

• Espace de Hilbert :  $(H, \langle \cdot, \cdot \rangle)$  complet, base hilb.  $f = \sum \langle f, \varphi_n \rangle \varphi_n$ .  
 $\varphi_n$  orthon.  $\rightarrow$  ou de norm.  $\|f\| = \sqrt{\sum_{n=1}^{\infty} |\langle f, \varphi_n \rangle|^2}$   
 $\|f\|^2 = \sum \langle f, \varphi_n \rangle^2$

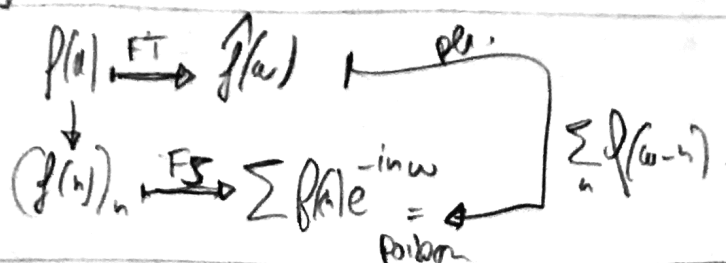
Construc : Gram-Schmidt :  $L^2(\mathbb{R})$  : pol. Legendre  
 $L^2(\mathbb{R})$  : pol. hermite  $e^{-x^2/2}$  }  $\rightarrow \varphi_n$  a m "oscill" (zeros).

Construc : Domaines invariant par trans.  $\leftrightarrow$  Fourier

$L^2(\mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z})$ ,  $\langle f, g \rangle = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f g$   $\varphi_n(x) = e^{inx}$  BON

$\hat{f}_n = \langle f, \varphi_n \rangle = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) e^{-inx} dx$   $f = \sum \hat{f}_n \varphi_n$

Rappel du diagr comm :



Convolution :  $\rightarrow$  cf feuille

Discret - fini  $\rightarrow$  cf feuille

Lien avec la théorie des distributions (li de cette feuille) Lien EDP/EDO  $\rightarrow$  cf feuille

En 2D :  $H = L^2(\mathbb{R}^2)$  si  $\varphi_n$  bon de  $L^2(x) \Rightarrow \varphi_{n_1} \otimes \varphi_{n_2}(x_1, x_2) \triangleq \varphi_{n_1}(x_1) \varphi_{n_2}(x_2)$  BON de  $L^2(x^2)$

Fourier sur  $L^2(\mathbb{R}^2/2\pi\mathbb{Z}^2)$  :  $e^{i\langle n, x \rangle} = e^{in_1 x_1} e^{in_2 x_2}$

En 2D discr :

$\hat{f}_{(k)} = \sum_{n_1} \sum_{n_2} f_n e^{2\pi i \left[ \frac{n_1 k_1}{N_1} + \frac{n_2 k_2}{N_2} \right]}$   
 $\sum_{n_1} \left[ \sum_{n_2} f_n e^{-2\pi i \frac{n_1 k_1}{N_1}} \right] e^{-2\pi i \frac{k_2 n_2}{N_2}}$   
 (FFT lignes)

sur  $\mathbb{R}/N_1\mathbb{Z} \times \mathbb{R}/N_2\mathbb{Z}$



Si on voit  $f \in \mathbb{R}^{N_1 \times N_2}$   $\hat{C}$  matrice FFT col.

Alors :  $F_N = \left( e^{-2\pi i \frac{k_n}{N} n} \right)_{k,n}$

Complexité  $O(N_1 N_2 \log(N_2) + N_2 N_1 \log(N_1))$

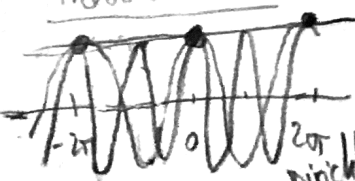
$\hat{f} = F \times f \times F$

Tout se tient : Shannon sampling / Convolution

Théorie distrib :  $\Pi = \sum_m \delta_m$

$\Pi \circ f = \sum_n f(n) \delta_n$

$\Pi \circ f(x) = \sum_n f(n) e^{-inx}$



Poisson  $\Leftrightarrow \hat{\Pi} = \Pi$  NB :  $\hat{f} = \frac{1}{2\pi} \hat{\hat{f}}$   
 $\sum_{n=-N}^N e^{inx} = \frac{\sin((N+1/2)x)}{\sin(x/2)}$  Plot

$\hat{f} = \frac{1}{2\pi} \hat{\hat{f}}$

$\Pi \circ f = \frac{1}{2\pi} \hat{\hat{f}} \circ \Pi$

Convolut° sur  $\mathbb{R}$  et  $\mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}$  :  $f * g(x) = \int_{\mathbb{R}} f(t)g(x-t)dt$

Thm Young :  $f \in L^p, g \in L^q \Rightarrow f * g \in L^r$  et  $\|f * g\|_r \leq \|f\|_p \|g\|_q$  eg.  $L^1 + L^1 \rightarrow L^1$   
 $\frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1 + \frac{1}{r}$   $L^1$  struct d'algèbre, pas d'identité  $\left. \begin{matrix} L^1 + L^\infty \rightarrow L^\infty + \text{continu!!} \\ \Rightarrow \text{Régul°} \end{matrix} \right\}$

Régul° :  $f \in L^1$  et  $g \in C_c^\infty \Rightarrow f * g$  dérivable  $(f * g)' = f * g'$

Appl° : Id approché (car  $L^p \hookrightarrow L^1$  pas, mais  $L^\infty$  si f borné.)  
 Densifying (cf. + tact)

TF sur  $\mathbb{R}$  :  $\hat{f}(\omega) = \int_{\mathbb{R}} f(x)e^{-i\omega x} dx$  de  $L^1$  :  $\widehat{f * g} = \hat{f} \otimes \hat{g}$   $\rightarrow$  Rmq :  $\hat{f} * \hat{g} = \frac{1}{2\pi} \widehat{f * g}$  isomorphisme  $(L^1, +) \rightarrow (L^1, \otimes)$

TF sur  $\mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}$  :  $\hat{f}_k = \int_{\text{Bou}} f(x)e^{-ikx} dx$  de  $L^1$  : "  $\rightarrow (l^1, \otimes)$   
 dc aussi de tr les  $L^p \subset L^1$

Opérateur invariant :  $\mathcal{H} : f \in L^2 \rightarrow f \in L^2$  <sup>continu</sup>  $\mathcal{H} \circ T_\tau = T_\tau \circ \mathcal{H}$   $T_\tau f = f(\cdot - \tau)$   
 alors  $\exists c \in l^2$  tq.  $\widehat{\mathcal{H}(f)} = \hat{f} \otimes c_k$

Proof :  $\mathcal{H}(e^{in\cdot}) = \mathcal{H}(e^{in\cdot} T_\tau(e^{im\cdot})) = e^{in\tau} T_\tau \mathcal{H}(e^{im\cdot})$

$\langle \mathcal{H}(e^{in\cdot}), e^{im\cdot} \rangle = e^{in\tau} \langle T_\tau \mathcal{H}(e^{im\cdot}), e^{im\cdot} \rangle = e^{i\tau(m-n)} \langle \mathcal{H}(e^{im\cdot}), e^{im\cdot} \rangle$   
 $m \neq n \Rightarrow \langle \mathcal{H}(e^{in\cdot}), e^{im\cdot} \rangle = 0$  et  $\langle \mathcal{H}(e^{im\cdot}), e^{im\cdot} \rangle \triangleq C_m \Rightarrow \| \mathcal{H} \| = C_m$

$\mathcal{H}(\sum_n \langle f, e_n \rangle e_n) = \sum_n \langle f, e_n \rangle \mathcal{H}(e_n) = \sum_n C_n \langle f, e_n \rangle$   $\left. \begin{matrix} \text{continuité} \Leftrightarrow \exists A \| \mathcal{H} \| \leq A \\ \Leftrightarrow \| c \|_\infty \leq A \end{matrix} \right\}$

Intuit° :  $\mathcal{H}$  convol° contre  $h$  tq  $\hat{h} = c$  borné.

Discrete FT :  $\hat{f}_k = \sum_{n=0}^{N-1} f_n e^{-\frac{2\pi i}{N} kn}$   $k=0, \dots, N-1$

$\hat{f}_k = \langle f, e^{\frac{2\pi i}{N} kn} \rangle_{\mathbb{C}^N}$

Sampling of  $(e^{i k n})$  in our points  $(\frac{2\pi}{N} n)_n$

Aggr: de la TF (cf "FFT & IFFT")

Orthogonal  $\langle e_k, e_{k'} \rangle = \sum_{n=0}^N e^{\frac{2\pi i}{N} (k-k')n} = \begin{cases} 0 & \text{if } k \neq k' \\ N & \text{if } k = k' \end{cases} \Rightarrow \text{IDFT: } f_n = \frac{1}{N} \sum_k \hat{f}_k e^{\frac{2\pi i}{N} kn}$

→ Exemple en Matlab

FFT :  $N=2N'$  :  $\hat{f}_{2k} = \sum_{n=0}^{N/2-1} (f_n + f_{n+N/2}) e^{-\frac{2\pi i}{N/2} kn}$

$\hat{f}_{2k+1} = \sum_{n=0}^{N/2-1} e^{-\frac{2\pi i}{N} n} (f_n - f_{n+N/2}) e^{\frac{2\pi i}{N/2} kn}$

$\hat{f}_N(p) = \text{interleave} \begin{bmatrix} F_{N/2}(p) \\ F_{N/2}(p \oplus N) \end{bmatrix}$

Complexity :  $C(N) = 2C(N/2) + NK$   $k = \begin{cases} N \text{ addit}^{\circ} \\ N/2 \text{ mult}^{\circ} \end{cases}$

$\downarrow$   $\ell = \log_2(N)$   $T(\ell) = \frac{C(N)}{N} \Rightarrow C(N) = 2^{\ell} T(\ell)$

$2^{\ell} T(\ell) = 2^{\ell} T(\ell-1) + 2^{\ell} K$

$\hookrightarrow T(\ell) = T(\ell-1) + K \Rightarrow T(\ell) = T(0) + \ell K \Rightarrow C(N) = KN \log_2(N)$

→ est qd N pas divis de 2 mais est factorisable avec petit entier

→ si on approche par 0 padding/extension

Appl<sup>c</sup> : convol / resol tdo/fft/mult<sup>c</sup> de poly. ou d'entiers.

Convol<sup>c</sup> :  $(f * g)_n = \sum_k f_k g_{n-k}$   $\xrightarrow{\text{FFT}} \begin{pmatrix} C^N \end{pmatrix} \text{ structure d'algèbre com, el neutre } \delta_0$

$= \sum_{k+k'=n} \hat{f}_k \hat{g}_{k'} e^{\frac{2\pi i}{N} n} \xrightarrow{\text{IDFT}} \begin{pmatrix} C^N \end{pmatrix}$

$\text{IDFT} = \text{isomorphie d'algèbre}$

pté :  $\hat{f * g} = \hat{f} \odot \hat{g}$  Démon :  $T: g \rightarrow \hat{f * g}$   $(T e)_n = \sum_k f_k e^{\frac{2\pi i}{N} n(n-k)} = e^{\frac{2\pi i}{N} n} \hat{f}_n$

$e_l = (e^{\frac{2\pi i}{N} l n})_n \Rightarrow e_l \text{ eigv. avec eigen-valeur } \hat{f}_l$

$V = [e_0 \dots e_{N-1}] = F^*$

$A = V D V^{-1}$

$\frac{1}{N} F D F = \hat{F} D \hat{F}$

$F = (e^{\frac{2\pi i}{N} kn})_{k,n}$   $F^{-1} = \frac{1}{N} (e^{\frac{2\pi i}{N} kn})_{k,n}^* = F_N^*$

$\Rightarrow T = F^{-1} \text{diag}(\hat{f}) * F \Rightarrow F(f * g) = \hat{f} \cdot F(g)$

Applic<sup>c</sup> : calcul "rap"  $O(N^2) \xrightarrow{\text{FFT}} O(N \log N)$

Mult<sup>c</sup> de poly :  $(\sum_{i=0}^A a_i X^i) (\sum_{j=0}^B b_j X^j) = \sum_{k=0}^{A+B} (\sum_{i+j=k} a_i b_j) X^k$   $\Rightarrow$  Aboit de 0!

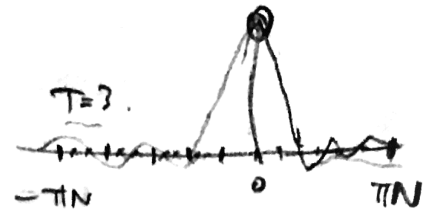
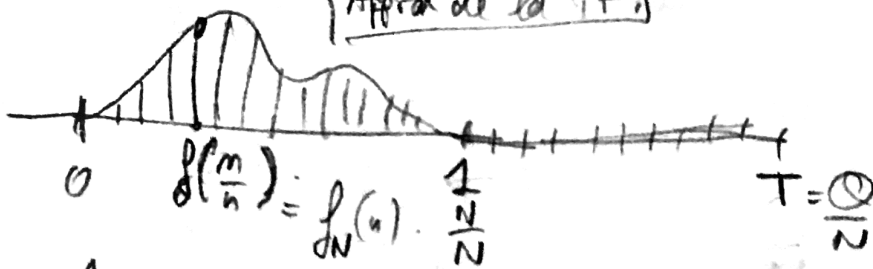
$\Rightarrow$  mult<sup>c</sup> de grande entie

→ FFT en 2D

→ exemple Matlab.

# FFT & TF

Approx de la TF

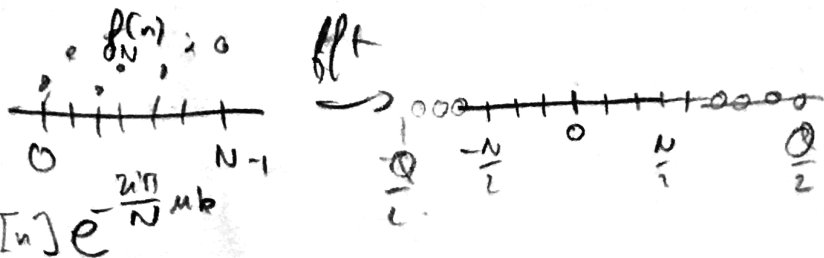


$$\frac{1}{N} f_N[k] = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} f\left(\frac{n}{N}\right) e^{-\frac{2\pi i}{N} nk}$$

$$\approx \int_0^1 f(x) e^{-\frac{2\pi i k}{T} x} dx \approx f\left(\frac{2\pi k}{T}\right) \quad k = -\frac{Q}{2} : \frac{Q}{2}$$

→ Matlab example on

## Zero padding



$$\hat{f}_N[b] = \sum_{n=0}^{N-1} f_N[n] e^{-\frac{2\pi i}{N} nb}$$

$$\text{for } b=0, \frac{Q}{N} \times \left[ \frac{1}{Q} \sum_{k=-\frac{N}{2}}^{\frac{N}{2}} f_N[k] e^{+\frac{2\pi i}{Q} kb} \right] = \text{zero pad + iFFT}$$

$$\frac{1}{N} \sum_{k=-\frac{N}{2}}^{\frac{N}{2}} \sum_{n=0}^{N-1} f_N[n] e^{-\frac{2\pi i}{N} nb} e^{+\frac{2\pi i}{Q} kb}$$

$$\sum_{n=0}^{N-1} f_N[n] \frac{1}{N} \sum_{k=-\frac{N}{2}}^{\frac{N}{2}} e^{2\pi i \left( -\frac{n}{N} + \frac{k}{Q} \right) b}$$

$$= \sum_{n=0}^{N-1} f_N[n] \frac{\sin\left[\pi N \left( \frac{Q}{Q} - \frac{n}{N} \right) b\right]}{N \sin\left[\pi \left( \frac{Q}{Q} - \frac{n}{N} \right) b\right]}$$

$$= \sum_{n=0}^{N-1} f_N[n] \text{sinc}_N\left(\frac{Q}{T} - n\right) \quad T = Q/N$$

NB  $a=b, p=e^{i\omega}$

$$\sum_{n=a}^b p^n = p^a \frac{1-p^{b-a+1}}{1-p} = \frac{p^{a+\frac{1}{2}} - p^{b+\frac{1}{2}}}{p^{\frac{1}{2}} - p^{\frac{1}{2}}} = \frac{\sin(b+\frac{1}{2})\omega}{\sin\frac{\omega}{2}}$$

$$\text{sinc}_N(x) = \frac{\sin(\pi x)}{N \sin(\frac{\pi x}{N})}$$

2N-periodic (!)

# Fourier et EDP/EDO: (informelle → théorie des distrib<sup>o</sup>)

Sur  $\mathbb{R}, \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}$ :  $\widehat{f^{(k)}}(\omega) = (i\omega)^k \widehat{f}(\omega) \rightarrow f^{(k)}$  et une "convol<sup>e</sup>" avec  $\delta^{(k)}$ .

Sur  $\mathbb{R}^d$ :  $\Delta f(\omega) = -\|\omega\|^2 \widehat{f}(\omega)$ .

→ replace dif. eq<sup>e</sup> by algebraic eq<sup>e</sup> → EDP by EDO

Exemple:  $\frac{\partial f}{\partial t} = \Delta f \rightarrow \frac{\partial \widehat{f}}{\partial t}(\omega) = -\|\omega\|^2 \widehat{f}(\omega) \rightarrow \widehat{f}_t(\omega) = \widehat{f}_0(\omega) \cdot e^{-\|\omega\|^2 t} \rightarrow f_t = f_0 * G_{\sqrt{2t}}$

Proof:  $F^{-1}(e^{-\|\omega\|^2 t}) = \frac{1}{(4\pi t)^{d/2}} e^{-\frac{\|x\|^2}{4t}} = G_{\frac{\sqrt{x}}{\sqrt{2t}}}$   $d=2t$



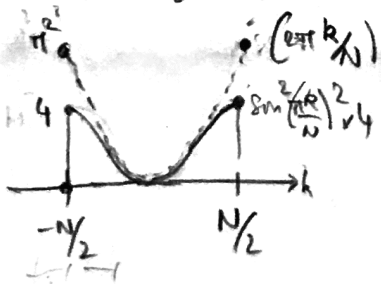
⇒ of Mallat test - denoising.m

Sur  $\mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}$ :  $\Delta f_k = -\|k\|^2 \widehat{f}_k$

Sur  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$ :  $D_1 f = \frac{1}{h} (f_{n+1} - f_n) = f * d_1$   $d_1 = [0, \dots, 0, 1, 1, 0, \dots, 0]/h$   
 $d_1 = [0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0]/h$

$D_2 f = \frac{1}{h^2} (f_{n+1} - 2f_n + f_{n-1}) = f * d_2$   $d_2 = d_1 * d_1$

$\widehat{D_2 f} = \widehat{d_2} \odot \widehat{f}$   $\widehat{d_2} k = \frac{1}{h^2} [e^{\frac{2\pi i k}{N}} + e^{-\frac{2\pi i k}{N}} - 2] = 4 \sin^2(\frac{\pi k}{N}) \sim (2\pi k)^2$



$b = \frac{N}{2} \rightarrow 4N^2 \text{ vs } -\pi^2 N^2$

# Théorie des groupes : $(G, +)$ groupe fini commutatif.

Def : Caractère :  $\chi : (G, +) \rightarrow (\mathbb{C}^*, \cdot)$  morphisme,  $\chi(n+m) = \chi(n)\chi(m)$

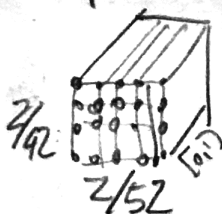
$\hat{G} = \{\chi : \chi \text{ caract}\}$ . le dual, c'est aussi un gpe pour la mult<sup>e</sup> ponctuelle  
 $\chi_1 \chi_2(n) = \chi_1(n) \chi_2(n)$

Gpe cyclique :  $G \cong \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$  alors  $\hat{G} = \{e_k : k=0, \dots, N-1\}$ .  $e_k = (e^{\frac{2i\pi kn}{N}})_n$   
 en particulier  $G \cong \hat{\hat{G}}$

Dem : ① les  $e_k$  n't des caractères. ②  $\omega = \chi(1)$ .  $\omega^N = \chi(1)^N = \chi(N) = \chi(0) = 1 \Rightarrow \omega = e^{\frac{2i\pi k}{N}}$   
 $\chi(n) = \chi(1)^n = \omega^n = e^{\frac{2i\pi kn}{N}} \Rightarrow \chi = e_k$

Gpe qcg : Thm de structure : si  $G$  est de type fini (engendré par un nombre fini de générateurs)  
 $G \cong \mathbb{Z}/N_1\mathbb{Z} \otimes \dots \otimes \mathbb{Z}/N_d\mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}^{\otimes r}$   
 $x = (x_1, \dots, x_d, x_{d+1}, \dots)$  partie  $\infty$   
 $x = a_1 x_1 + \dots + a_r x_r$   
 $\mathbb{Z}^{\otimes r} \cong \mathbb{Z}^r$

$$\chi = \exp\left[\frac{x_1 k_1}{N_1} + \dots + \frac{x_d k_d}{N_d} + x_{d+1} \omega_d\right] 2\pi i$$



Rq : il faut ajouter la contrainte  $\chi \text{ continu}$  [ex. sur  $\mathbb{R}$ ,  $\chi(n) = e^{in}$ ]

$$\hat{G} = \mathbb{Z}/N_1\mathbb{Z} \otimes \dots \otimes \mathbb{Z}/N_d\mathbb{Z} \otimes \mathbb{R}/\mathbb{Z}$$

Ca : si  $G$  fini,  $G \cong \hat{\hat{G}}$  (non canonique)  
 $G \cong \hat{\hat{G}}$  (canonique)

$$n \in G \rightarrow [\chi \in \hat{G} \mapsto \chi(n)]$$

Gpe non commutatif : ex.  $G = \sum_N \text{permut}$ ,  $\hat{G} = \{Id, \varepsilon\}$   
 $\varepsilon(p_1, \dots, p_k) = f_1^k$  signature  
 $p_i = \text{permut}$   
 $\rightarrow G \not\cong \hat{G}$

$\rightarrow$  Théorie des représentations :  $\chi : G \rightarrow \mathbb{C}^*$

$$\rho : G \rightarrow GL(V) \text{ si } \dim(V)=1, GL(V) \cong \mathbb{C}^*$$

$\rightarrow \Sigma_1 \Rightarrow OK!$

$\rightarrow SO(3)$   
 etc

$$\rho(x.y) = \rho(x) \circ \rho(y)$$