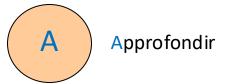
CONVERTISSEURS ANALOGIQUE / NUMERIQUE ET NUMERIQUE / ANALOGIQUE



Introduction

Les CNA:

Principe

Circuits à résistances

Circuits à sources pondérées

Cellules analogiques

Les CAN:

Les Suiveurs

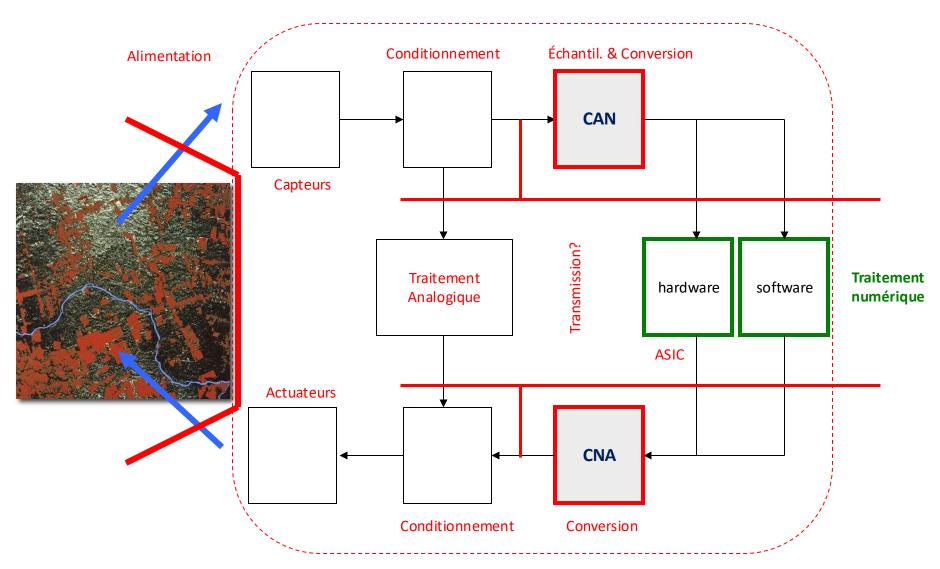
Convertisseurs à rampes

Convertisseurs logarithmiques

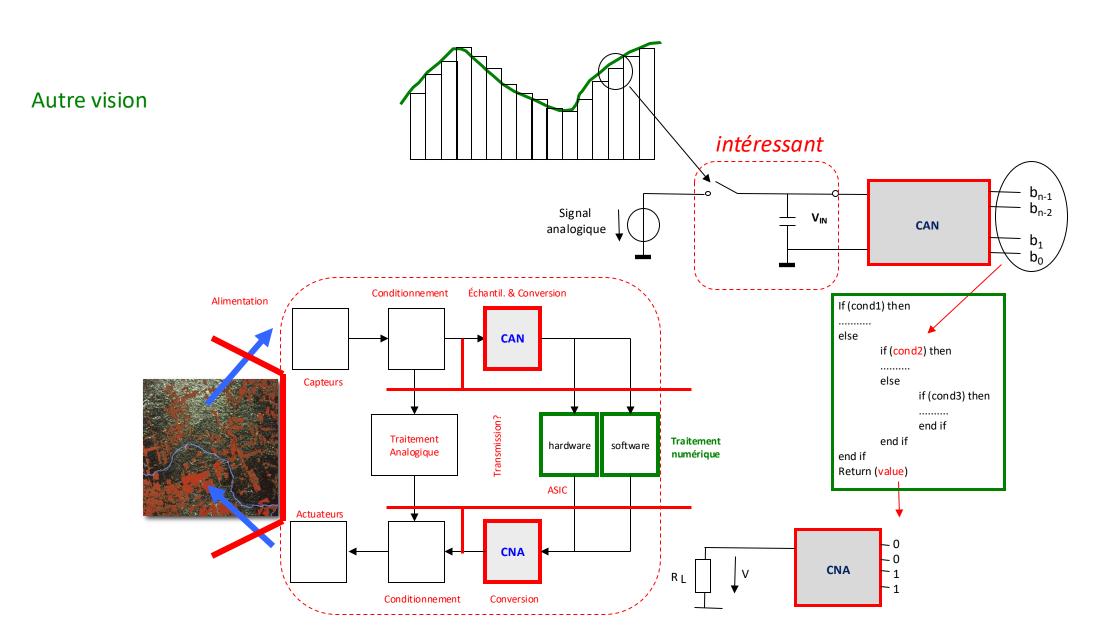
Convertisseurs flash

Systèmes électroniques

Environnement complet

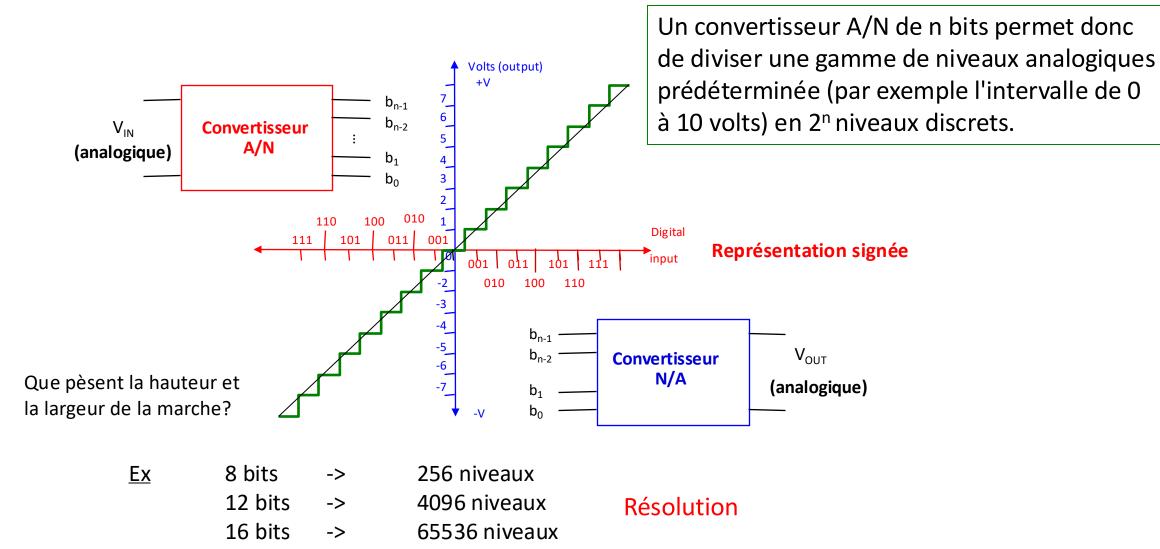


Systèmes électroniques [2]

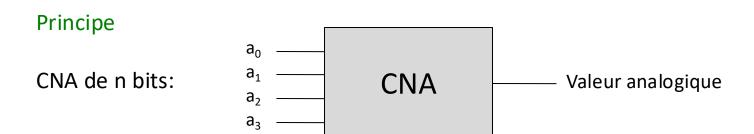


Représentation algébrique

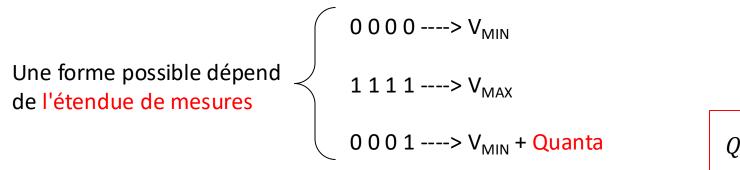
Un nombre binaire de <u>n</u> bits permet d'exprimer 2ⁿ valeurs différentes.



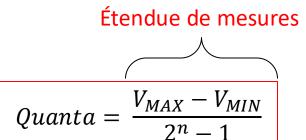
Convertisseur Numérique/Analogique



Quelques observations



Quanta bit de poids faible ou marche d'escalier



<u>Exemple</u>	8 bits	->	256 niveaux
	12 bits	->	4096 niveaux
	16 bits	->	65536 niveaux

Correspondance poids binaire – tension analogique

Pour avoir V_{min}, il faut:

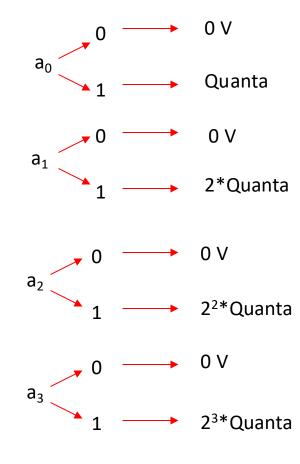
$$a_0 = 0$$
, $a_1 = 0$, $a_2 = 0$, $a_{n-1} = 0$

Pour mettre en évidence le Quanta, il faut:

$$a_0 = 1$$
, $a_1 = 0$, $a_2 = 0$, $a_{n-1} = 0$

Pour avoir V_{max}, il faut:

$$a_0 = 1$$
, $a_1 = 1$, $a_2 = 1$, $a_{n-1} = 1$



Expression complète

$$V_X = a_0 2^0 Quanta + a_1 2^1 Quanta + a_2 2^2 Quanta + ... a_{n-1} 2^{n-1} Quanta$$

Comment fabriquer le Quanta?????

Expression générale

$$V_{OUT} = a_0 2^0 Quanta + a_1 2^1 Quanta + a_2 2^2 Quanta + ... a_{n-1} 2^{n-1} Quanta$$

$$Quanta = \frac{V_{REF}}{2^n}$$

Quanta =
$$\frac{V_{REF}}{2^n}$$
 $V_{OUT} = \frac{1}{2^n} \cdot V_{REF} [a_0 2^0 + a_1 2^1 + \dots + a_{n-2} 2^{n-2} + a_{n-1} 2^{n-1}]$

 a_0 = bit de poids le plus faible ou LSB (lower significant bit)

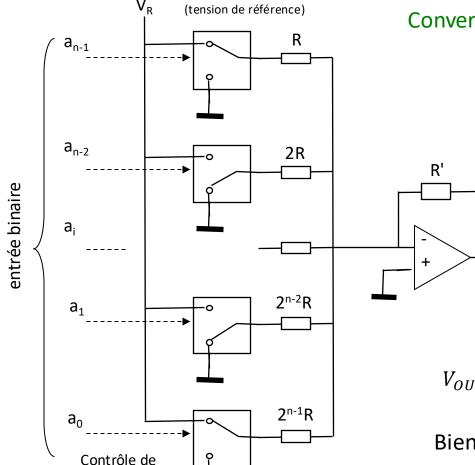
 a_{n-1} = bit de poids le plus fort ou MSB (most significant bit)

Valeur maximale de V_{OUT} On admet ici que $V_{MIN} = 0V$

$$a_0 = a_1 = ... = a_{n-1} = 1 -->$$
 $V_{OUT_MAX} = \frac{2^n - 1}{2^n} . V_{REF}$

A

Convertisseurs numériques - analogiques



l'interrrupteur

Convertisseur N/A à résistances pondérées

On propose:

- R' = R/2
- $a_i = 1$ -> position V_R
- $a_i = 0$ -> position 0

Dynamique de V_{out} :

$$0 \le |V_{OUT}| = \left| V_R \cdot \frac{R'}{R} \left(2 - \frac{1}{2^{n-1}} \right) \right|$$

$$V_{OUT} = -V_R \cdot R' \left(a_{n-1} \frac{1}{R} + a_{n-2} \frac{1}{2R} + \dots + a_1 \frac{1}{2^{n-2}R} + a_0 \frac{1}{2^{n-1}R} \right)$$

Bien de la forme (à l'envers)

$$V_{OUT} = \frac{1}{2^n} \cdot V_{REF} [a_{n-1} 2^{n-1} + a_{n-2} 2^{n-2} + \dots + a_1 2^1 + a_0]$$

Quanta =
$$-V_R \cdot \frac{R'}{2^{n-1}R} = -V_R \cdot \frac{1}{2^n}$$

Convertisseur N/A à résistances pondérées

Précision-stabilité

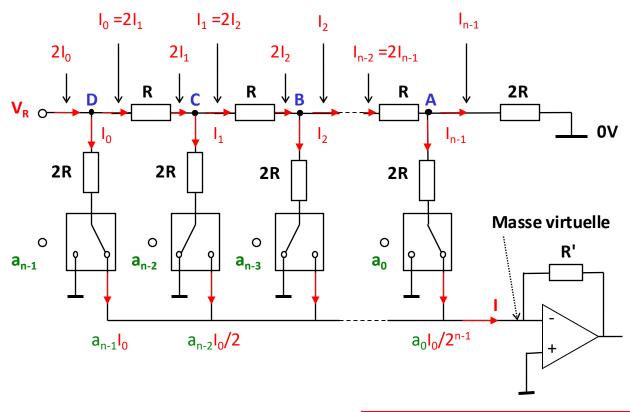
La précision de ce convertisseur dépend de la précision du rapport des résistances et du maintien de ce rapport en fonction du temps et de la température.

Exemple:

pour un convertisseur 8 bits, la résistance de poids le plus élevé vaut R et celle de poids le plus faible vaut R 2^{n-1} = 128 R.

Une erreur inférieure à 1% sur la valeur de la résistance de poids le plus élevé correspond déjà à une erreur de 1 bit de poids le plus faible.

Convertisseur N/A à réseau de résistances R/2R



$$I = I_0 \left(\frac{a_{n-1}}{2^0} + \frac{a_{n-2}}{2^1} + \dots + \frac{a_1}{2^{n-2}} + \frac{a_0}{2^{n-1}} \right)$$

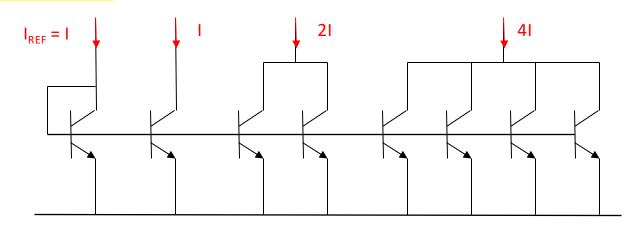
$$or I_0 = \frac{V_R}{2R}$$

$$I = I_0 \left(\frac{a_{n-1}}{2^0} + \frac{a_{n-2}}{2^1} + \dots + \frac{a_1}{2^{n-2}} + \frac{a_0}{2^{n-1}} \right) \qquad or \ I_0 = \frac{V_R}{2R} \qquad V_{OUT} = -R'I = -\frac{V_R R'}{2R} \left(\frac{a_{n-1}}{2^0} + \frac{a_{n-2}}{2^1} + \dots + \frac{a_1}{2^{n-2}} + \frac{a_0}{2^{n-1}} \right)$$

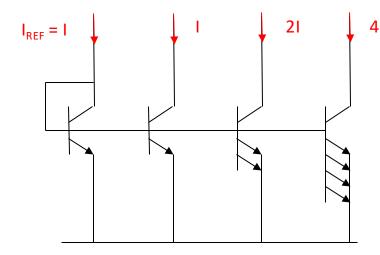
Toujours de la forme
$$V_{OUT} = \frac{1}{2^n} \cdot V_{REF} [a_{n-1} 2^{n-1} + a_{n-2} 2^{n-2} + \dots + a_1 2^1 + a_0]$$

Convertisseur N/A à sources de courant pondérées

A voir la semaine prochaine Cours miroir de courant Le schéma de principe est simple: on utilise un ensemble de sources de courants dont les valeurs sont les multiples de 2 d'un courant de référence.

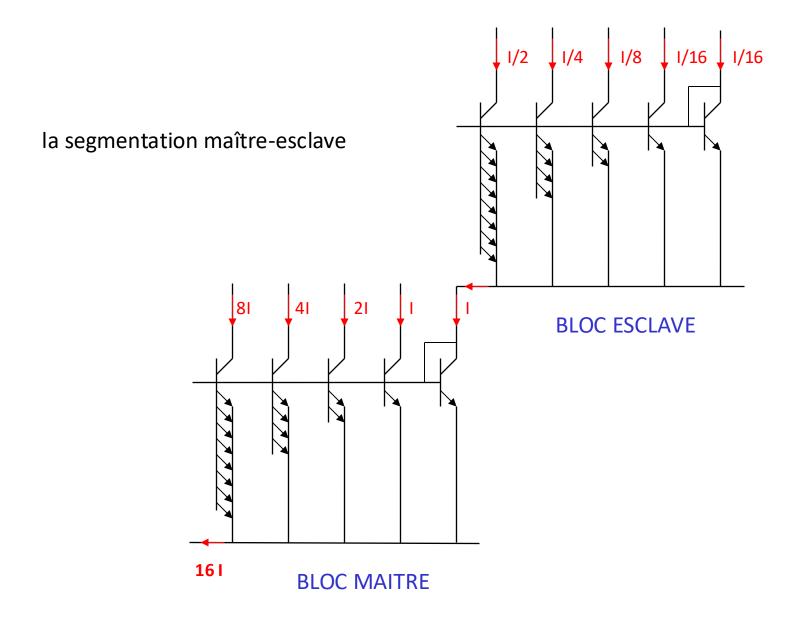


Topologiquement, difficile d'aller au-delà de 8 émetteurs

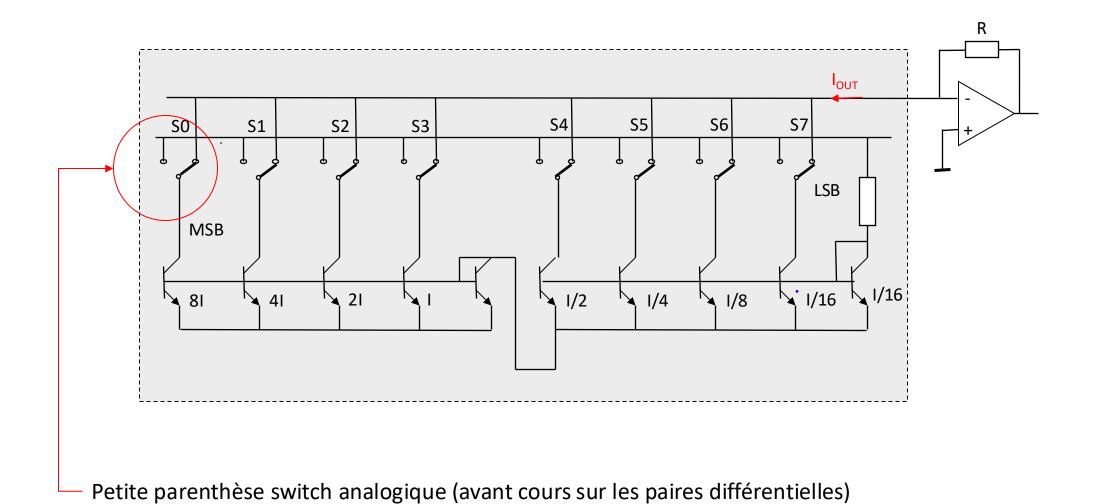


- rapports de courant limités à 8
- convertisseur à sources de courant pondérées est limité à 4 bits.
- Une segmentation devient nécessaire si l'on veut travailler avec un nombre de bits supérieur à 4.

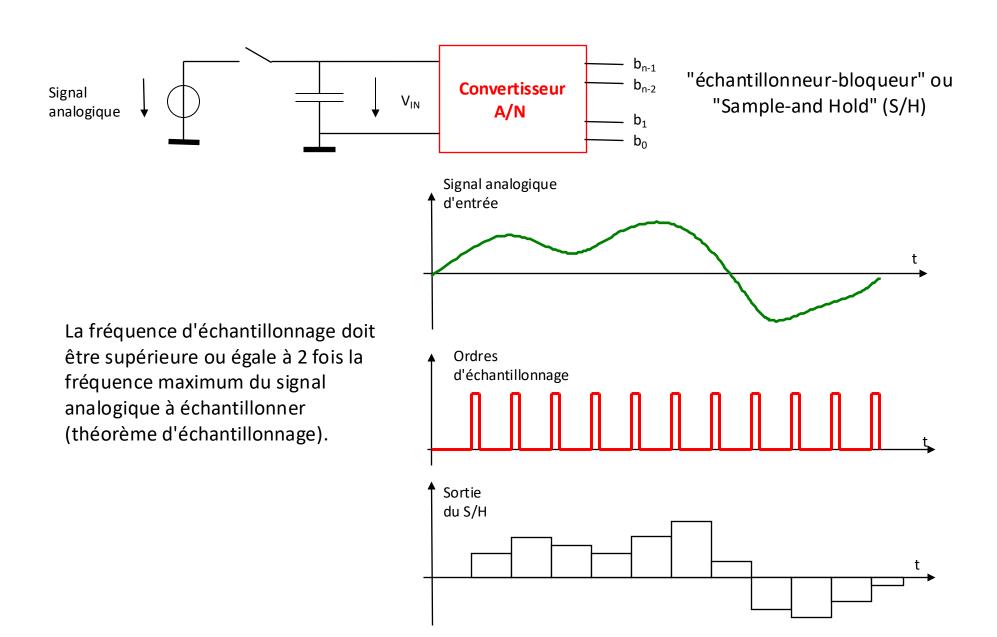
Exemple de sources de courant pondérées



Montage complet



Échantillonnage et maintien (Sample and Hold)

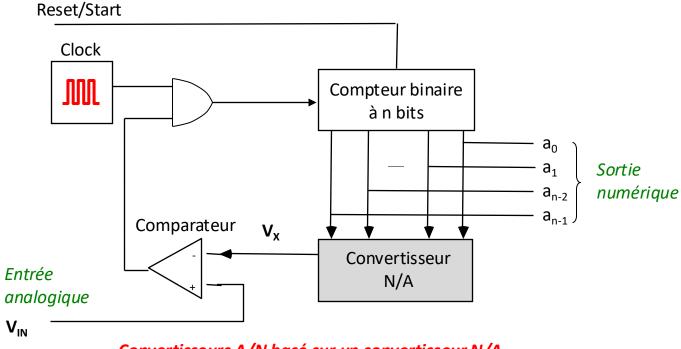


Convertisseurs analogiques/numériques

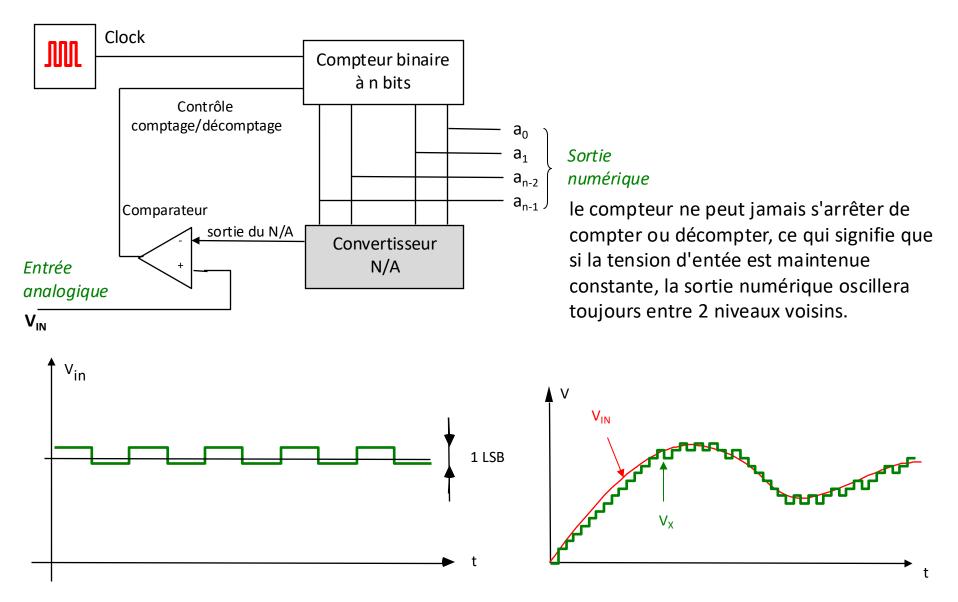
Il existe de nombreux types de convertisseurs analogiques numériques qui diffèrent par :

- la technique de conversion
- la complexité du circuit
- la vitesse de conversion
- la limite de précision
- la puissance dissipée

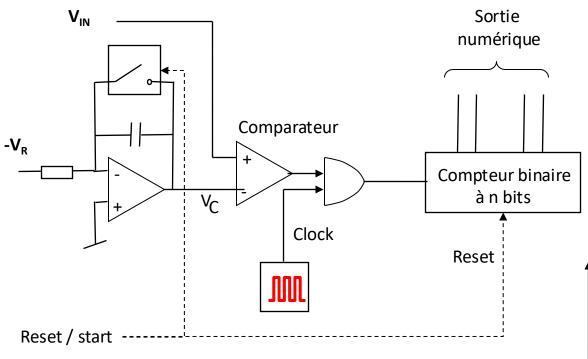
algorithme de conversion lent puisqu'il faut attendre, dans le pire, des cas 2ⁿ-1 coups d'horloge pour avoir le résultat de la conversion.



Variante/amélioration du convertisseur précédent: le convertisseur-suiveur (tracking converter)

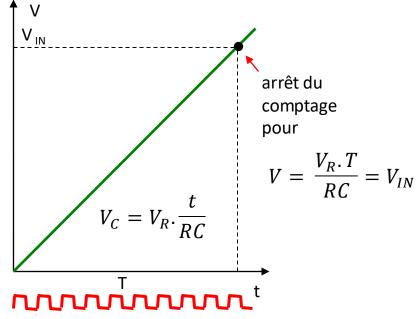


Intégrateur à simple rampe

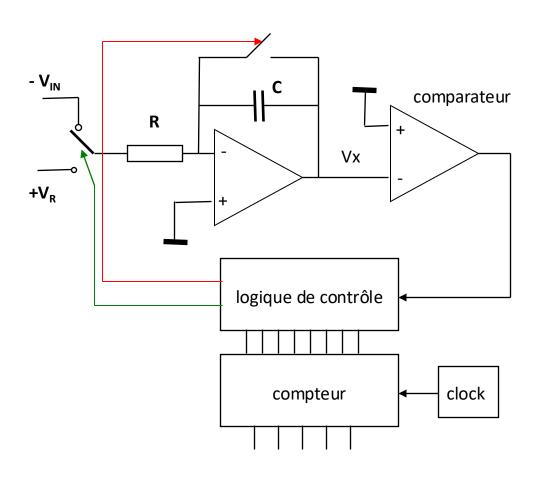


Causes d'erreur:

- imprécision de T (imprécision de l'horloge)
- surtout: imprécision de RC



Intégrateur à double rampe

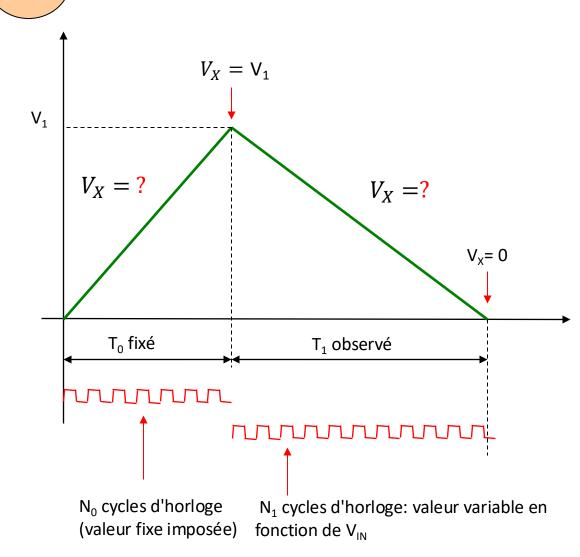


Hormis la phase de "reset", la conversion se fait en 2 étapes :

- 1. intégration de la tension d'entrée V_{in} durant un temps T_0 fixe, imposé par le système
- 2. intégration d'une tension de référence V_R , de signe opposé à V_{in} , durant le temps T_1 nécessaire pour ramener la sortie de l'intégrateur à zéro

Intégrateur à double rampe [2]





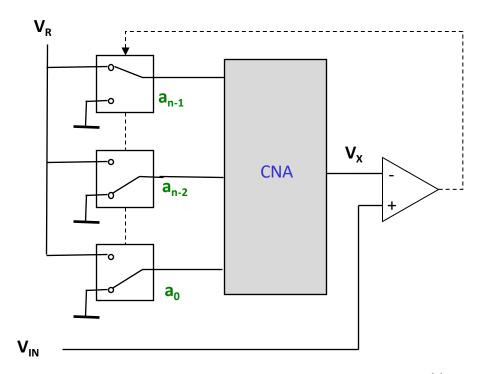
Dia 18:

- 1. Montrer en exercices que T_1 est indépendant de RC (uniquement de V_{IN} , V_R et T_0)
- 2. Démontrer que pour deux tensions V_{11} et V_{12} différentes, les temps de descente T_1 et T_2 restent bien proportionnels
- 3. Démontrer graphiquement et analytiquement que si R et C sont différents des valeurs prévues, le temps de descente ne change pas.

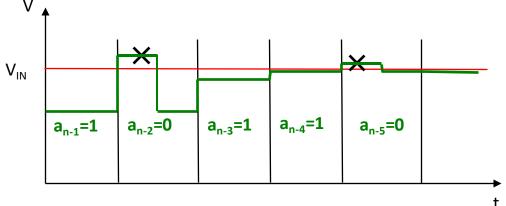
avec N_0 , N_1 : le nombre de cycles d'horloge durant les temps T_0 et T_1 . La sortie N_1 du compteur représente donc directement le résultat de la conversion.



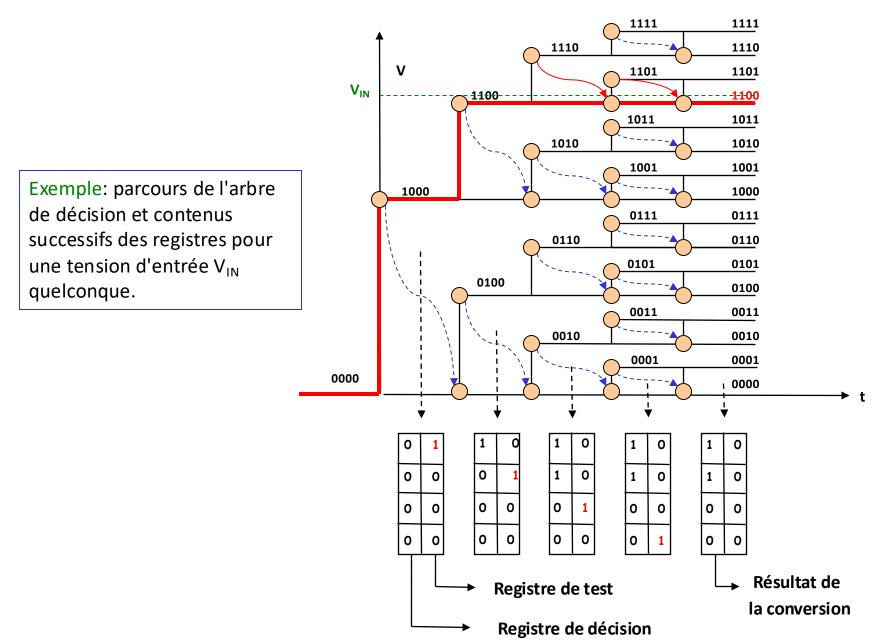
Convertisseur à approximations successives



Temps de conversion: n cycles pour n bits, au lieu de 2ⁿ⁻¹ pour un comptage.

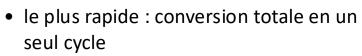


Convertisseur à approximations successives [2]



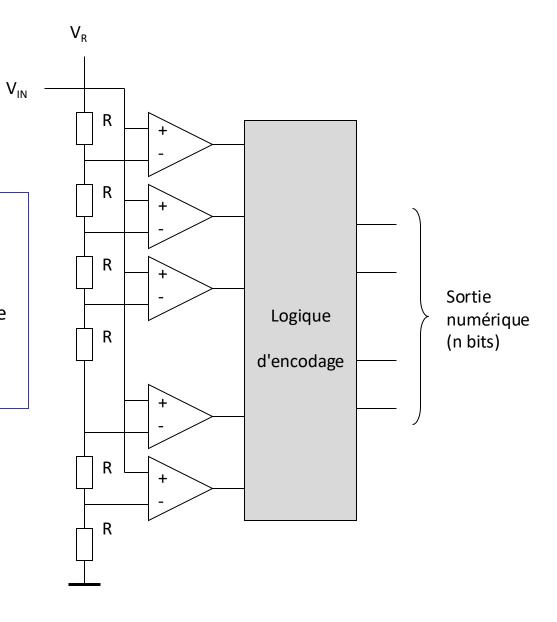
A

Convertisseur "FLASH"



- principe très simple
- schéma très lourd : pour un convertisseur à n bits, le système utilise (2ⁿ-1) comparateurs.

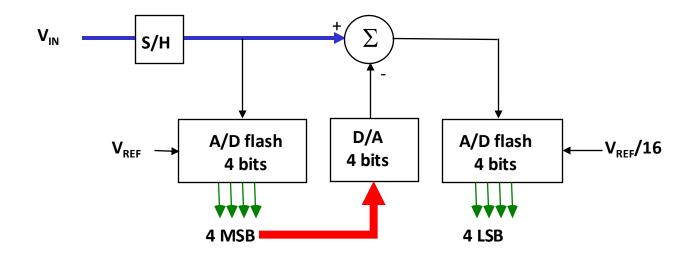
Ex.: 6 bits => 63 comparateurs!



Les convertisseurs semi-flash.

Pour des raisons de surface, on ne réalise pas de convertisseurs flash à 8bits à cause des 255 comparateurs.

réalisation d'un convertisseur semi-flash 8 bits en utilisant 2 convertisseurs flash de 4 bits (ou 2 fois le même) à 15 comparateurs chacun.



le convertisseurs A/D flash à 4 bits doivent travailler avec une précision de 8 bits.

Résumé des performances des différents convertisseurs

Convertisseurs A/N à intégration

- Famille de convertisseurs à plus haute résolution (16 bits et plus).
- Excellente linéarité différentielle et intégrale.
- Temps de conversion assez longs (environ 2ⁿ cycles) : ... 1ms ... 1s ...
- Applications : Instrumentation de précision.

Convertisseurs A/N à approximations successives

- Famille de convertisseurs à moyenne résolution (8 à 14 bits).
- Temps de conversion moyens (n cycles): 1 à 100μs
- Applications : Télécommunications

Traitement du signal

Usages généraux.

- Bon compromis précision/vitesse/prix.

Convertisseurs A/N flash

- Résolution faible (4 à 8 bits).
- Temps de conversion courts (1 seul cycle) : 10ns à 1μs Convertisseurs les plus rapides.
- Applications : radar ou Traitement numérique rapide de signaux (ex: vidéo).