \mathcal{L}_p\{H(t)\} = \frac{1}{p}$
- fenêtre : 0 dans $]-\infty; 0[$ et $]T; +\infty[$, 1 dans $[0; T]$
 $\hookrightarrow WT(t) = H(t) - H(t-T)$
 $\hookrightarrow \mathcal{L}_p\{WT(t)\} = \frac{1 - e^{-pT}}{p}$
- rang : 0 dans $]-\infty; 0[$, t dans $[0; +\infty[$
 $\hookrightarrow R(t) = t H(t)$; $R'(t) = H(t)$
 $\hookrightarrow \mathcal{L}_p\{R(t)\} = \frac{1}{p^2}$
- parabole :
 $\hookrightarrow P(t) = \frac{1}{2} t^2 H(t)$; $P'(t) = R(t)$
 $\hookrightarrow \mathcal{L}_p\{P(t)\} = \frac{1}{p^3}$
- impulsion de Dirac :
 $\hookrightarrow \delta(t)$ a :
 - intégrale égale à 1
 - pente $]-\infty; 0[$ et $]0; +\infty[$ égale à 0
 - pente $[0]$ égale à ∞ $\hookrightarrow \mathcal{L}_p\{\delta(t)\} = \mathcal{L}_p\{H'(t)\} = 1$

5) Système linéaire :

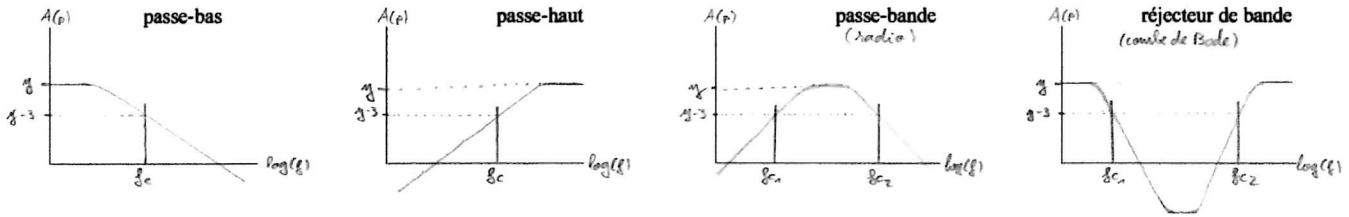


Si un système est linéaire :

- fonctionnement décrit par équations différentielles
- $E(p) = \mathcal{L}_p\{e(t)\}$ et $S(p) = \mathcal{L}_p\{s(t)\}$
- Fonction de transfert $F(p) = S(p) \cdot E(p)^{-1}$
- Réponse impulsionnelle $f(t)$
- $s(t)$ est un mélange de $e(t)$ et $f(t)$
 $\hookrightarrow s(t) = (f \circ e)(t)$
 $\hookrightarrow \mathcal{F}\{s(t)\} = \mathcal{F}\{(f \circ e)(t)\} = \mathcal{F}\{f(t)\} \cdot \mathcal{F}\{e(t)\}$

6) Représentation graphique :

Abscisses : $\log(f)$ Ordonnées : $20 \log(A(p))$ en dB

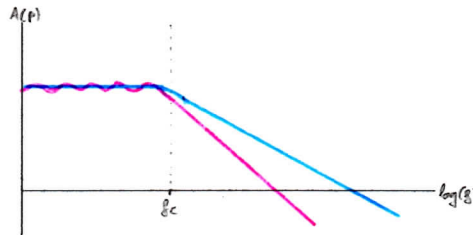


f_c : fréquence de coupure

filtre en -3dB : filtre couramment utilisé avec f_c au niveau de l'amplitude gardée à laquelle on soustrait 3dB

7) Gabarit de filtre :

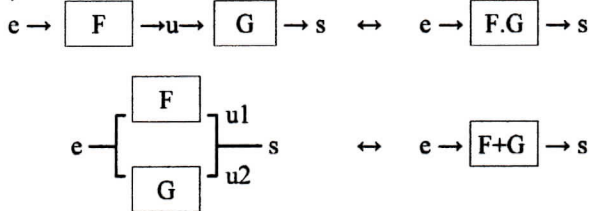
- Butterworth : réponse la plus plate de la BP pour un ordre donné
- Chebitcher : meilleure atténuation en dehors de la BP
- Bessel : déphasage minimal



$$B(p) = \frac{1}{D_n(p)} \text{ où } n \text{ est l'ordre coupé à } \omega_c = 2\pi f_c = 1 \text{ rad.s}^{-1}$$

$$B_{fc}(p) = B\left(\frac{p}{\omega_c}\right)$$

8) Associations de fonctions de transfert :



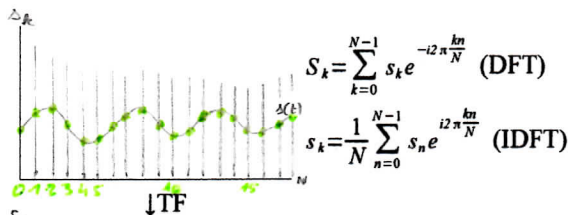
9) Equations différentielles :

- mise sous forme causale
- transformation de Laplace
- dérivations
- résolution linéaire

Traitement des signaux discrets

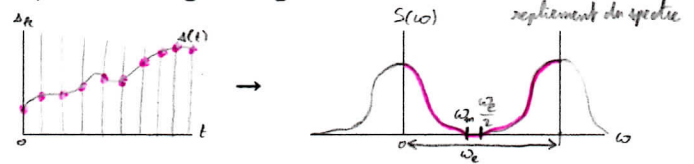
1) Transformée de Fourier Numérique (DFT)

- signal discret ↔ transformée continue
- signal continu ↔ transformée discrète

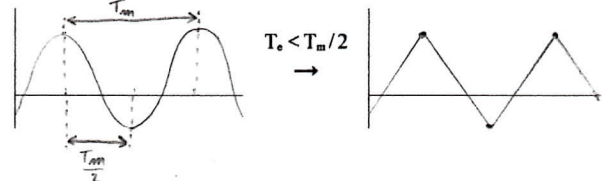


N : nombre d'échantillons
 s_n : $n^{\text{ième}}$ échantillon de $S(\omega)$

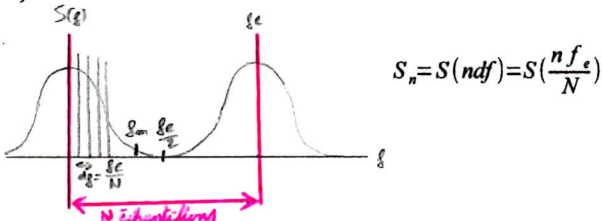
2) Echantillonnage des signaux



Pour reconstruire $s(t)$ à partir de S_k , il faut $\omega_e > 2\omega_m$
(ω_m : plus haute fréquence du signal)
→ condition de Shannon

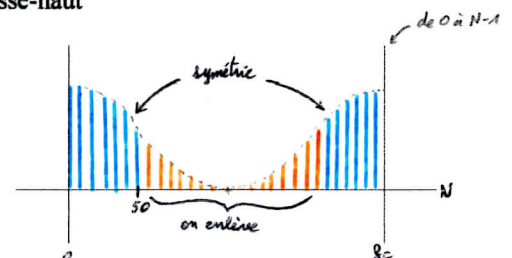


3) FT et DFT



→ Exemple : passe-haut

$f_e = 2000\text{Hz}$
 $N = 200$
 $f_c = 500\text{Hz}$
 $n.df = 500$
→ $n = 50$

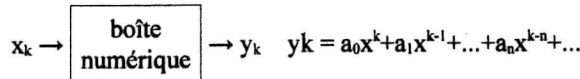


4) Manipulation des signaux discrets : la transformée en Z

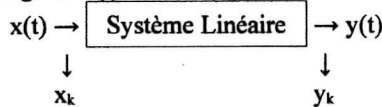
$z = e^{Tp}$ avec p : variable de Laplace

Linéarité : $Z\{x_k + y_k\} = Z\{x_k\} + Z\{y_k\}$ et $Z\{\lambda x_k\} = \lambda Z\{x_k\}$

$$S(z) = \sum_{k=0}^{\infty} s_k z^{-k} ; z^{-1} Z\{x_k\} = Z\{x_{k-1}\}$$



y_k est l'échantillonnage d'une transformation sur $x(t)$ donc x_k est l'échantillonnage de $x(t)$.



Dirac : $d_0 = 1$ et $d_i = 0$ si $i \neq 0 \rightarrow D(z) = d_0 z^0 + d_1 z^{-1} \dots = 1 + 0 \dots = 1$

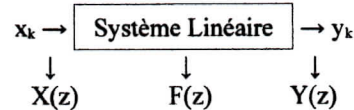
Echelon : $H(z) = z^0 + z^{-1} + z^{-2} \dots$

$$H(z) - zH(z) = (1 - z)H(z) = z^{-n} - z$$

$$H(z) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{z^{-n} - z}{1 - z} = \frac{-z}{1 - z} = \frac{z}{z - 1}$$

Echelon retardé d'un échantillon : $z^{-1} H(z)$

5) Systèmes numériques

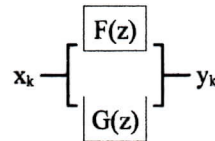


$$Y(z) = F(z) X(z)$$

Exemple : si $x_k = H(k)$ et $F(z) = \frac{1}{az^{-1} + 1}$

alors $Y(z) = \frac{1}{1 - z^{-1}} \cdot \frac{1}{az^{-1} + 1} = \frac{1}{1 + (a - 1)z^{-1} - az^{-2}}$

Diagram showing a discrete-time system represented by two boxes in series: $F(z)$ and $G(z)$. The input is x_k and the output is w_k . The system is defined by the equation $W(z) = G(z) Y(z) = G(z) F(z) X(z)$.



$$Y(z) = [F(z) + G(z)] X(z)$$

6) Algorithmique

Exemple : $x_k \rightarrow H(z) \rightarrow y_k$ avec $H(z) = \frac{1 - z^{-1}}{2 - z^{-1} + z^{-2}}$

Déroulement de l'algorithme :

$$Y(z) = H(z) X(z)$$

$$Y(z) = \frac{1 - z^{-1}}{2 - z^{-1} + z^{-2}} X(z)$$

$$(2 - z^{-1} + z^{-2}) Y(z) = (1 - z^{-1}) X(z)$$

$$2Y(z) - z^{-1} Y(z) + z^{-2} Y(z) = X(z) - z^{-1} X(z)$$

$$2Z\{y_k\} - z^{-1} Z\{y_k\} + z^{-2} Z\{y_k\} = Z\{x_k\} - z^{-1} Z\{x_k\}$$

$$2Z\{y_k\} - Z\{y_{k-1}\} + Z\{y_{k-2}\} = Z\{x_k\} - Z\{x_{k-1}\}$$

$$Z\{2y_k - y_{k-1} + y_{k-2}\} = Z\{x_k - x_{k-1}\}$$

$$2y_k - y_{k-1} + y_{k-2} = x_k - x_{k-1}$$

$$y_k = \frac{y_{k-1} - y_{k-2} + x_k - x_{k-1}}{2}$$

$$\text{si } x = \{0, 1, 2, 1, 0, 1, 2, 1, 0, \dots\}$$

alors $y_0 = 0$; $y_1 = \frac{1}{2}$; $y_2 = \frac{3}{4}$; $y_3 = -\frac{3}{8}$

7) Filtrage numérique

$$B_3^0 = \frac{1}{(\frac{p}{\omega_c} + 1)(\frac{p^2}{\omega_c^2} + \frac{p}{\omega_c} + 1)}$$

$$B_3^0(z) = ?$$

Si $F(p)$ un filtre défini dans l'espace continu, alors $G(z)$ aura les mêmes propriétés si $G(z) = F(t(z))$.

Pour les basses fréquences, $t(z) = \frac{2}{T} \left(\frac{z-1}{z+1} \right)$

Pour les hautes fréquences, $t(z) = \frac{\omega_c}{\tan\left(\frac{\omega_c T}{2}\right)} \left(\frac{z-1}{z+1} \right)$

Fréquence de coupure numérique :

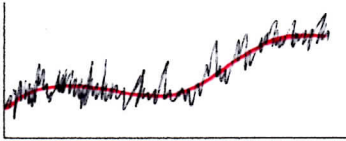
$$\alpha = \frac{f_c}{f_e} \in [0; \frac{1}{2}] \text{ car } f_c < \frac{f_e}{2}$$

$$\text{On a alors } \frac{2}{T \omega_c} = \frac{2f_e}{\omega_c} = \frac{2f_e}{\pi f_c} = \frac{1}{\pi \alpha}$$

Remarque : on s'arrange pour obtenir z^{-1} au numérateur de $G(z)$ pour faciliter l'algorithmique récursive.

Outils de traitement

Introduction



Un des buts des outils de traitement du signal est de pouvoir nettoyer le signal du bruit qu'il contient.

1) Corrélation linéaire

- covariance : $\delta_{xy} = \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} (x_i - \bar{x})(y_i - \bar{y})$

- variance : $\delta_x = \sqrt{\frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} (x_i - \bar{x})^2}$

- moyenne : $\bar{x} = \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} x_i$

- coefficient de Pearson : $r_{xy} = \frac{\delta_{xy}}{\delta_x \delta_y}$
(1 → linéarité, 0 → pas de linéarité)

3) Auto-corrélation

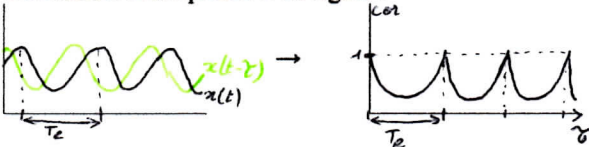
→ comparaison du signal avec ses copies retardées

$$C_x(\tau) = \int_{-\infty}^{\infty} x(t) * x^c(t-\tau) dt$$

→ si le signal est réel, on a $x^c = x$:

$$C_x(\tau) = \int_{-\infty}^{\infty} x(t) * x(t-\tau) dt$$

Déterminer la fréquence d'un signal :



Propriétés :

- Homogène à une puissance : $C_x(0) = \int_{-\infty}^{\infty} |x(t)|^2 dt$
- Vérifie toujours : $C_x(0) \geq C_x(\tau)$
- Pour un signal aléatoire : $\lim_{\tau \rightarrow \infty} C_x(\tau) = 0$
- Fonction paire : $C_x(-\tau) = C_x(\tau)$

Problèmes :

- Si l'énergie du signal est infinie, l'intégrale diverge
- L'utilisation de l'auto-corrélation est en moyenne :

$$C_x(\tau) = \lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} x(t) * x^c(t-\tau) dt$$

- Pour les signaux discrets, on utilise le fenêtrage :

$$C_x[n] = \sum_{m=0}^M x[m] * x[m-n]$$

2) Application aux signaux

- ressemblance
- lien de causalité : mesure du déphasage
- extraire un signal périodique d'une mesure bruitée
- mesurer le tempo d'une musique
- repérer la présence d'un écho sur un radar...etc.

** SAD (Sum of Absolute Difference) → 0 si identique

$$SAD_{xy} = \sum_{n=0}^{N-1} |x(n) - y(n)|$$

4) Cross correlation

- Signaux continus (si réel, $f^c = f$) :

$$C_{fg}(\tau) = \int_{-\infty}^{\infty} f^c(t) g(t-\tau) dt \text{ avec } f^c \text{ le conjugué de } f$$

- Signaux discrets :

$$C_{fg}[n] = \sum_{m=-\infty}^{\infty} f^c[m] * g[m-n]$$

- Si facteur d'échelle, corrélation normalisée :

$$C_{fg}[n] = \frac{\sum_{m=-\infty}^{\infty} f[m] * g[m-n]}{\sqrt{\sum_{m=-\infty}^{\infty} f[m]^2 * \sum_{m=-\infty}^{\infty} g[m]^2}}$$

- Si offset, corrélation centrée :

$$C_{fg}[n] = \sum_{m=-\infty}^{\infty} (f[m] - \bar{f}) * (g[m-n] - \bar{g})$$

- Si combinaison des deux, normalisée centrée :

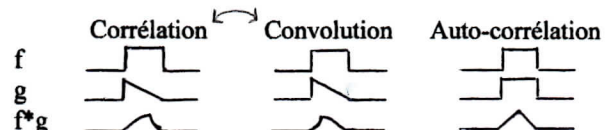
$$C_{fg}[n] = \frac{\sum_{m=-\infty}^{\infty} (f[m] - \bar{f}) * (g[m-n] - \bar{g})}{\sqrt{\sum_{m=-\infty}^{\infty} (f[m] - \bar{f})^2 * \sum_{m=-\infty}^{\infty} (g[m] - \bar{g})^2}}$$

A cause de supports limités dans le temps, l'infini ne pouvant être atteint, nous irons seulement de $m=0$ à M .

5) Corrélation et convolution

$$\text{corrélation : } f * g[n] = \sum_{m=-\infty}^{\infty} f^c[m] * g[m-n]$$

$$\text{convolution : } f * g[n] = \sum_{m=-\infty}^{\infty} f^c[m] * g[n-m]$$



Filtrage

1) Moyenne

- Signaux continus :

$$m = \frac{1}{T} \int_0^T x(t) dt \quad \text{La moyenne se note } \bar{x} \text{ ou } \langle x(t) \rangle.$$

- Signaux discrets :

$$m = \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} x[i]$$

Si le signal est bruité (exemple) :

$$\text{Soit } s[n] = x[n] + b[n] \text{ avec } \bar{b} = 0.$$
$$m = \frac{1}{N} \sum_{p=0}^{N-1} (x[p] + b[p]) = \frac{1}{N} \sum_{p=0}^{N-1} x[p] + \frac{1}{N} \sum_{p=0}^{N-1} b[p] = \bar{x} + \bar{b}$$

On a donc : $m = \bar{x}$

Pour débruiter :

→ Transformations de Fourier / Laplace

→ Bruit associé aux hautes fréquences (HF)

→ Valeur moyenne associée au continu

Nous devons donc réaliser un filtre passe-bas.

4) Médiane

m est définie telle que :

- $|x \text{ tel que } x < m| = |x \text{ tel que } x > m|$

- m est la valeur centrale de l'ensemble d'échantillons

Meilleure robustesse, moins bonne précision.

→ Compromis nécessaire.

5) Moyenne VS Médiane

- Si le système est déjà robuste : utiliser la moyenne.

- Si le système n'est pas robuste : utiliser la médiane.

2) Fenêtre glissante

→ Pas de périodicité

→ Evolue dans le temps

Pour un signal discret en k avec une fenêtre de taille 2m+1 :

$$x_m[k] = \frac{1}{2m+1} \sum_{l=-m}^m x[k+l]$$

Réactivité : plus m est grand, moins le filtre est réactif.

Précision : plus m est grand, plus on risque de détériorer le signal mais moins m est grand, moins on filtre.

→ Compromis nécessaire.

3) Eliminer les valeurs aberrantes

→ Moyenne Winsorisée : les k plus petites (resp. grandes) valeurs sont remplacées par la k+1^{ème} plus petite (resp. grande) valeur.

→ Moyenne tronquée : les k plus petites et les k plus grandes valeurs sont omises.

Ces deux techniques sont moins significatives que la moyenne standard.

6) Utilisation de l'histogramme

→ repérer le mode

→ égalisation de l'histogramme

→ transformation, pour L valeurs possibles :

$$p_x(x_k) = p(x=x_k) = \frac{n_k}{N}$$

$$T(x_k) = (L-1) \sum_{j=0}^k p_x(x_j)$$