

# INTERFAÇAGE

**ANDREI DONCESCU** 

## SYSTÈMES AUTOMATISÉS

L'automatique traite de la modélisation, de l'analyse, de la commande et de la régulation des systèmes dynamiques. L'automatique permet l'automatisation de tâches par des machines fonctionnant sans intervention humaine. On parle alors de système asservi ou régulé:

Exemple: régulateur de vitesse d'une automobile

Il permet de maintenir le véhicule à une vitesse constante, à partir d'une *vitesse-consigne* prédéterminée par le conducteur, indépendamment de la pente de la route.

Les systèmes automatisés ont pour élément central un automate.

Un automate est un dispositif se comportant de manière automatique, c'est-àdire sans intervention d'un humain. Ce comportement peut être figé, le système fera toujours la même chose, ou bien peut s'adapter à son environnement.

# SYSTÈMES AUTOMATISÉS

Les automates se caractérisent par leurs entrées (logiques, analogiques ou numériques), leurs sorties (à relais ou à transistor TOR), le mode de programmation (GRAFCET, Algorithme..), le langage utilisé (langage à contact, Langage C..) et leurs alimentations.

Le choix d'un automate s'effectue en fonction du besoin et de la technologie souhaitée.



Module logique ZELIO

Mod	iles lo	giques mo	odulaii	res avec	affiche	eur	
Nombr d'E/S	e Entrées TOR	Dont entrées analogiques 0-10 V	à	Sorties à transistors	Horloge	Référence	Masse kg
Alime	ntation :						
26	16	6	10	0	Oui	SR3 B261JD (1)	0,400
Alime	ntation :	24 V					
10	6	4	4	0	Oui	SR3 B101BD	0,250
	6	4	0	4	Oui	SR3 B102BD	0,220
26	16	6	10 (2)	0	Oui	SR3 B261BD	0,400
	16	6	0	10	Oui	SR3 B262BD	0,300
Alime	ntation ^	√ 24 V					
10	6	0	4	0	Oui	SR3 B101B	0,250
26	16	0	10 (2)	0	Oui	SR3 B261B	0,400
Alime	ntation ^	√ 100-240 V					
10	6	0	4	0	Oui	SR3 B101FU	0,250
26	16	0	10 (2)	0	Oui	SR3 B261FU	0,400

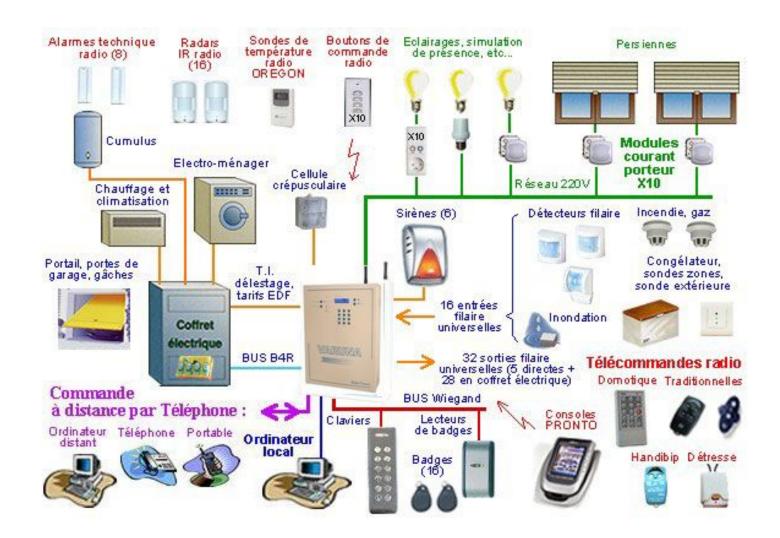
# EMBARQUÉ = CONTROL

On trouve dans tous les automates un composant central : un microcontrôleur Un microcontrôleur se présente sous la forme d'un circuit intégré réunissant tous les éléments d'une structure à base de microprocesseur.

#### On trouve notamment:

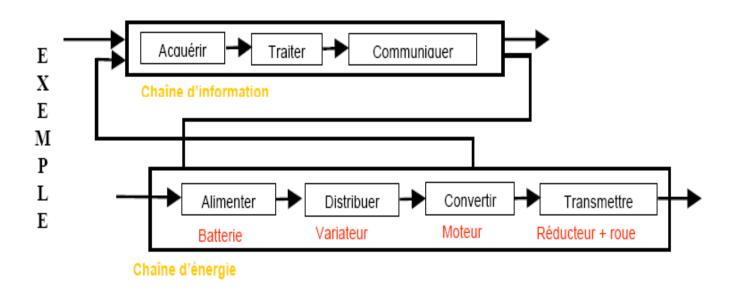
- Un microprocesseur (C.P.U.),
- De la mémoire (RAM et EEPROM),
- Des interfaces parallèles pour la connexion
- Des interfaces pour la connexion avec d'autres systèmes, par exemple une liaison USB vers un PC, pour le dialogue vers d'autres microcontrôleurs ou pour communiquer avec l'extérieur.
  - Des timers pour générer ou mesurer des signaux avec une grande précision temporelle.

# SYSTÈMES DOMOTIQUES

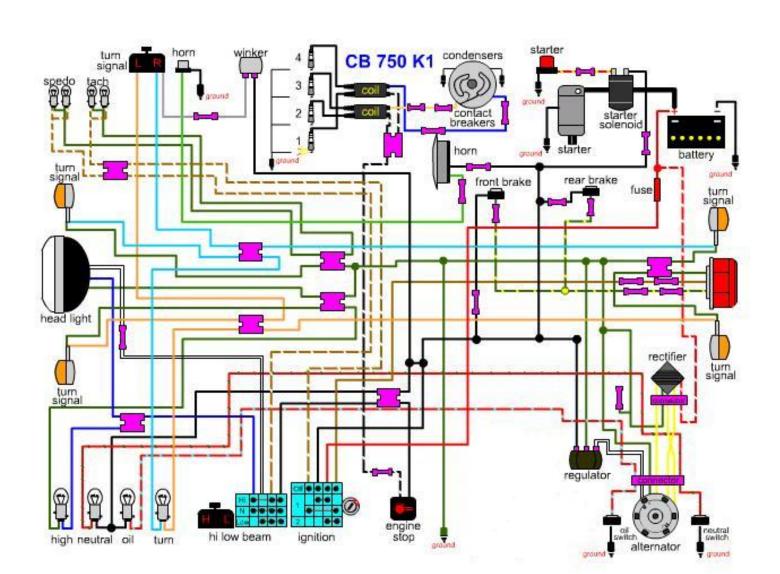


# TRAITEMENT DE L'INFORMATION

Le traitement de l'information est l'ensemble des techniques permettant de créer, d'analyser, de transformer les signaux en vue de leur exploitation.

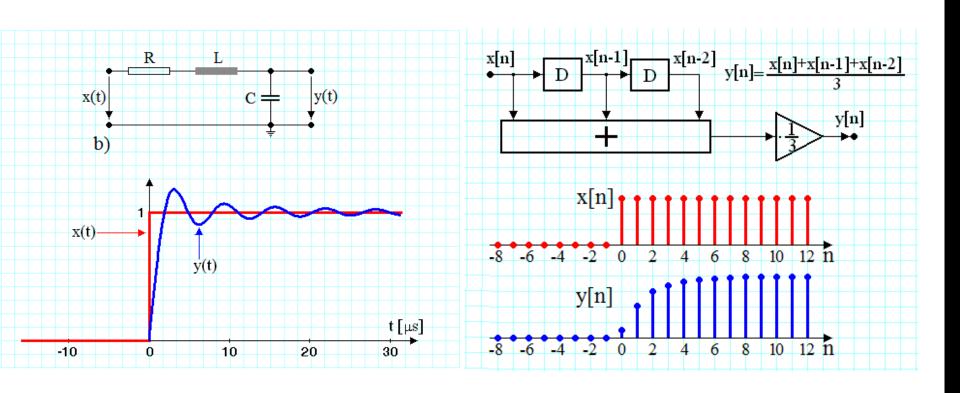


# CONNAÎTRE LE TRAITEMENT DU SIGNAL



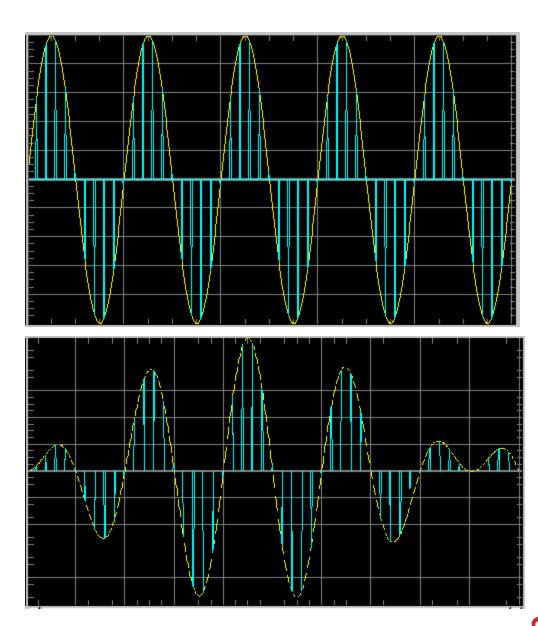
# Un système analogique est constitué de circuits

# Un Système Digital est un Algorithme

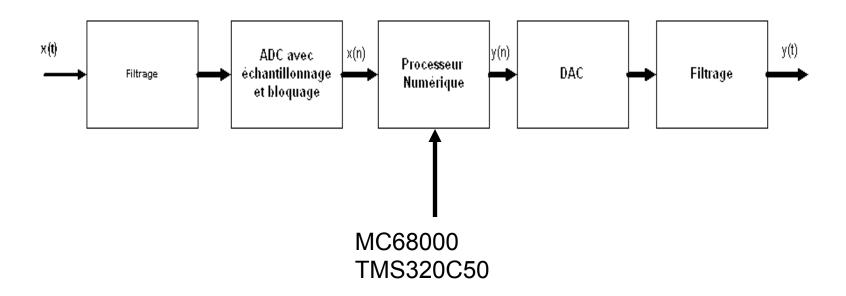


Signal Analogique

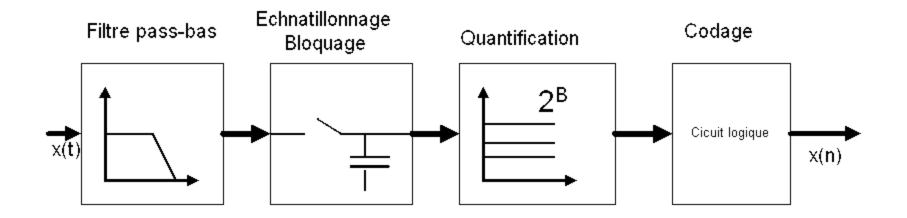
Signal échantillonnage



# CHAINE DE TRAITEMENT DE L'INFORMATION ANALOGIQUE

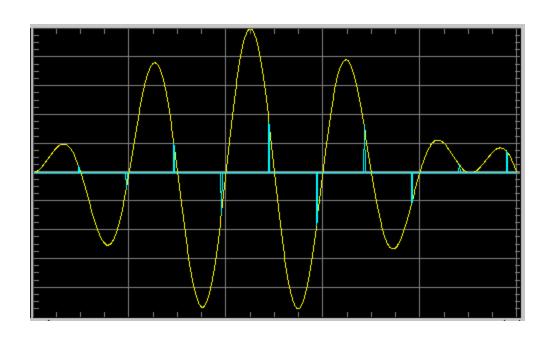


# SIGNAL NUMERIQUE



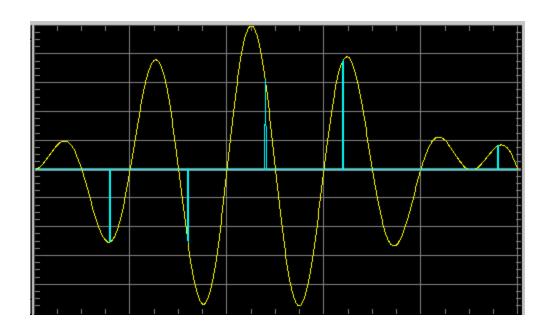
Signal Analogique
Signal discret en temps
Signal numérique

# **QU'EST CE L' ÉCHANTILLONNAGE**



On peut, intuitivement, remarquer sur l'illustration précédente, que relier les échantillons à l'aide d'une ligne courbe, aussi bien choisie soit-elle, n'a que peu de chances de reproduire le signal original, bien que le théorème de l'échantillonnage soit, formellement, respecté.

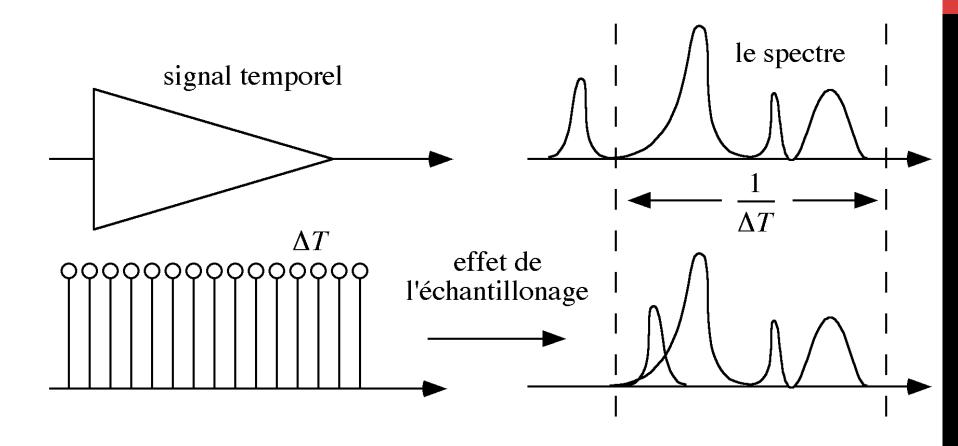
### **SOUS-ÉCHANTILLONNAGE**



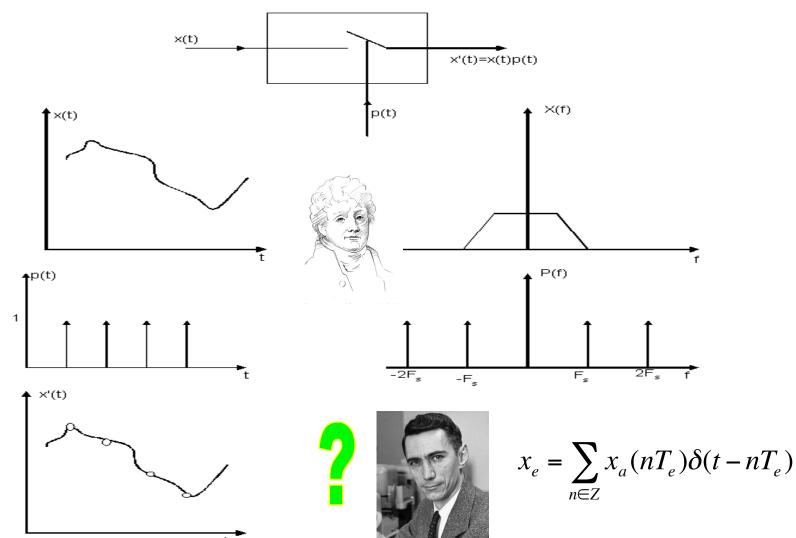
Si l'on tente de relier les échantillons par une courbe, on ne va pas être en mesure de reconstituer le signal original, mais un autre, peu semblable au précédent. Ceci est la conséquence de la violation du théorème de l'échantillonnage.



### **SOUS-ÉCHANTILLONNAGE**



# MODÈLE MATHÉMATIQUE DE L'ÉCHANTILLONNAGE



# ÉCHANTILLONNAGE



L'échantillonnage idéal prélève des échantillons à la cadence  $\mathcal{T}_{\rm e}$  de façon instantanée.

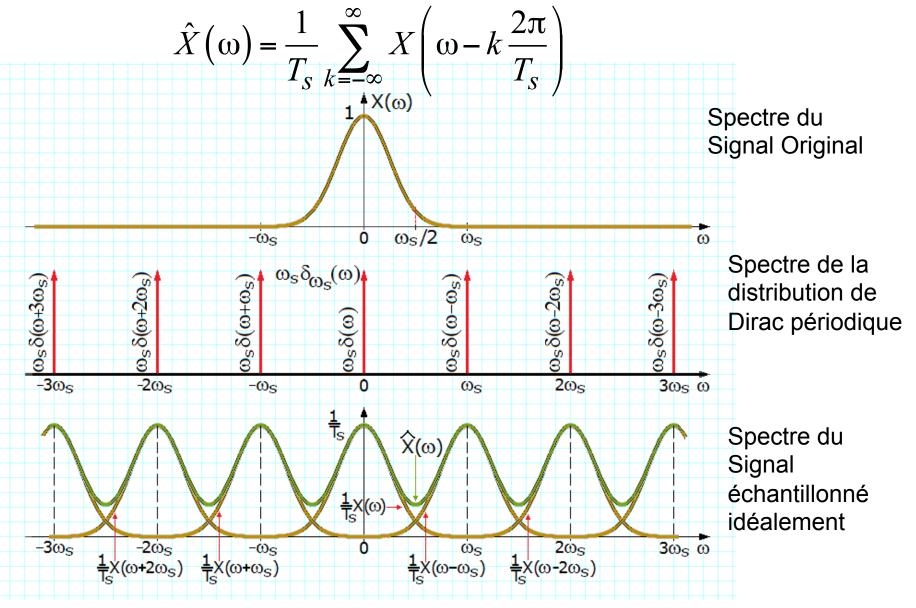
$$x_e = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x_a(nT_e)\delta(t - nT_e)$$

$$x_e(t) = x_1(t) \sum_{n \in \mathbb{Z}} \delta(t - nT_e)$$

# SPECTRE DUSIGNAL ÉCHANTILLONNÉ

$$X_{e}(f) = TF[x_{a}(t)] * TF[\sum_{n \in \mathbb{Z}} \delta(t - nT_{e})]$$

$$X_e(f) = feX_a(f) * TF[\sum_{n \in \mathbb{Z}} \delta(t - nT_e)] = fe\sum_{n \in \mathbb{Z}} X_a(f - nf_e)$$



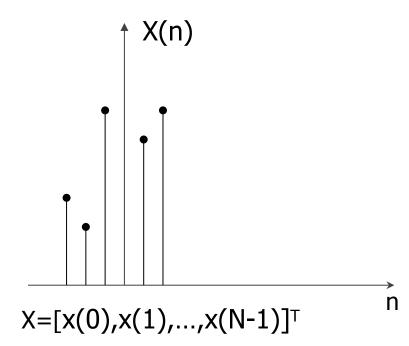
Aliasing

### **ÉCHANTILLONNAGE AVEC BLOCAGE**

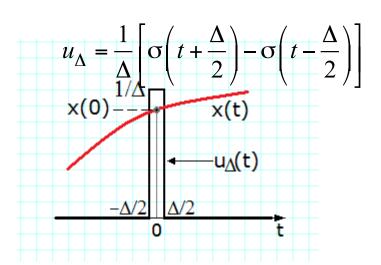
#### En utilisant une impulsion

$$x_e(t) = x_1(t) \sum_{n \in \mathbb{Z}} \delta(t - nT_e)$$
avec

$$x_1(t) = [x_a(t) * h(-t)]$$



### **ÉCHANTILLONNAGE AVEC BLOCAGE**



$$x(t)u_{\Delta}(t) \cong x(0)u_{\Delta}(t)$$

Les autres échantillons sont obtenu par un retard de  $kT_s$ .

$$x(t)u_{\Delta}(t-kT_S) \cong x(kT_S)u_{\Delta}(t-kT_S)$$

#### Echantillonage:

$$x(t)\sum_{k=-\infty}^{\infty}u_{\Delta}\left(t-kT_{S}\right)\cong\sum_{k=-\infty}^{\infty}x\left(kT_{S}\right)u_{\Delta}\left(t-kT_{S}\right)$$

#### Petite valeurs de $\Delta$ :

$$\lim_{\Delta \to 0} u_{\Delta}(t) = \delta(t)$$

$$\lim_{\Delta \to 0} \sum_{k=-\infty}^{\infty} u_{\Delta}(t - kT_s) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} \delta(t - kT_s)x(kT_s) = \delta_{T_s}(t)$$

#### Echantillonnage $Id\acute{e}al x(t)$ :

$$\hat{x}(t) = x(t)\delta_{T_S}(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT_S)\delta(t - kT_S)$$

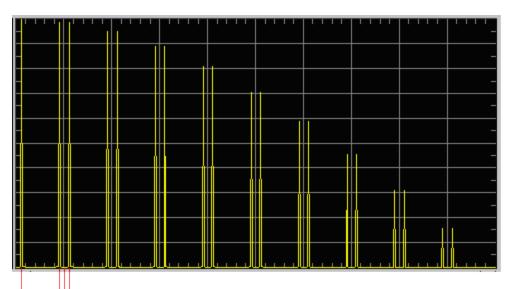
## THÉORÈME DE SHANNON

Pour éviter une superposition des spectres élémentaires il est nécessaire d'imposer le théorème de Shannon

$$Fe \ge 2f_{\text{max}}$$

Un signal de spectre borné ne peut pas être que de durée infinie. Il est donc erroné de considérer des signaux à la fois de durée et de spectre finis.

### SPECTRE DANS LE CAS SINUSOÏDAL



Raies de part et d'autre de la fréquence d'échantillonage, à fe - fm et fe + fm

Fréquence d'échantillonnage (fe)

Fréquence du sinus (fm)

Le spectre d'un signal échantillonné se compose d'une série de raies réparties de part et d'autre des multiples de la fréquence d'échantillonnage. Les raies intéressantes pour la démodulation sont celles qui se situent aux alentours de 0, puisque ce sont celles qui correspondent au signal original.

## **QUELQUES VALEURS**

En téléphonie, on utilise une largeur de bande de 300 à 3400 Hz. Dans le cadre du réseau numérique à intégration de services (RNIS, ISDN pour les anglo-saxons), on utilise une fréquence d'échantillonnage de 8000 Hz (au lieu des 6800 théoriquement nécessaires).

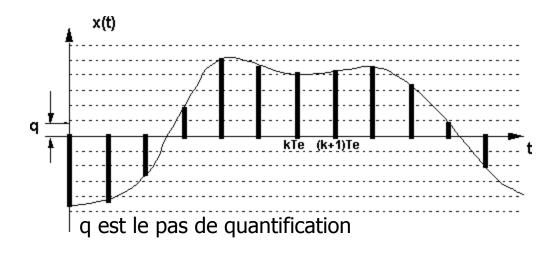
La musique se satisfait de 16, voire 20 kHz de largeur de bande. Un disque CD (Compact Disc) utilise une fréquence d'échantillonnage de 44 kHz.

Remarque: Dans les deux cas, il est essentiel que l'on ait au préalable limité la largeur de bande du signal original : des fréquences inaudibles dans le signal original deviennent audibles par le phénomène de repliement!

### **QUANTIFICATION**

# La quantification est une règle de correspondance entre :

- L'ensemble infini des valeurs des échantillons  $x_a(t=nTe)$
- et un nombre fini de valeurs x<sub>k</sub>



# DE L'ANALOGIQUE AU NUMÉRIQUE

Discrétisation temporelle

$$f_e \ge 2B$$

Discrétisation de l'amplitude

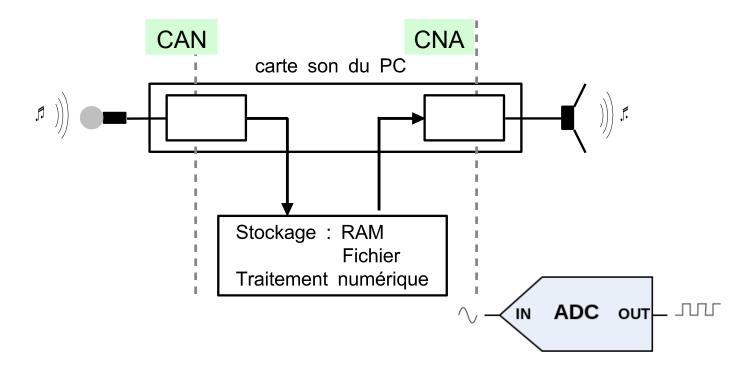
N niveaux ----log<sub>2</sub>N bits par échantillon

**Débit** 

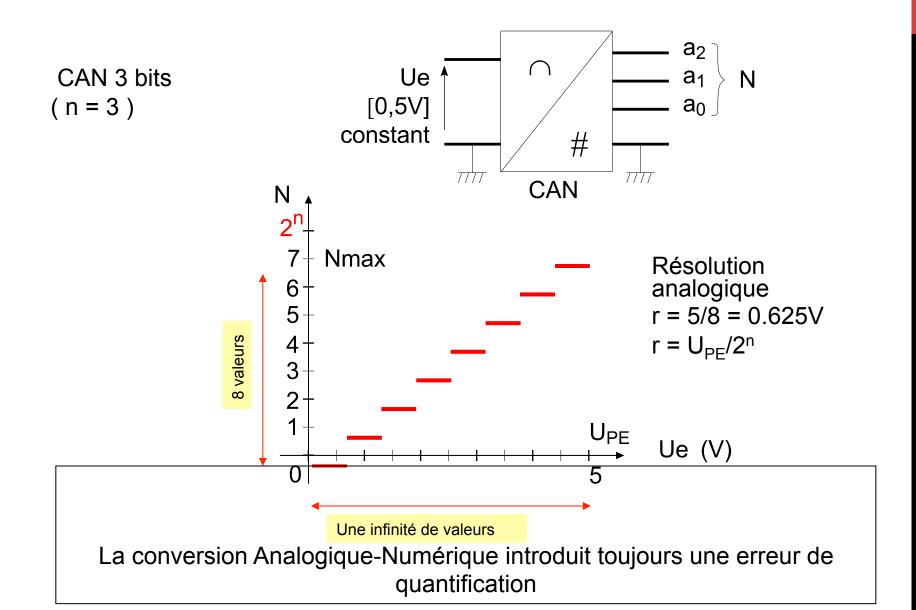
$$D=F_e * log_2N$$



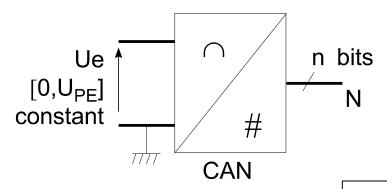
Analogique Numérique Analogique



### CONVERTISSEUR ANALOGIQUE NUMÉRIQUE

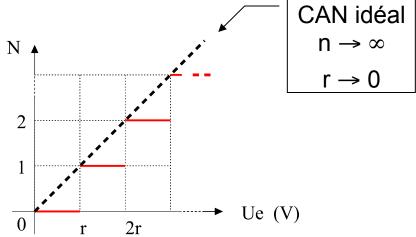


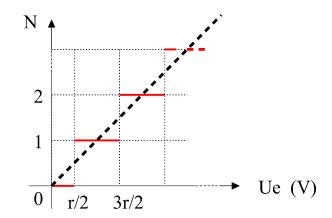
## ERREUR DE QUANTIFICATION



Résolution analogique :  $r = U_{PE}/2^n$ 

Résolution numérique : n bits





Erreur analogique: r

Erreur numérique : 1 LSB

Erreur analogique : ± r/2

Erreur numérique : ± 1/2

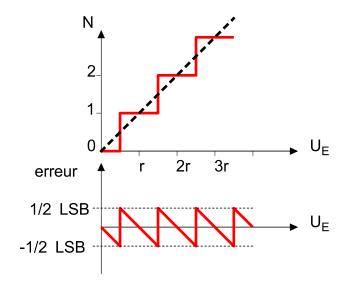
LSB

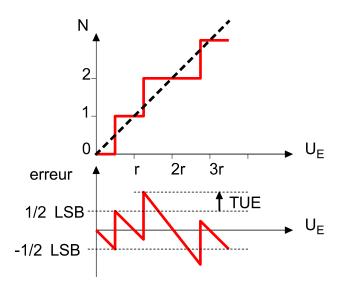
#### **ERREURS**

À l'erreur de quantification , s'ajoutent d'autres erreurs linéarité , offset , gain ...

le constructeur fournit en général la valeur max

TUE: Total Unadjusted Error

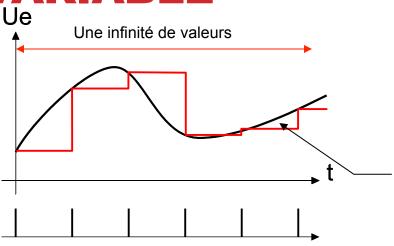




<u>CAN TLC549</u> <u>ADC08831</u>

### **CONVERSION D'UNE TENSION**

### VARIABLE



En amont du CAN se trouve un échantillonneur-bloqueur qui prélève régulièrement une valeur de Ue et bloque cette valeur jusqu'à l'échantillon suivant. ( mémoire analogique )

Tension d'entrée du CAN le temps de conversion doit être inférieur à Te

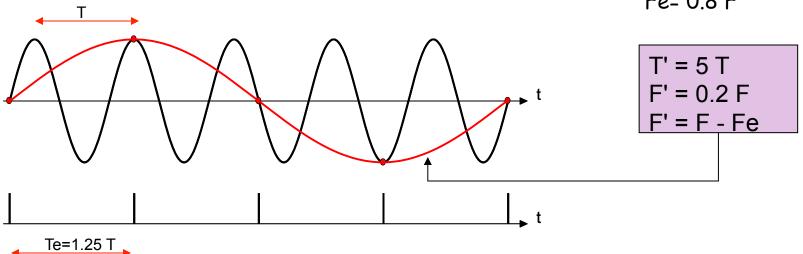
Commande de l'échantillonneur Période Te, Fréquence Fe = 1/Te

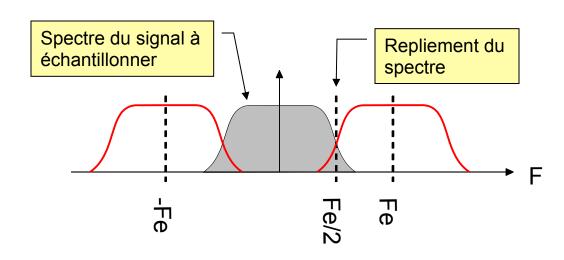
La conversion analogique numérique implique une double quantification :

quantification temporelle (échantillonnage) quantification en amplitude (résolution)

#### **ALIASING**

Exemple avec un signal sinusoïdal de période Téchantillonné à Te= 1.25 T Fe= 0.8 F

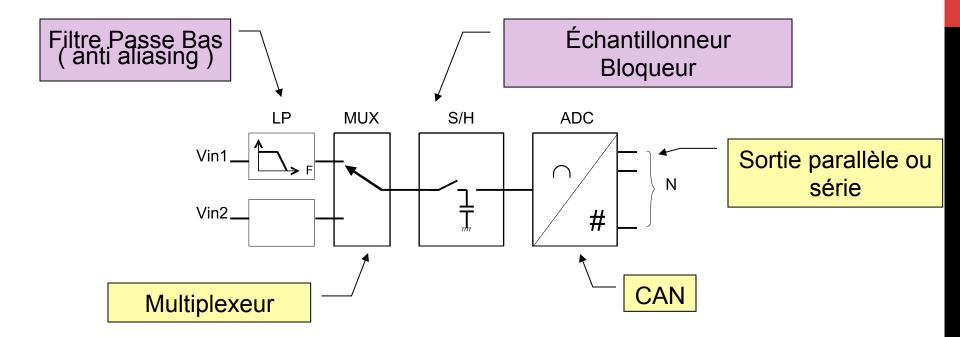




Théorème de SHANNON:

( Critère de Nyquist ) Fe > 2 . Fmax Fmax : fréquence supérieure du spectre de Ue

À l'entrée d'un CAN il faut un filtre passe bas qui coupe à Fc = Fe/2



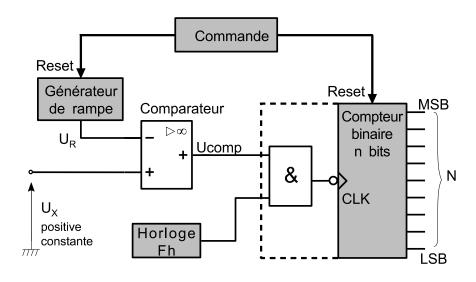
## **TYPES DE CAN**

Technologie	Temps de conversion	Exemple d'utilisation	
Simple rampe	Lent ( ms )	Mesure sans précision	
Double rampe Multi rampe	Lent ( ms )	Multimètre	
Approximations successives	Rapide ( μs )	Acquisition son	
Flash ( ou CAN parallèle )	Très rapide ( ns )	Acquisition vidéo Oscilloscope numérique	

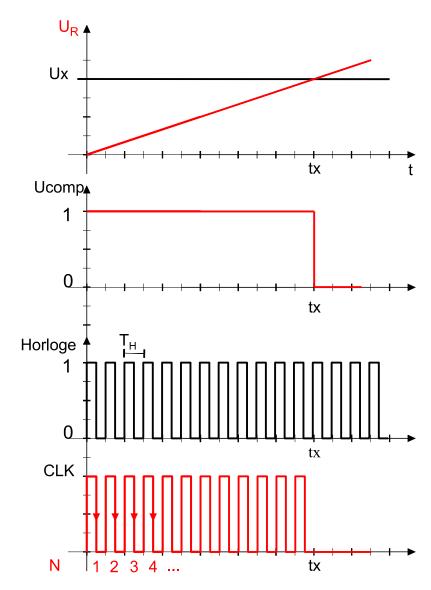
- CAN pipeline
- CAN Sigma-Delta (  $\Sigma\text{--}\delta$  ) à sur-échantillonnage

#### **CAN SIMPLE RAMPE**

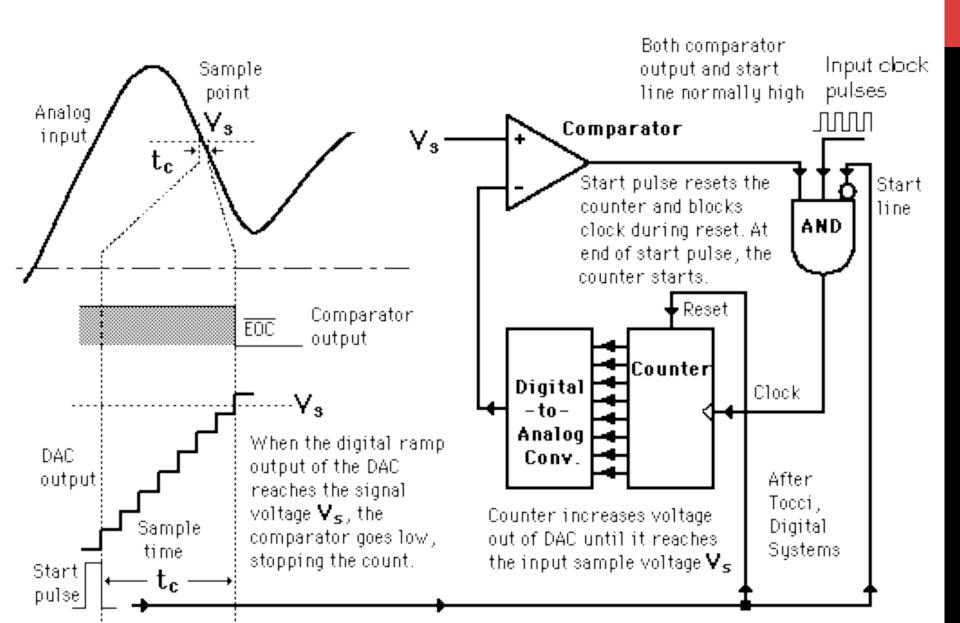
On effectue une conversion tension  $\rightarrow$  temps , puis une mesure du temps ( quantifiée ) par une horloge de période  $T_H$ .



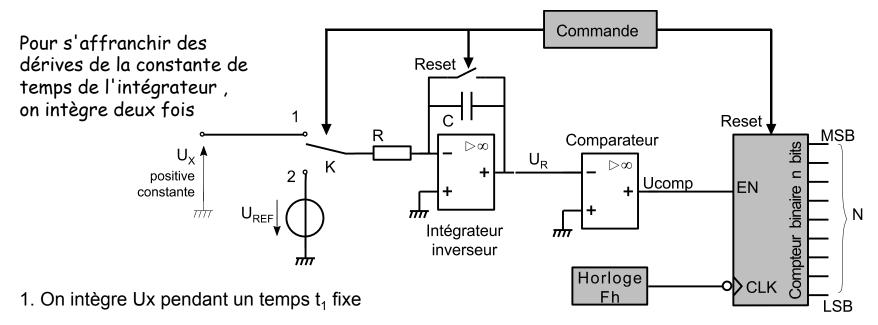
 $U_R$  = a.t tx = Ux/aEn fin de conversion :  $N = tx / T_H = Ux / (a.T_H)$ Si a n'est pas constant  $\rightarrow$  erreur



### **CAN DE TYPE RAMPE**

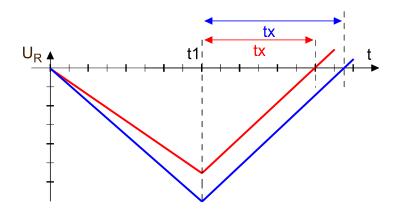


#### **CAN DOUBLE RAMPE**

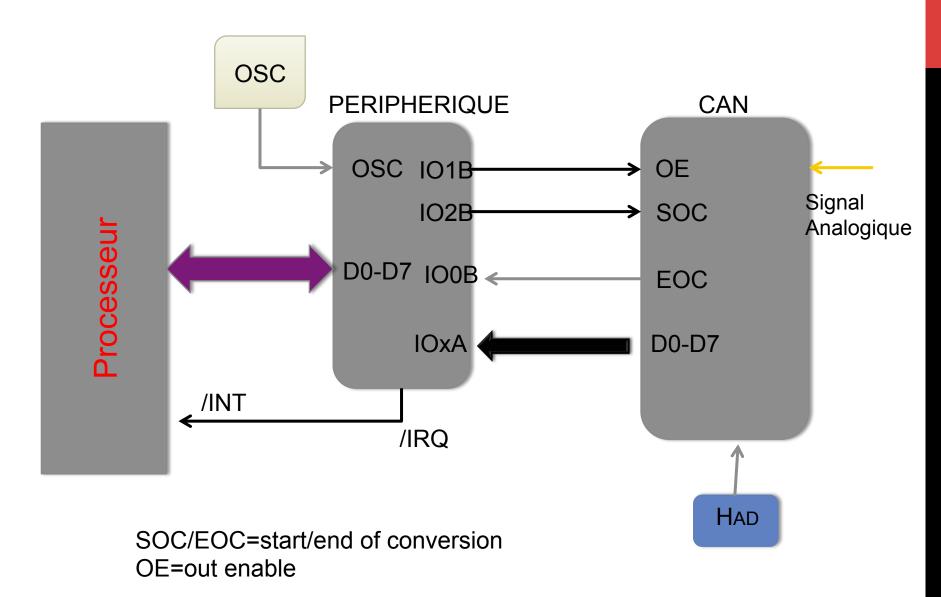


2. On intègre - $U_{REF}$ On mesure le temps tx ( en unité  $T_H$  ) que met  $U_R$  pour revenir à 0

$$\begin{split} &U_{Rmax} = - \ Ux \ . \ t_1/RC \\ &U_{Rmax} = - \ U_{REF} \ . \ tx/RC \\ &tx = t_1 \ . \ Ux \ / \ U_{REF} \quad \mbox{indépendant de RC} \\ &N = tx \ / \ T_H = ( \ t_1 \ / \ T_H \ ) \ . \ ( \ Ux \ / \ U_{REF} \ ) \end{split}$$



#### Programmation d'un convertisseur A/N

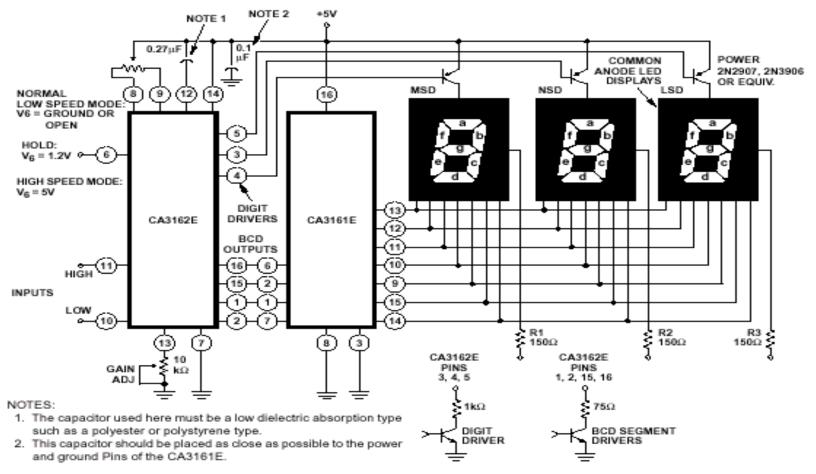


## **VOLTMÈTRE NUMÉRIQUE**

Réalisation d'un Voltmètre numérique avec un CAN double rampe :

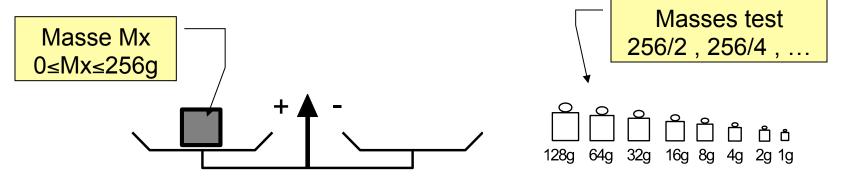
CA3162

Affichage sur 3 afficheurs 7 segments avec un décodeur BCD/7seg : CA3161



#### **APPROXIMATIONS SUCCESSIVE**

Principe de Dichotomie : on divise la plage de recherche par 2 à chaque étape :



1er test : on compare Mx et 128g ( le poids fort )

- : Mx < 128g : on enlève la masse de 128g

+ : Mx > 128g : on conserve la masse de 128g

2ème test : on ajoute 64g ...

On réalise une mesure de Mx en 8 tests avec une résolution de 1g

# APPROXIMATIONS SUCCESSIVES PAR TRANSFERT DE CHARGE

Ce sont les plus courants des CAN à approximations successives , ils utilisent des transferts de charge dans un réseau de condensateurs pondérés.

Le "cerveau" de ces CAN est un registre : SAR = Successive Approximation Register

# CAN DE TYPE APPROXIMATIONS SUCCESSIVES

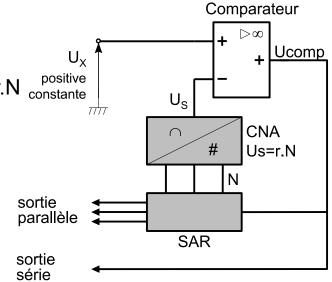
CAN 3 bits

CAN avec un CNA!

La sortie du CNA est une tension analogique Us = r.N

On teste successivement les bits de N en débutant par le poids fort (MSB) Le résultat du test est donné par le comparateur.

Exemple avec r=1V ,  $U_{PF}$ =8V , Ux=4.5V



N	Us=r.N	Ucomp	
100b=4	4V	1	Test du MSB: 4.5 > 4 on garde MSB à 1
110b=6	6V	0	et on teste le bit suivant: 4.5 < 6 on remet le bit à 0
101b=5	5V	0	4.5 < 5 , le LSB = 0 , le nombre cherché est 100b

Sortie série ( poids fort en 1<sup>er</sup> )

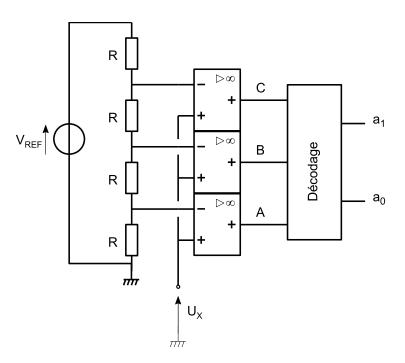
Sortie parallèle : 100b

Pour un CAN de n bits il faudra n tests

### **CAN FLASH**

#### CAN Flash à 2 bits

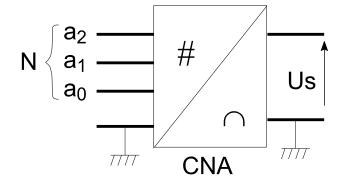
	État de la sortie des comparateurs		N		
U <sub>X</sub>	Α	В	С	<b>a</b> <sub>0</sub>	$a_1$
0 < U <sub>X</sub> < V <sub>REF</sub> /4	0	0	0	0	0
V <sub>REF</sub> /4 < U <sub>X</sub> < V <sub>REF</sub> /2	1	0	0	0	1
$V_{REF}/2 < U_X < 3V_{REF}/4$	1	1	0	1	0
3V <sub>REF</sub> /4 < U <sub>X</sub> < V <sub>REF</sub>	1	1	1	1	1



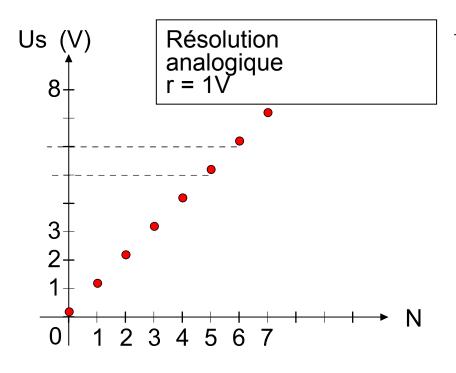
Pour un CAN flash à n bits il faut 2<sup>n</sup>-1 comparateurs!

### CNA

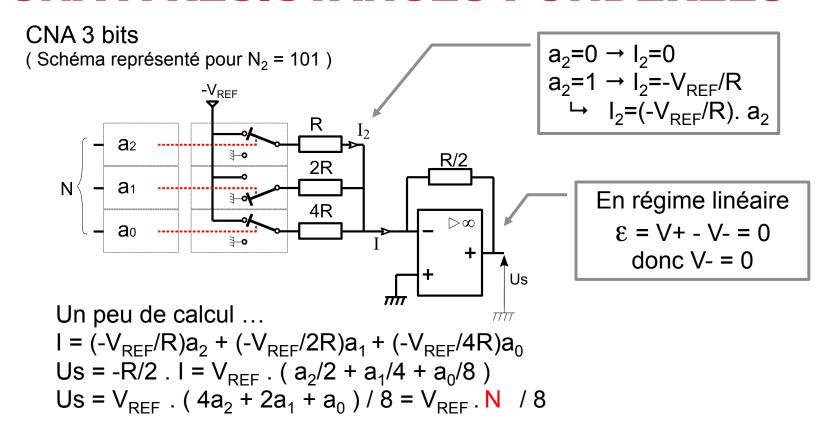
Exemple d'unCNA 3 bits( n = 3 )



Us = r . N

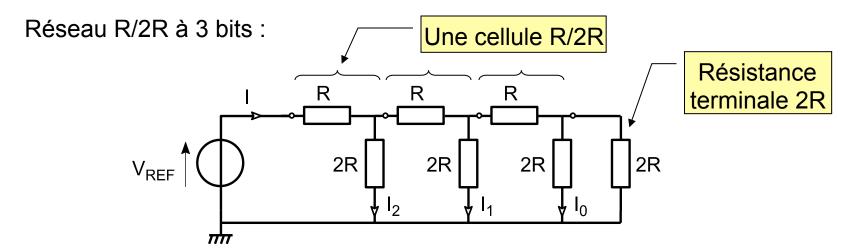


## CNA À RÉSISTANCES PONDÉRÉES



$$Us = V_{REF} . \ N / \ 2^n$$
 Pleine échelle :  $U_{PE} = V_{REF} . \ 2^n - 1 / \ 2^n \approx V_{REF}$  Résolution analogique :  $r = V_{REF} / \ 2^n \approx U_{PE} / \ 2^n$ 

#### CNA R-2R



Chaque cellule R/2R "voit" à sa droite une résistance équivalente de 2R.

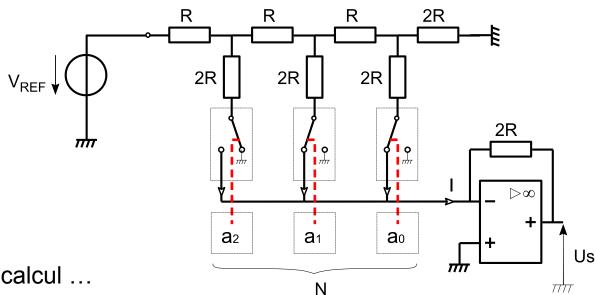
Le générateur  $V_{\mathsf{REF}}$  "voit" une résistance équivalente de 2R <u>quelque</u> soit

#### le nombre de cellules.

$$I = V_{REF} / 2R$$
  
 $I_2 = I / 2 = V_{REF} / 4R$   
 $I_1 = I_2 / 2 = V_{REF} / 8R$   
 $I_0 = I_1 / 2 = V_{REF} / 16R$ 

#### CNA R-2R

CNA 3 bits (Schéma représenté pour  $N_2 = 011$ )

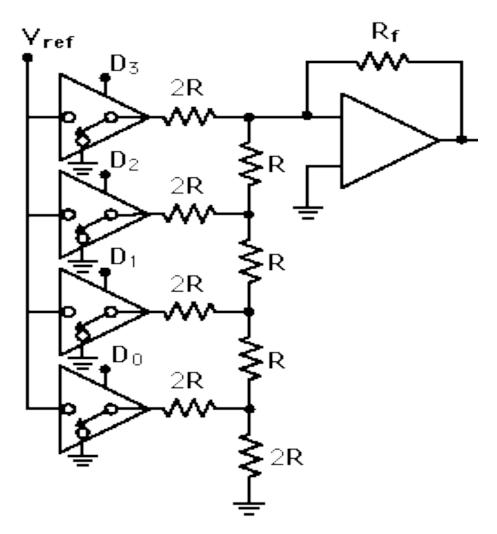


Encore un peu de calcul ...

$$\begin{split} I &= I_2.a_2 + I_1.a_1 + I_0.a_0 \\ I &= (-V_{REF}/4R).a_2 + (-V_{REF}/8R).a_1 + (-V_{REF}/4R).a_0 \\ US &= -2R.I = V_{REF} (a_2/2 + a_1/4 + a_0/8) \\ US &= V_{REF} . (4a_2 + 2a_1 + a_0) / 8 = V_{REF} . N/8 \end{split}$$

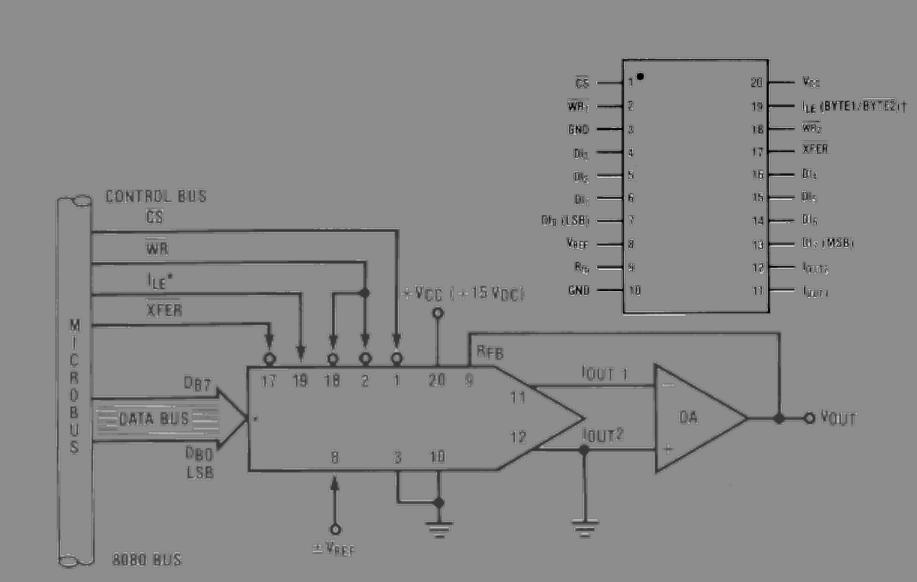
Us = 
$$V_{REF}$$
 . N /  $2^n$ 

#### **CAN: RESEAU R-2R**



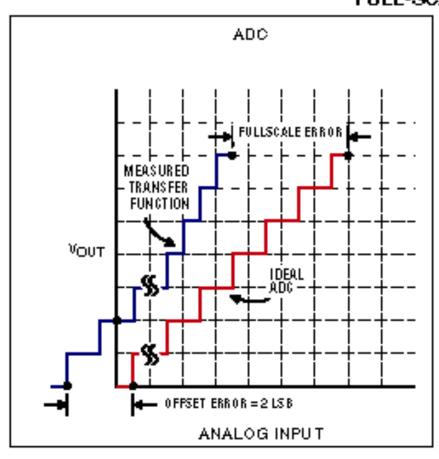
$$\mathbf{v_{out}} = \frac{\mathbf{R_f}}{\mathbf{R}} \mathbf{V_{ref}} \left[ \frac{\mathbf{D_0}}{16} + \frac{\mathbf{D_1}}{8} + \frac{\mathbf{D_2}}{4} + \frac{\mathbf{D_3}}{2} \right]$$

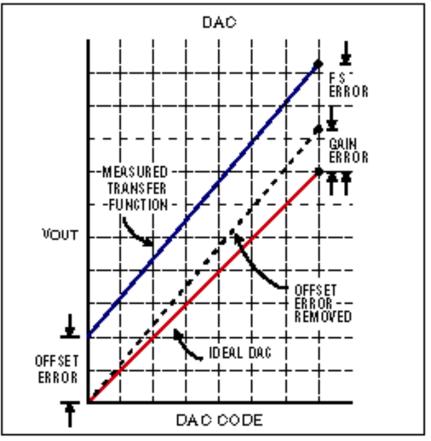
#### **APPLICATION**



#### **ERREURS DE CONVERSION**

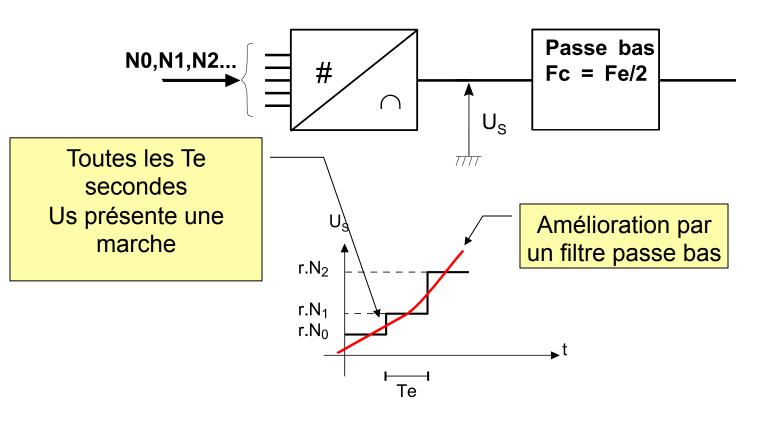
#### **FULL-SCALE ERROR**





## RESTITUTION D'UN SIGNAL ÉCHANTILLONNÉ

La séquence des nombres Ni est présentée à l'entrée du CNA à la fréquence Fe.



On peut aussi rajouter des valeurs intermédiaires de N par un calcul d'interpolation.

#### **RECONSTITUTION D'UN SIGNAL**

