L3 ESPM - Métrologie FPS620BM

Cours 2 – 2 heures

<u>frank.buloup@univ-amu.fr</u> <u>julien.serres@univ-amu.fr</u>







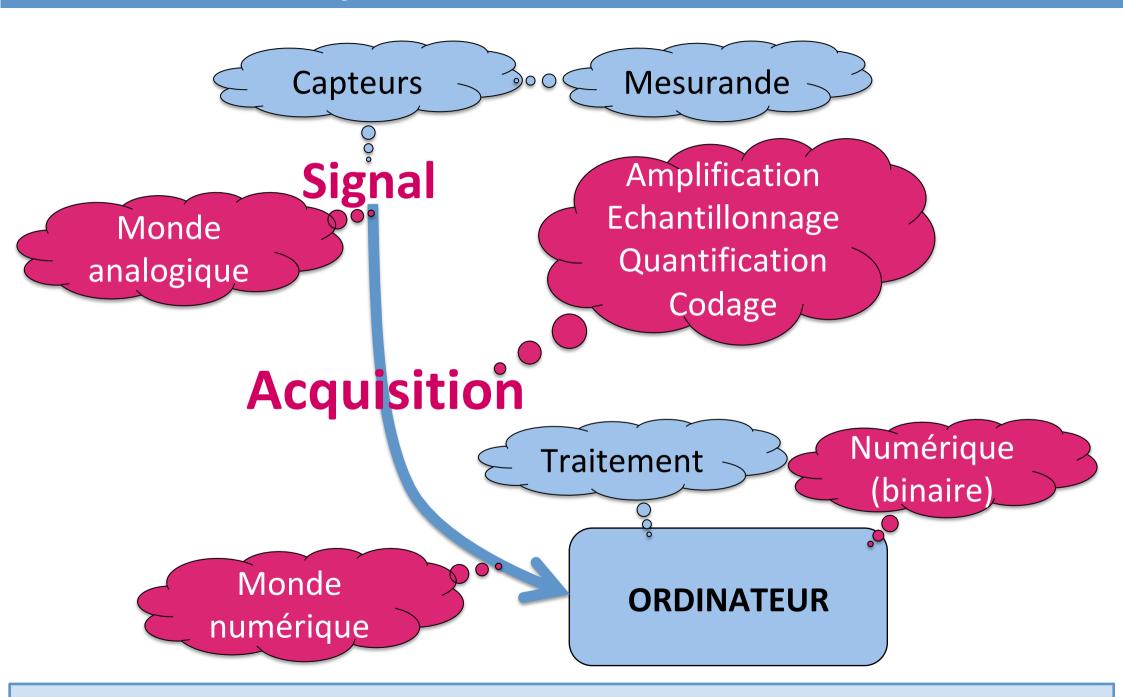


Plan

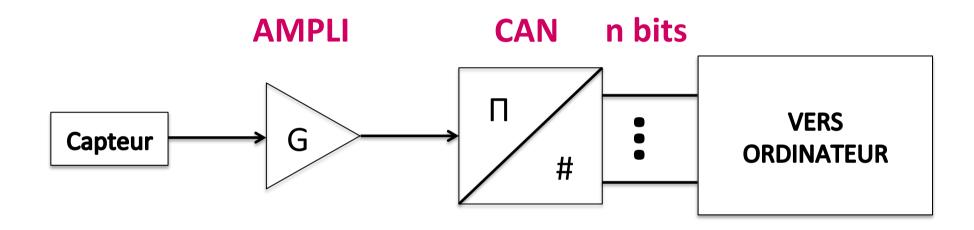
Deuxième partie – Enregistrement sur ordinateur

- 1 L'étape de codage en détail : représentation binaire des nombres
- (2) Relations cadence, durée d'acquisition, taille des enregistrements
- (3) Traitements de base, calcul numérique

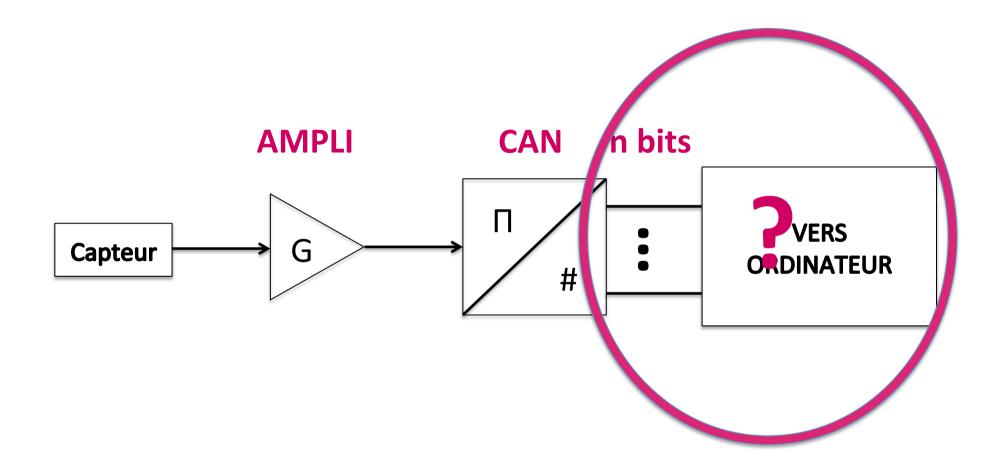
Présentation, objectifs



Présentation, objectifs



Présentation, objectifs



L'étape de codage en détail – Rappels

Le système décimal – Nombres entiers positifs

Dix symboles : 0, 1 ... 9

Numération de position développement décimal

L'étape de codage en détail - Rappels



Développer les nombres $N_{10} = 11563$ $N_{10} = 4367$ $N_{10} = 903$



L'étape de codage en détail - Rappels

Le système décimal – Nombres entiers positifs

Dix symboles : 0, 1 ... 9

Numération de position développement décimal

On note le nombre N avec un indice 10 pour indiquer la base

$$N_{10} = 1 \times 10^4 + 1 \times 10^3 + 5 \times 10^2 + 6 \times 10^1 + 3 \times 10^0$$

L'étape de codage en détail - Rappels

Le système décimal – Nombres entiers positifs

Dix symboles : 0, 1 ... 9

Numération de position développement décimal

On note le nombre N avec un indice 10 pour indiquer la base

$$N_{10} = a_{n-1}a_{n-2}...a_1a_0$$

$$N_{10} = a_{n-1} \times 10^{n-1} + a_{n-2} \times 10^{n-2} ... a_1 \times 10 + a_0$$

L'étape de codage en détail - Binaire

Le système binaire – Nombres entiers positifs

On utilise exactement les mêmes principes que le système décimal, avec une base deux (puissances de deux) Il y aura donc uniquement deux symboles : 0 et 1

$$N_2 = a_{n-1}a_{n-2}...a_1a_0$$

$$N_{10} = a_{n-1} \times 2^{n-1} + a_{n-2} \times 2^{n-2} \dots a_1 \times 2 + a_0$$

L'étape de codage en détail - Binaire



Exprimer les nombres suivants en binaire

 $N_{10} = 12$

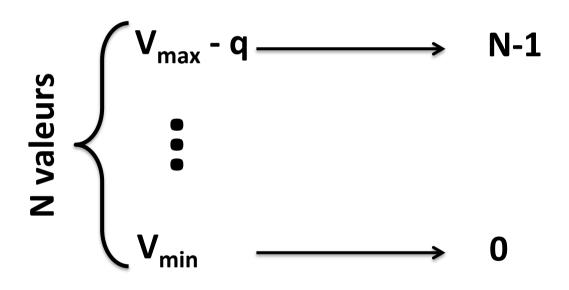
 $N_{10} = 43$

 $N_{10} = 52$



Le système binaire – CAN et Codage naturel

On fait correspondre la valeur la plus petite à 0 et la valeur la plus grande au nombre total de valeurs moins une



$$N = 2^n$$



Un CAN à codage naturel sur 3 bits (!) dont la gamme est [-10V, +10V] donne un code de 101

A quelle valeur quantifiée de la tension d'entrée correspond ce code ?

A quelle intervalle de tension appartenait la tension d'entrée V_{in} avant quantification ?





$$(101)_2 = 5$$

q = 20/8 = 2.5





$$(101)_2 = 5$$

q = 20/8 = 2.5

$$10-2.5$$
 — $(111)_2 = 7$

$$\gamma$$
 — (101)₂ = 5

$$-10 \longrightarrow (000)_2 = 0$$





$$\frac{Y+10}{10-2.5+10} = \frac{5}{7}$$

$$Y = 17.5 \frac{5}{7} - 10$$

$$Y = 2.5$$





$$2.5 - \frac{q}{2} < V_{in} < 2.5 + \frac{q}{2}$$

$$1.25 < V_{in} < 3.75$$

Le système binaire – CAN et Codage naturel

Inconvénient du codage naturel : arithmétique binaire impossible

Addition binaire

$$00 + 00 = 00$$
 $00 + 01 = 01$
 $01 + 00 = 01$
 $01 + 01 = 10$

Le système binaire – CAN et Codage complément à deux

Complément à deux :

Inversion bit à bit et ajout de 1 sans garder la retenue finale



Donner les compléments à deux des nombres binaires sur 3 bits suivants :

N1 =
$$(011)_2$$
 = $(3)_{10}$
N2 = $(010)_2$ = $(2)_{10}$
N3 = $(001)_2$ = $(1)_{10}$
N4 = $(000)_2$ = $(0)_{10}$



Ajouter en binaire, à chacun de ces nombres, son complément à deux sans garder la retenue finale (apparition d'un 4^{ième} bit)

Conclusion?

Manque-t-il un élément ?



$$CD_N1 = (101)_2$$

 $CD_N2 = (110)_2$
 $CD_N3 = (111)_2$
 $CD_N4 = (000)_2$







$$CD_N1 = (101)_2$$

 $CD_N2 = (110)_2$
 $CD_N3 = (111)_2$
 $CD_N4 = (000)_2$
 $N1 + CD_N1 = (000)_2$
 $N2 + CD_N2 = (000)_2$
 $N3 + CD_N3 = (000)_2$
 $N4 + CD_N4 = (000)_2$





$$CD_N1 = (101)_2$$

$$CD_N2 = (110)_2$$

$$CD_N3 = (111)_2$$

$$CD_N4 = (000)_2$$

$$N1 + CD_N1 = (000)_2$$

$$N2 + CD_N2 = (000)_2$$

$$N3 + CD_N3 = (000)_2$$

$$N4 + CD_N4 = (000)_2$$

$$CD_N1 = (101)_2 = (-3)_{10}$$

$$CD_N2 = (110)_2 = (-2)_{10}$$

$$CD_N3 = (111)_2 = (-1)_{10}$$

$$CD_N4 = (000)_2 = (0)_{10}$$





$$CD_{N1} = (101)_{2}$$

$$CD_{N2} = (110)_{2}$$

$$CD_{N3} = (111)_{2}$$

$$CD_{N4} = (000)_{2}$$

$$N1 + CD_{N1} = (000)_{2}$$

$$N2 + CD_{N2} = (000)_{2}$$

$$N3 + CD_{N3} = (000)_{2}$$

$$N4 + CD_{N4} = (000)_{2}$$

$$CD_{N1} = (101)_{2} = (-3)_{10}$$

$$CD_{N2} = (110)_{2} = (-2)_{10}$$

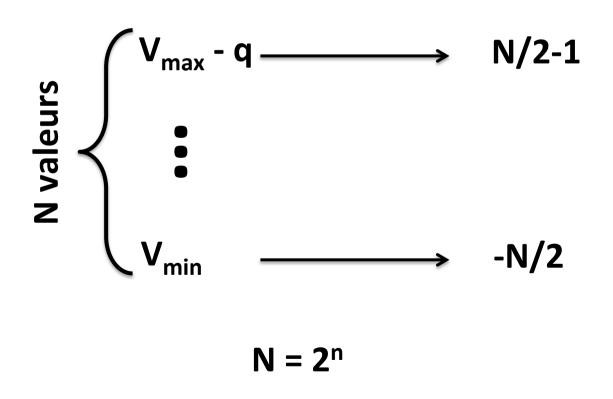
$$CD_{N3} = (111)_{2} = (-1)_{10}$$

$$CD_{N4} = (000)_{2} = (0)_{10}$$

$$(100)_{2} = (-4)_{10}$$

Le système binaire – CAN et Codage complément à deux

On fait correspondre la valeur la plus petite à l'opposé du nombre total de valeurs sur deux et la valeur la plus grande au nombre total de valeurs sur deux moins une





Un CAN à codage complément à deux sur 3 bits (!) dont la gamme est [-10V, +10V] donne un code de 101

A quelle valeur quantifiée de la tension d'entrée correspond ce code ?

A quelle intervalle de tension appartenait la tension d'entrée V_{in} avant quantification ?





$$(101)_2 = -3$$
 en complément à deux $q = 20/8 = 2.5$



$$10-2.5$$
 — $(011)_2 = 3$

$$\gamma$$
 — (101)₂ = -3

$$-10$$
 \longrightarrow $(100)_2 = -4$





$$\frac{Y+10}{10-2.5+10} = \frac{-3+4}{7}$$

$$Y = 17.5\frac{1}{7} - 10$$

$$Y = -7.5$$





$$-7.5 - \frac{q}{2} < V_{in} < -7.5 + \frac{q}{2}$$
$$-8.75 < V_{in} < -6.25$$

Le système binaire – CAN et Codage naturel

Inconvénient du codage naturel : arithmétique binaire impossible Taille du mot binaire délivré : 8, 12, 14, 16, 24

Le système binaire – CAN et Codage naturel

Inconvénient du codage naturel : arithmétique binaire impossible Taille du mot binaire délivré : 8, 12, 14, 16, 24

Le système binaire – CAN et Codage complément à deux

Codage majoritairement utilisé Taille du mot binaire délivré : 8, 12, 14, 16, 24

Le système binaire – CAN et Codage naturel

Inconvénient du codage naturel : arithmétique binaire impossible Taille du mot binaire délivré : 8, 12, 14, 16, 24

Le système binaire – CAN et Codage complément à deux

Codage majoritairement utilisé Taille du mot binaire délivré : 8, 12, 14, 16, 24

Représentation des nombres dans un ordinateur

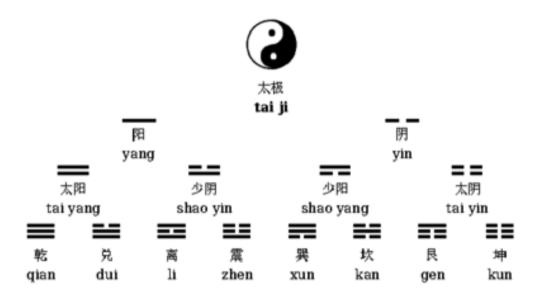
Nombres entiers : Complément à deux Nombre à virgule flottante : norme IEEE754 Taille du mot binaire utilisé : 8, 16, 32, 64



A votre avis, quand est apparu le système binaire ?



Les origines du binaire



Pratique divinatoire

Asie: 3000 ans Av. J.C. (Yin & Yang)

Europe: XVIIième - LEIBNITZ

DES SCIENCES.

85

E X P L I C A T I O N DE L'ARITHMETIQUE B I N A I R E,

Qui se sert des seuls caracteres 0 & 1; avec des Remarques sur son utilité, & sur ce qu'elle donne le sens des anciennes figures Chinoises de Fohy.

PAR M. LEIBNITZ.

E calcul ordinaire d'Arithmétique se fait suivant la progression de dix en dix. On se sert de dix caracteres, qui sont 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, qui signissent zero, un, & les nombres suivans jusqu'à neuf inclusivement. Et puis allant à dix, on recommence, & on écrit dix; par 10; & dix sois dix, ou cent, par 100; & dix sois cent, ou mille, par 1000; & dix sois mille, par 1000. Et ainsi de suite.

Mais au lieu de la progression de dix en dix, j'ai employé depuis plusieurs années la progression la plus simple de toutes, qui va de deux en deux; ayant trouvé qu'elle sert à la persection de la science des Nombres. Ainsi je n'y employe point d'autres caracteres que o & 1, & puis allant à deux, je recommence. C'est pourquoi deux s'écrit ici par 10, & deux sois deux ou quatre par 100; & deux sois quatre ou huit par 1000; & deux sois huit ou seize par 100000, & ainsi de suite. Voici la Table des Nombres de cette saçon, qu'on peut continuer tant que l'on voudra

1 703.

Plan

Troisième partie – Enregistrement sur ordinateur

- 1 L'étape de codage en détail : représentation binaire des nombres
- (2) Relations cadence, durée d'acquisition, taille des enregistrements
- (3) Traitements de base, calcul numérique

Relation Cadence, durée etc.

Débit binaire

Quantité de données transmises par unité de temps Mesuré en bits ou échantillons par seconde

Débit binaire

Quantité de données transmises par unité de temps Mesuré en bits ou échantillons par seconde

Tout système d'acquisition possède un débit binaire maximum

Last Revised: 2012-09-18 02:40:15.0

Low-Cost, Bus-Powered Multifunction DAQ for USB

12- or 14-Bit Up to 48 kS/s 8 Analog Inputs



8 analog inputs at 12 or 14 bits, up to 48 kS/s

Débit binaire

Quantité de données transmises par unité de temps Mesuré en bits ou échantillons par seconde

A quelles grandeurs importantes est lié ce débit ?

Débit binaire

Quantité de données transmises par unité de temps Mesuré en bits ou échantillons par seconde

A quelles grandeurs importantes est lié ce débit ?

Fréquence d'échantillonnage Taille, en bits, d'un échantillon Nombre d'entrées acquises



Donner la relation liant le débit D à la fréquence d'échantillonnage F_e et aux nombre de bits n et d'entrées NBInputs



Débit binaire

Quantité de données transmises par unité de temps Mesuré en bits ou échantillons par seconde

$$D = n * NBInputs * F_e$$
 en bits / s





Last Revised: 2012-09-18 02:40:15.0

Low-Cost, Bus-Powered Multifunction DAQ for USB 12- or 14-Bit, Up to 48 kS/s, 8 Analog Inputs



8 analog inputs at 12 or 14 bits, up to 48 kS/s

• [

On acquière les huit voies en 12 bits.

Quelle est la fréquence d'échantillonnage max?

En 14 bits?





$$F_e = \frac{48000 * 12}{8 * 12} = 6000 = 6kHz$$



On acquière ces entrées pendant une durée T.

Quelle est le nombre N de bits recueillis dans les
deux cas (12 et 14 bits) ?

Quelle est la taille des fichiers de sauvegarde ?



Quantité N de bits acquis pendant T secondes

$$N = DT$$

$$N = n * NBInputs * F_e * T$$

Plan

Troisième partie – Enregistrement sur ordinateur

- 1 L'étape de codage en détail : représentation binaire des nombres
- (2) Relations cadence, durée d'acquisition, taille des enregistrements
- (3) Traitements de base, calcul numérique

Notion de série temporelle

C'est une suite de valeurs numériques représentant l'évolution d'une grandeur au cours du temps

0	T _e	2T _e	3T _e	4T _e	5T _e	•••
S _O	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	S ₅	•••

C'est typiquement ce que l'on obtient une fois les enregistrements terminés

Moyenne

Rapport de la somme des valeurs de la série temporelle au nombre de ces valeurs

$$\overline{S} = \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} S_i = \frac{1}{N} (S_0 + S_1 + \dots + S_{N-2} + S_{N-1})$$

- moyenne empirique
- ⇔ moyenne arithmétique

Variance et écart type

Mesure de dispersion de la série temporelle Souvent noté σ^2 et σ respectivement

Variance

Moyenne du carré des écarts à la moyenne

Écart type

Racine carré de la variance

Variance

$$\sigma^{2} = \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} (s_{i} - \overline{s})^{2}$$

Écart type

$$\sigma = \sqrt{\frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} \left(s_i - \overline{s} \right)^2}$$

Traitement temps différé

Ces calculs sont uniquement possibles lorsque les enregistrements sont terminés

Traitement temps différé

Ces calculs sont uniquement possibles lorsque les enregistrements sont terminés

Traitement temps réel

Quelques fois il est nécessaire d'effectuer des calculs « au fil de l'eau » : en temps réel