

LICENCE 3 AGROTIC Traitement du Signal

Série de Fourier / Echantillonnage / Quantification

SERIE DE FOURRIER

Définition du théorème de Fourier

$$s(t) = a_0 + \sum_{n=1}^{\infty} [a_n \cos(2\pi n F_0 t) + b_n \sin(2\pi n F_0 t)]$$

$$a_0 = \frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} s(t) dt = \overline{s(t)} \quad a_n = \frac{2}{T_0} \int_0^{T_0} s(t) \cdot \cos(2\pi n F_0 t) \cdot dt \quad \text{pour } n \geq 1$$

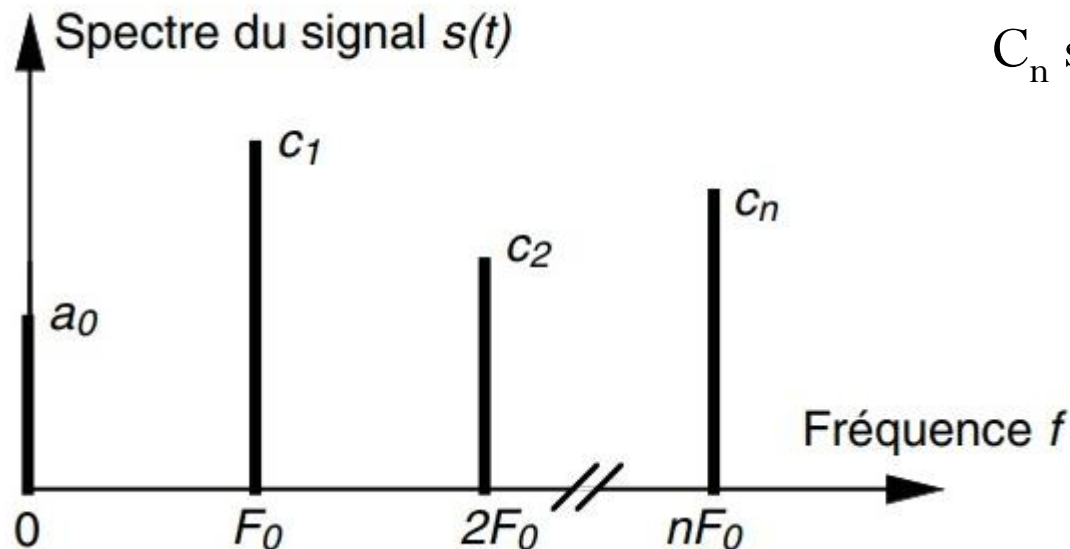
$$b_n = \frac{2}{T_0} \int_0^{T_0} s(t) \cdot \sin(2\pi n F_0 t) \cdot dt \quad \text{pour } n \geq 1$$

- a_0 : Composante continue , a_1 le Fondamental
- a_n et b_n sont les coefficients (harmoniques)

Représentation Spectrale

$$s(t) = a_0 + \sum_{n=1}^{\infty} c_n \cos(2\pi n F_0 t + \varphi_n)$$

$$c_n = \sqrt{a_n^2 + b_n^2} \quad \text{et} \quad \varphi_n = \text{Arctan}(-b_n/a_n)$$

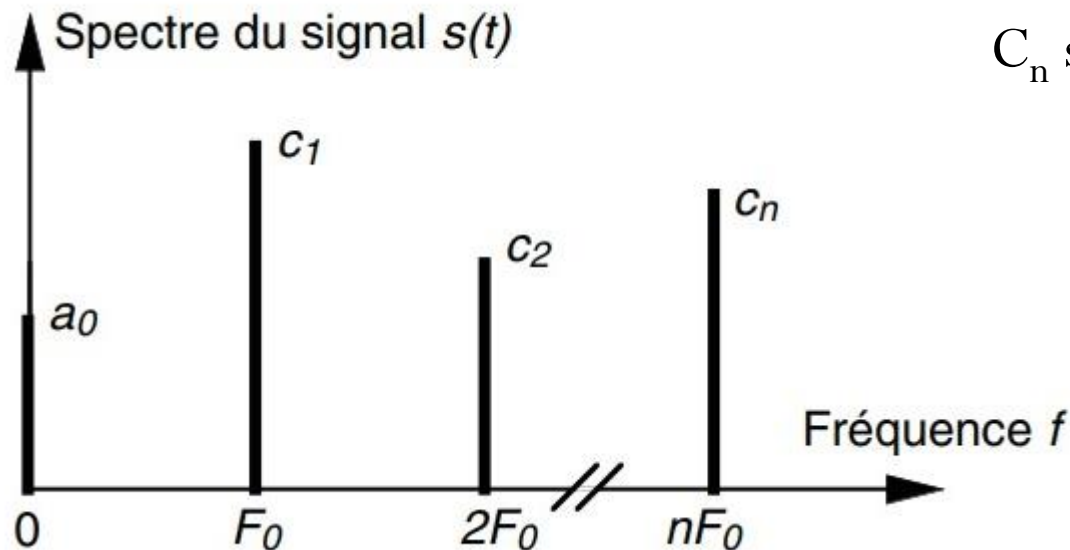


C_n sont des harmoniques

Représentation Spectrale

$$s(t) = a_0 + \sum_{n=1}^{\infty} c_n \cos(2\pi n F_0 t + \varphi_n)$$

$$c_n = \sqrt{a_n^2 + b_n^2} \quad \text{et} \quad \varphi_n = \text{Arctan}(-b_n/a_n)$$



C_n sont des harmoniques

Propriétés

- Si la fonction $x(t)$ est réelle et paire, les coefficients b_n du développement en série de Fourier sont tous nuls et la représentation spectrale $X(f)$ est réelle et paire ;
- si la fonction $x(t)$ est réelle et impaire, les coefficients a_n du développement en série de Fourier sont tous nuls et la représentation spectrale $X(f)$ est imaginaire et impaire ;
- si la fonction $x(t)$ est réelle quelconque, la représentation spectrale $X(f)$ est complexe avec une partie réelle paire et une partie imaginaire impaire.

Propriétés

Étant donné $x(t) \xleftrightarrow{F} X(f)$ et $y(t) \xleftrightarrow{F} Y(f)$, nous avons :

$$a \cdot x(t) + b \cdot y(t) \xleftrightarrow{F} a \cdot X(f) + b \cdot Y(f)$$

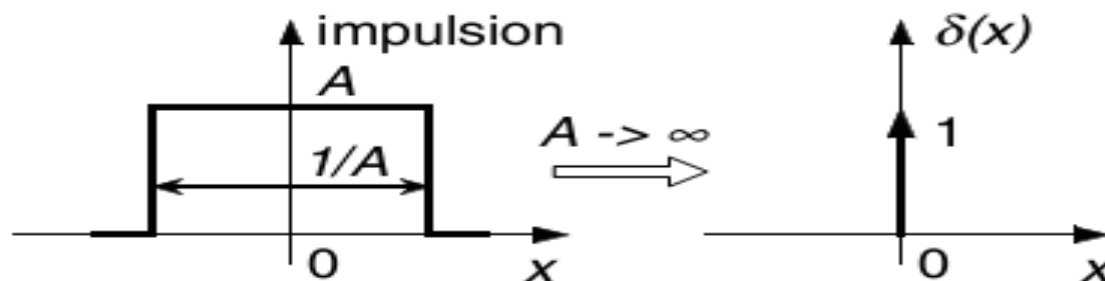
avec a et b des constantes.

ECHANTILLONNAGE

Outils mathématiques

- L'impulsion de Dirac ou pic de Dirac, notée δ , : la limite d'une impulsion d'amplitude A et de durée $1/A$
- lorsque A tend vers l'infini. L'aire de cette impulsion est constante et égale à 1 quel que soit A .

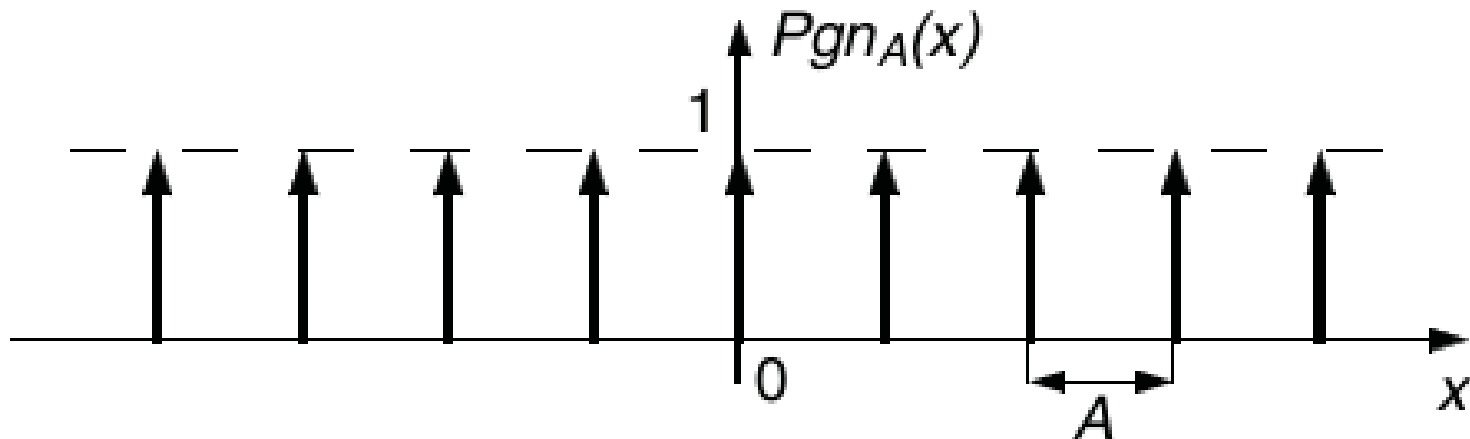
$$\delta(x) = 0 \quad \text{pour } x \neq 0 \quad \text{et} \quad \int_{-\infty}^{+\infty} \delta(x) \cdot dx = 1$$



Outils mathématiques

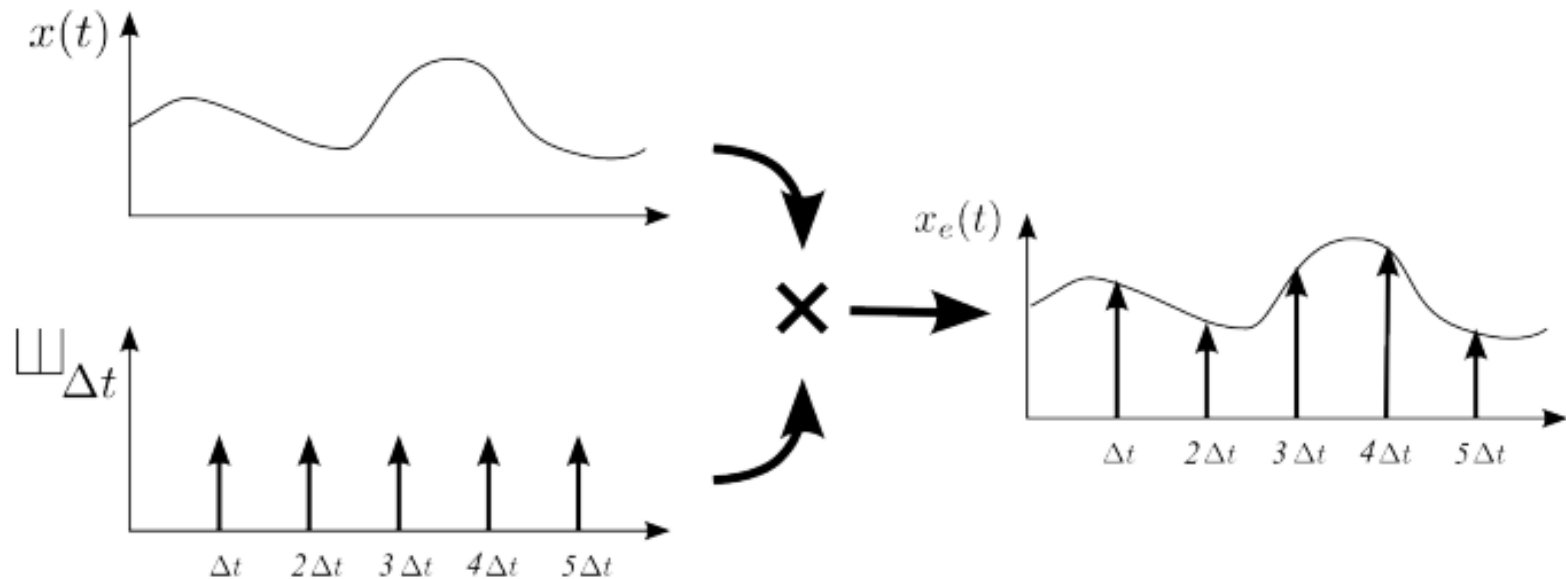
- « Peigne » de Dirac, qui s'écrit $P_{\text{gn}A}(x)$, est une suite de pics de Dirac régulièrement espacés de A , appelé période du « peigne » de Dirac

$$P_{\text{gn}A}(x) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \delta(x - k \cdot A)$$



Définition

- Echantillonnage idéal : prélèvement pendant un temps infiniment court des valeurs de $x(t)$ aux temps $t = t_n = n.\Delta t$
- Modélisation mathématique : produit de $x(t)$ avec un peigne de Dirac



$$x_e(t) = x(t) \cdot \text{III}_{\Delta t}(t) = x(t) \cdot \sum_{n=-\infty}^{n=+\infty} \delta(t - n\Delta t)$$

$$x_e(t) = \sum_{n=-\infty}^{n=+\infty} x(n\Delta t) \cdot \delta(t - n\Delta t)$$

Aspect fréquentiels

- Calcul la Transformée de Fourier du signal échantillonné:

$$\mathcal{F}[x_e(t)] = \mathcal{F}[(x \cdot \text{III}_{T_e})(t)]$$

$$\mathcal{F}[x_e(t)] = \mathcal{F}[x(t)] * \mathcal{F}[\text{III}_{T_e}(t)]$$

$$\mathcal{F}[\text{III}_{T_e}(t)] = F_e \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \delta(f - kF_e)$$

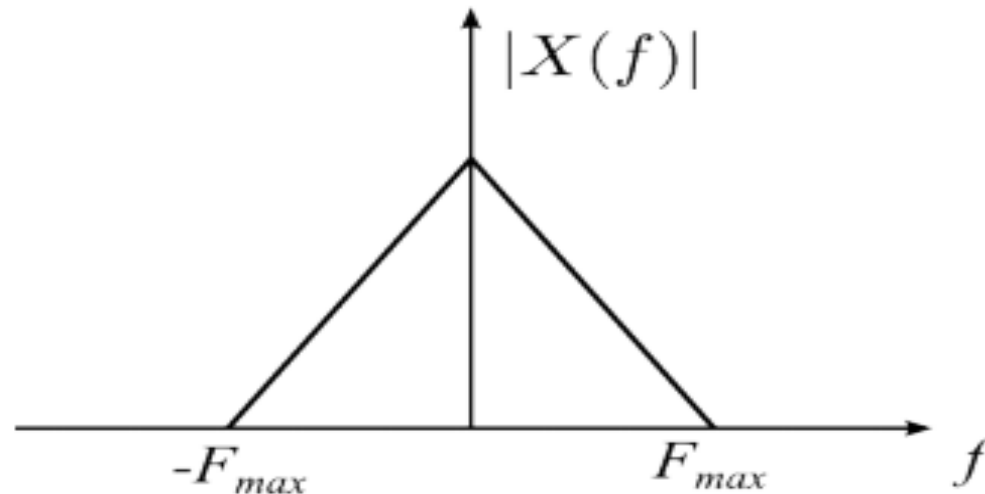
$$\mathcal{F}[x_e(t)] = X(f) * F_e \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \delta(f - kF_e)$$

$$X_e(f) = F_e \sum_{k=-\infty}^{+\infty} X(f - kF_e)$$

Le spectre $X_e(f)$ d'un signal échantillonné à la fréquence F_e est celui du signal non échantillonné répété avec une période fréquentielle F_e

Aspect fréquentiels

- Spectre, Notion de Repliement



$$|f| > F_{max} \Rightarrow X(f) = 0.$$

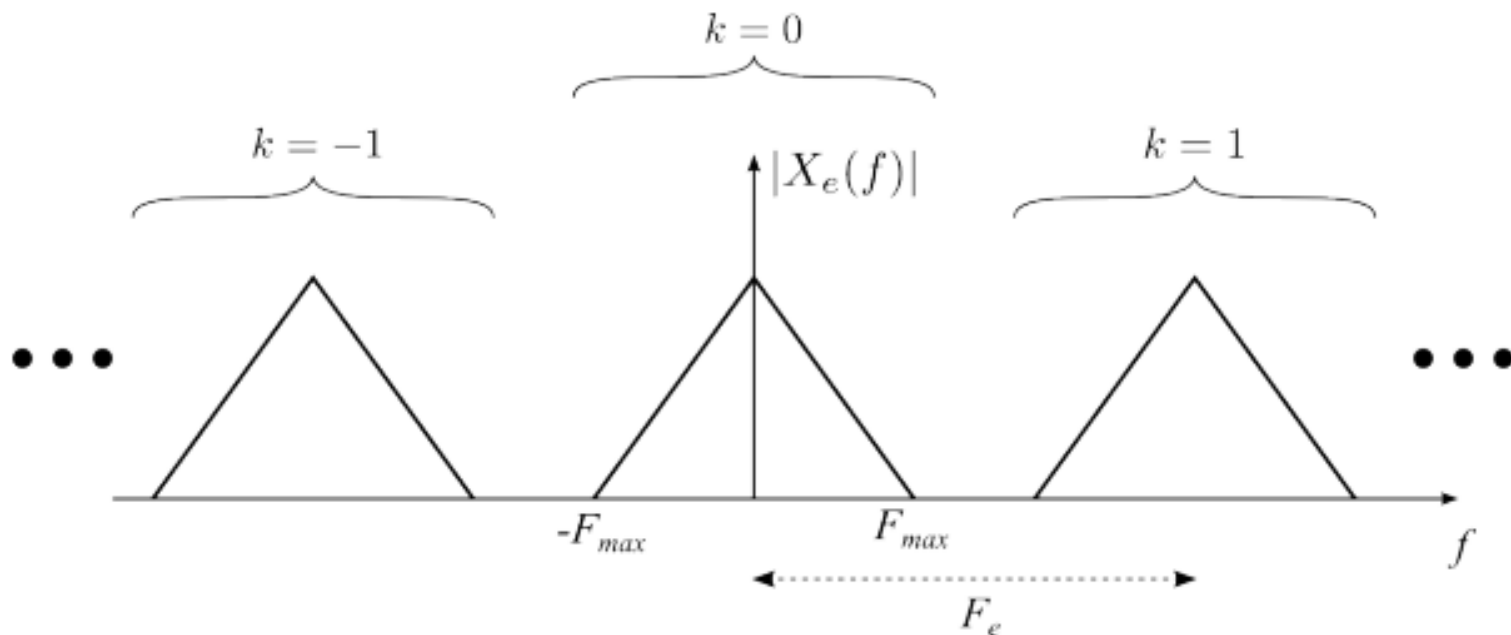
Si on échantillonne le signal, on obtient le spectre:

$$X_e(f) = F_e \sum_{k=-\infty}^{+\infty} X(f - kF_e)$$

Aspect fréquentiels

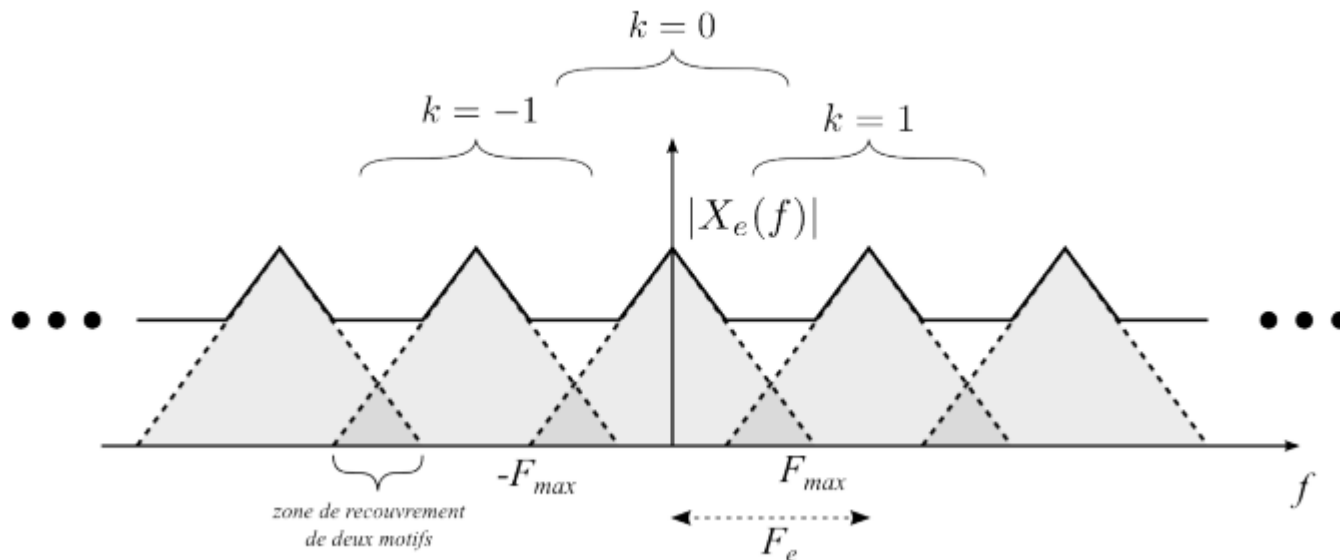
- **Spectre, Notion de Repliement**

- Si $F_e \geq 2F_{max}$
- pas de recouvrement des motifs élémentaires : On peut donc extraire $X(f)$ et reconstituer le signal $x(t)$.
- Il n'y a pas de perte d'information lors de l'échantillonnage.



Aspect fréquentiels

- **Spectre, Notion de Repliement**
- **$F_e < 2F_{\max}$**
 - Il y a recouvrement des motifs élémentaires de $X_e(f)$
 - repliement de spectres: on ne peut plus récupérer le spectre $X(f)$ du signal initial.
 - Il y a perte d'information lors de l'échantillonnage.



Aspect fréquentiels

- **Théorème de SHANNON**

Les conditions nécessaires et suffisantes pour l'échantillonnage d'un signal

- le signal bornée : fréquence maximale **F_{max}**
- **$F_e \geq 2F_{\max}$**
- **$F_e/2$: fréquence de Nyquist.**
- Bande de fréquence de **$-F_e/2$ à $F_e/2$: bande de Nyquist**

Un capteur est un
convertisseur

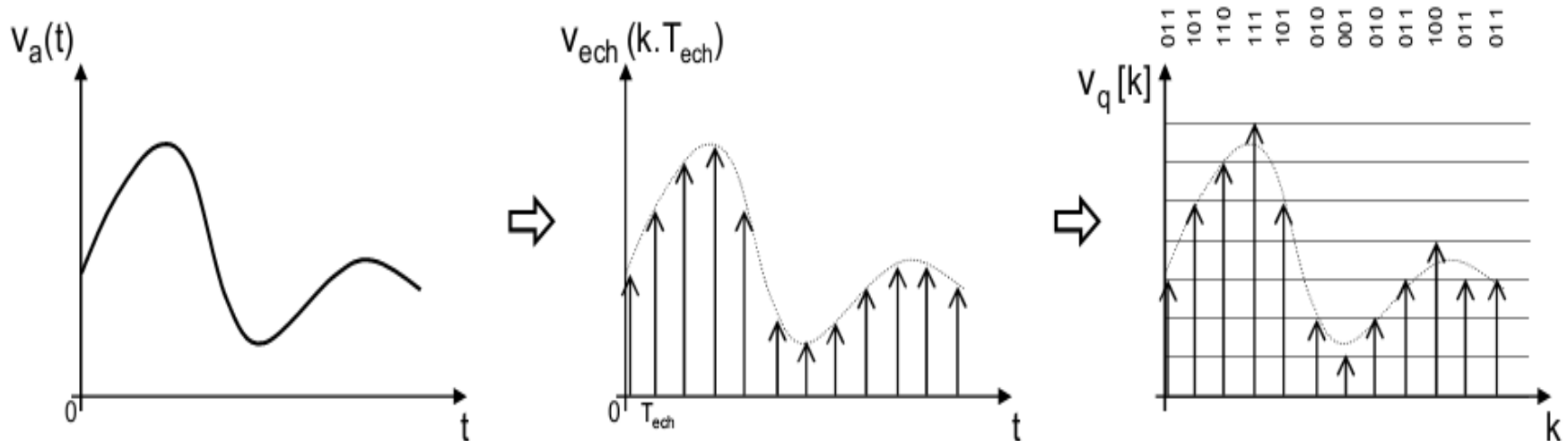
Capteurs analogiques

Capteurs numériques:

CAN

Conversion analogique numérique

- la conversion analogique – numérique peut être divisée en trois étapes : l'échantillonnage temporel, la quantification et le codage.

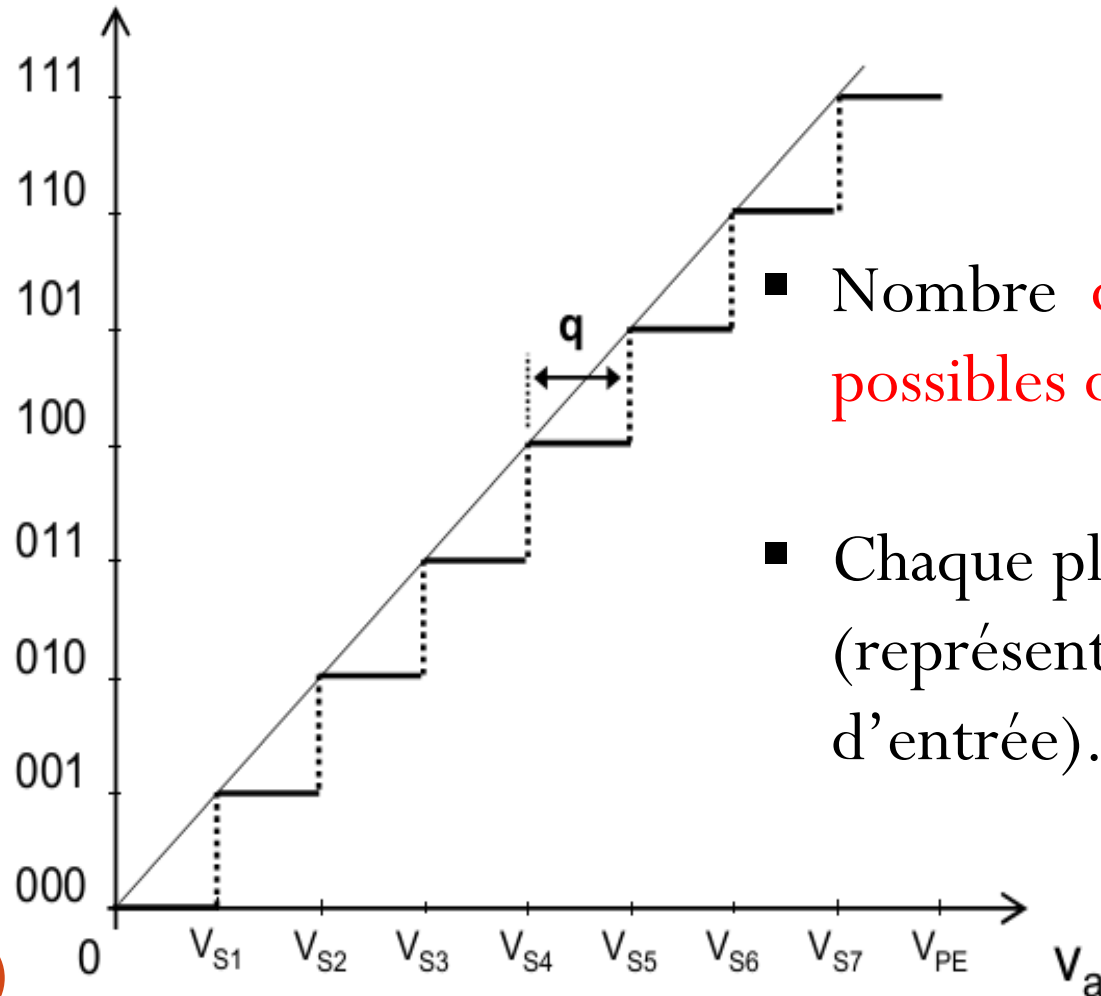


Caractéristique de transfert

- Le pas de quantification et la précision d'un CAN dépendent du **nombre de bits en sortie**, appelé **résolution**.
- Pour un CAN à N bits : nombre d'états possibles en sortie est 2^N (0 à 2^N-1).
- Un CAN est caractérisé également par la plage de variation acceptable de la tension analogique d'entrée, appelée **Pleine Echelle**(FS pour Full Scale) et notée V_{PE}

Caractéristique de transfert

sortie
numérique



- Nombre de plages = d'états possibles de la sortie numérique
- Chaque plage est code (représentant la tension analogique d'entrée).

Caractéristique de transfert

- **Quantum, Résolution** ou LSB (pour Least Significant Bit, le bit de poids faible) : la dimension de ces plages

$$q = \text{LSB} = \frac{V_{PE}}{2^N}$$

- Les tensions de seuil V_{Sk} correspondant aux **transitions** entre les codes de sortie:

$$V_{Sk} = k.q \quad k \in (1 \text{ à } 2^N - 1).$$

Bruit de quantification.

- l'erreur de quantification : un bruit dont la puissance moyenne est égale à (pour une résistance normalisée de 1Ω) :

$$P_{\text{bruit}} = \frac{1}{T_{\text{tri}}} \int_0^{T_{\text{tri}}} E_q^2(t) dt \qquad P_{\text{bruit}} = \frac{q^2}{12}$$

On admettra que ce résultat est valide pour un signal pleine échelle triangulaire ou sinusoïdal dès que la résolution est supérieure à 6.

Le rapport signal sur bruit d'un signal sinusoïdal (SNR Signal to Noise Ratio)

$$V_{\text{eff}, \text{sinus}} = \frac{V_{\text{PE}}}{2\sqrt{2}} = \frac{2^{N-1}q}{\sqrt{2}}$$

$$SNR = \frac{V_{\text{eff}, \text{sinus}}}{V_{\text{eff}, \text{bruit}}}$$

$$V_{\text{eff}, \text{bruit}} = \sqrt{P_{\text{bruit}}} = \frac{q}{\sqrt{12}}$$

$$SNR = \sqrt{6} \cdot 2^{N-1}$$

$$SNR_{\text{dB}} = 20 \log SNR = 6,02N + 1,76$$

CODAGE

- En mode unipolaire le codage le plus utilisé est le code binaire naturel. Un mot binaire s'écrit :

$$b_1 \ b_2 \ \dots \ b_{N-1} \ b_N$$

Avec b_1 le bit de poids fort et b_N le bit de poids faible

- Le nombre décimal correspondant est :

$$D = b_1.2^{N-1} + b_2.2^{N-2} + b_{N-1}.2^1 + b_N.2^0.$$

- A un code D donné correspond la tension:

$$V = q.(b_1.2^{N-1} + b_2.2^{N-2} + \dots + b_{N-1}.2^1 + b_N.2^0)$$

$$V = V_{PE}.(b_1 / 2 + b_2 / 2^2 + \dots + b_N / 2^N)$$

CODAGE

- Code binaire signé en mode bipolaire : en rajoutant un bit de signe devant le bit de poids fort au code binaire naturel.
 - Pour un bit de signe nul, le nombre est positif, il est négatif pour un bit égale à un.
- code binaire décalé consiste, comme son nom l'indique, à décaler le code binaire naturel.
 - Il permet de compter de -2^{N-1} à $2^{N-1}-1$. b_1 fait office de bit de signe. C'est un code fréquemment utilisé dans les CANs.
- Code complément à 2 correspond au code binaire décalé avec complémentation du bit de signe.
 - Pour les nombres positifs on retrouve le code binaire naturel (facilité d'implémentation au niveau des opérateurs logiques)

CODAGE

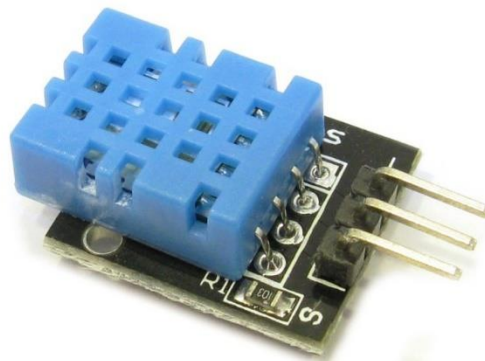
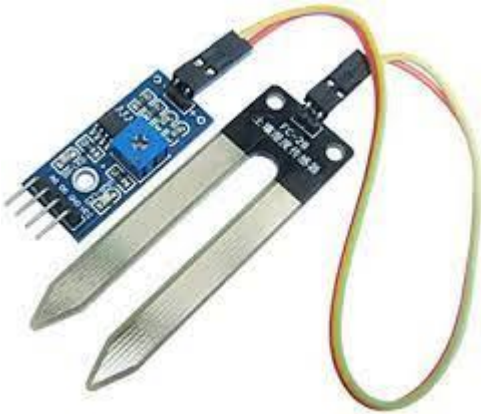
D	signé	binaire décalé	complément à 2
3	011	111	011
2	010	110	010
1	001	101	001
0	000/100	100	000
-1	101	011	111
-2	110	010	110
-3	111	001	101
-4	-	000	100

CODAGE

- thermomètre. Par comparaison avec un code binaire classique sur N bits il s'écrit avec $2^N - 1$ bits

D	binaire	code thermomètre
7	111	1111111
6	110	0111111
5	101	0011111
4	100	0001111
3	011	0000111
2	010	0000011
1	001	0000001
0	000	0000000

Applications



QUESTIONS?????