

M5E2 – Informatique 2

E2: Informatique 2

himmi@fsr.ac.ma

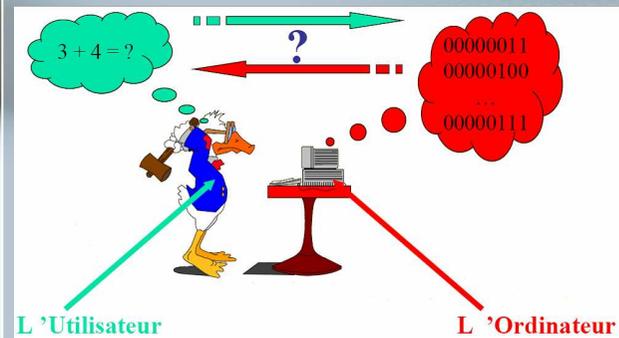
Département de physique

Informatique 2

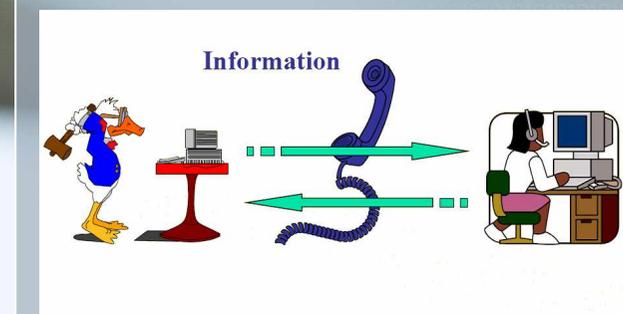
■ Objectifs

- Expliquer les principes de fonctionnement d'un ordinateur;
- Expliquer comment l'information est représentée, stockée;
- Expliquer le rôle d'un système d'exploitation;
- Apprendre à structurer et à organiser l'information.
- Revoir la logique booléenne
- Initiation à l'algorithmique
- Quelques logiciels utiles
- ...

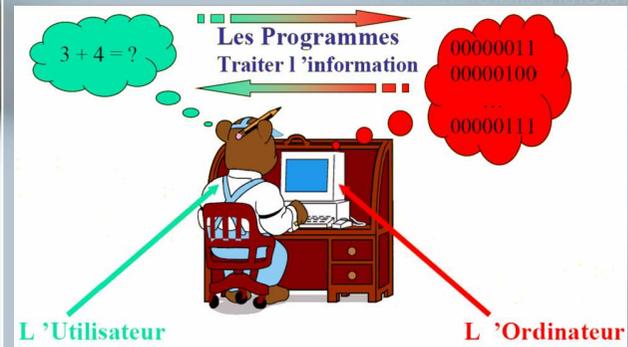
Informatique ?



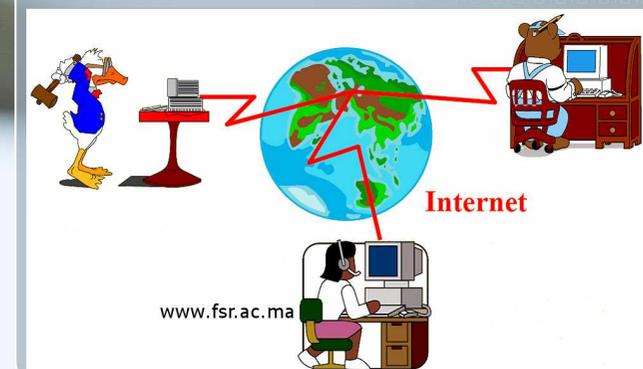
Informatique ?



Informatique ?



Informatique ?



Science Informatique

- **Science** qui regroupe l'ensemble des théories et des techniques permettant de **traiter de l'information** à l'aide d'un ordinateur
- **Sciences et Technologies de l'Information et de la Communication**

Science Informatique

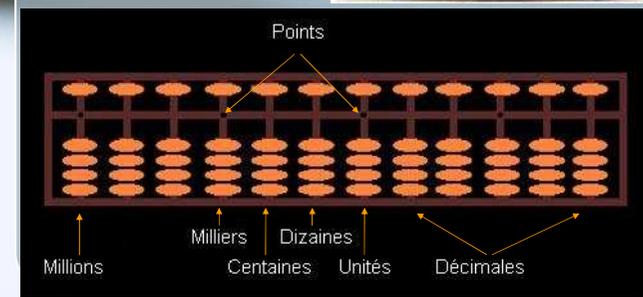
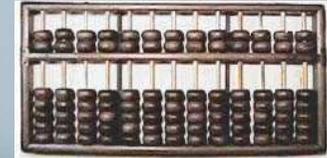
- **Information**
 - Élément de connaissance représenté à l'aide de conventions en vue d'être conservé, traité et communiqué
 - Différentes formes : son, image, texte, vidéo ...
- **Traitement**
 - Passer d'informations appelées données à d'autres informations dites résultats
 - Exemples : addition, traduction...

L'ordinateur

- Machine (**calculateur**) commandée par un **programme** enregistré qui permet de traiter des informations en exécutant une **séquence finie d'instructions** (opérations arithmétique et logique)
 - **Universel** (qui peut s'appliquer à toutes et tous, qui peut être reconnu par le monde entier comme utilisable)
 - **Rapide** (Millions d'Instructions par seconde)
 - **Fiable** (accomplir une fonction requise dans des conditions données pour une période de temps donnée)
 - **Grande Capacité mémoire**

Historique

- Boulier chinois, 700



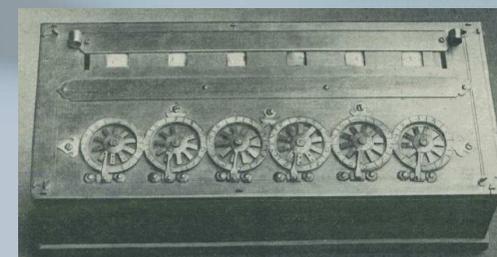
Historique

- la Règle à Calcul, 1622



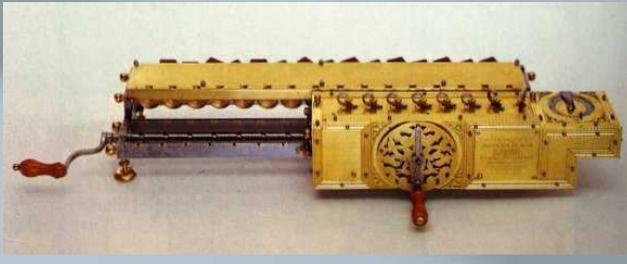
Historique

- Machine de Pascal, 1642



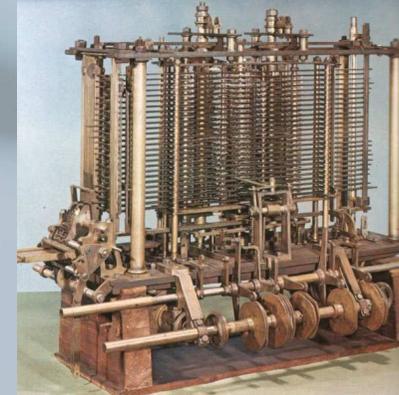
Historique

- la calculatrice de Leibniz, 1672, 4 opérations et extrait les racines carrées



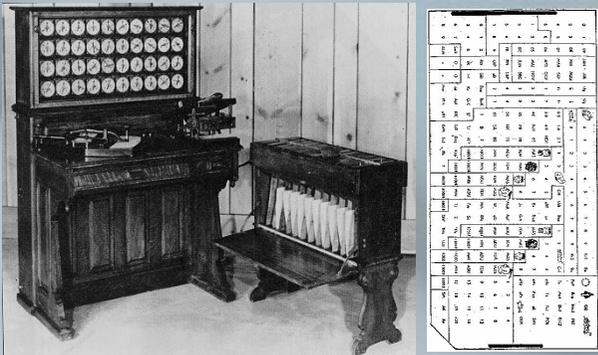
Historique

- Mémoire mécanique de Babbage, 1883



Historique

- Machine à carte de Hollerith, 1890



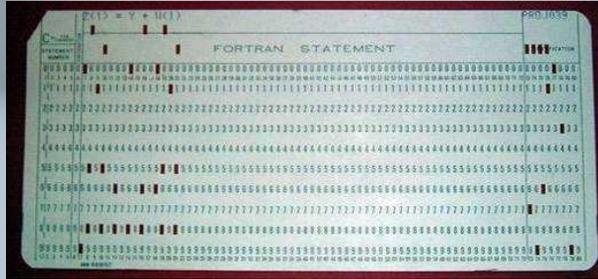
Historique

- Machine à carte de Hollerith, 1890



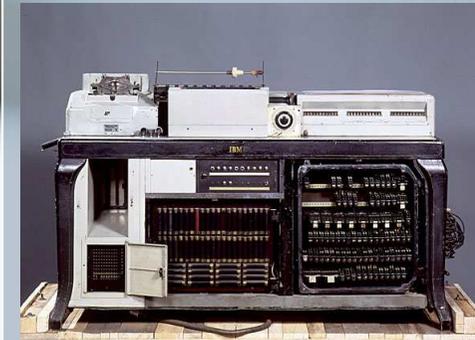
Historique

- Carte perforée, 1890



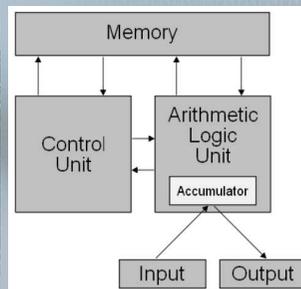
Historique

- Machines électroniques IBM, 1940

A punched card with a table of data. The table has 10 columns and 10 rows. The columns are labeled "A", "B", "C", "D", "E", "F", "G", "H", "I", "J". The rows are labeled "1", "2", "3", "4", "5", "6", "7", "8", "9", "10". The data is represented by the presence or absence of holes in the grid. There are three colored squares (green, blue, light blue) on the left side of the slide.

Historique

- Von Neumann, 1946



Historique

- **Génération 1 (1945 - 1960)**
 - langage binaire
 - Entrée : Carte perforée, Sortie : Imprimante
 - 1000 opérations élémentaires/s
- **Génération 2 (1960-1965)**
 - Langage évolué
 - transistors, diodes, mémoires à tores
 - 100000 opérations élémentaires/s

Historique

■ Génération 3 (1965-1975)

- Circuit intégré, la puce
- 10^9 à 10^{12} opérations élémentaires/s

■ Génération 4 (1975- ?)

- microprocesseurs, dizaines de circuits sur une puce
- Développement des ordinateurs personnels, ...

Familles d 'ordinateur

■ Ordinateurs centraux (MainFrame)

■ Ordinateurs Personnels (Personal Computer)

- Ordinateur de Bureau (Desktop computer)
- Ordinateur Portable (Laptop, Notebook)

■ Ordinateurs de poche/ assistants personnels (Personal Digital Assistant)

■ Systèmes temps réel (Industrie)

Domaines de l'informatique

Logiciel

T.I.C.

Algorithmique
Programmation
Génie Logiciel

Systèmes
Informatiques

Communication
Homme-Machine

Informatique
théorique

Systèmes
d 'Information

Intelligence
Artificielle

Réseau

Image et Signaux

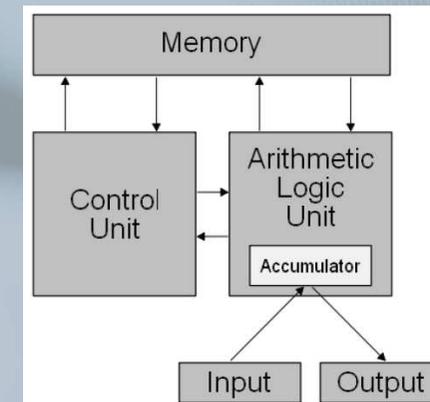
Matériel

Architecture

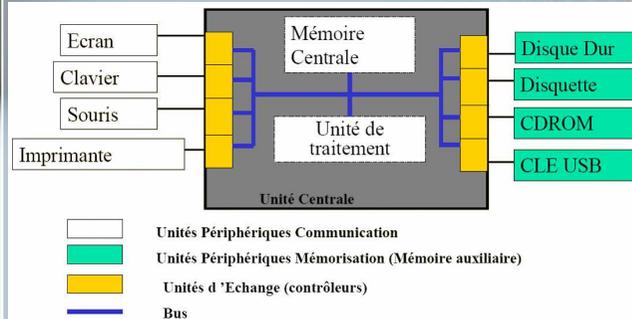
Composants

Périphériques

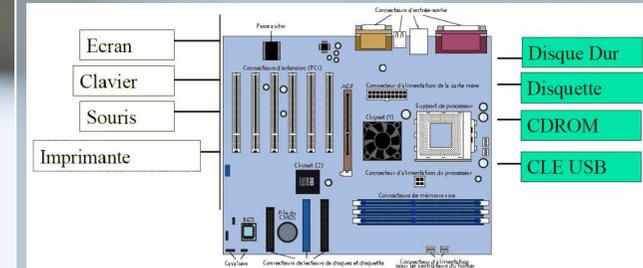
Ordinateur de Von Neumann



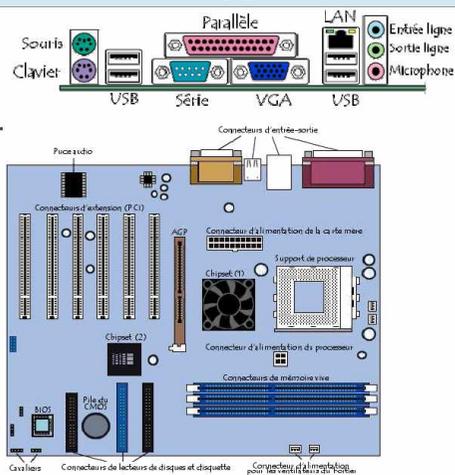
Ordinateur de Von Neumann



Ordinateur de type PC



Ordinateur de type PC



La mémoire

■ Dispositif capable d'enregistrer, de stocker et de restituer des informations

- Ensemble fini de cellules
- Chaque case a un numéro : adresse
- Unités de mesure: **bit**, octet (Byte), mot
- Chaque case correspond à un mot

■ Trois types

- mémoire morte ROM: lecture seule, Quelques Ko
- mémoire vive RAM: lecture et écriture, Mo – Go
- mémoire de masse ou auxiliaire

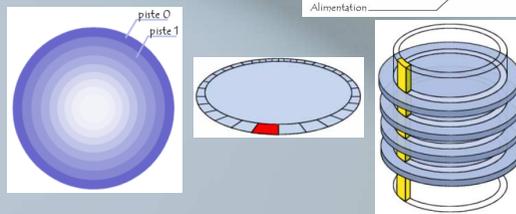
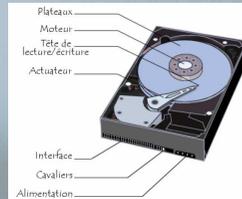


La mémoire auxiliaire

■ Stockage et restitution d'information

■ disque dur

- lecture et écriture
- taille : centaines de Go
- débit de transfert : 100 Mo/s
- logiciels + données



La mémoire auxiliaire

Disque Dur de 5 MB, 1956



La mémoire auxiliaire

■ disquettes

- lecture et écriture
- taille : 1,44 Mo
- débit de transfert : 150 ko/s
- sauvegarde données (transport)

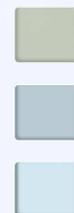
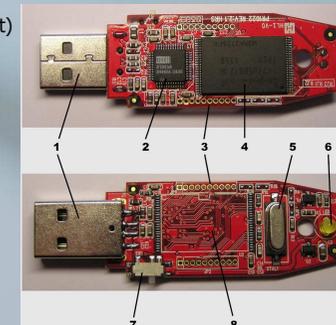


La mémoire auxiliaire

■ clés USB

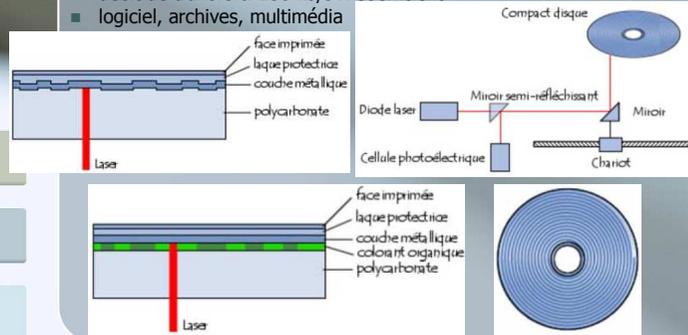
- lecture et écriture
- taille : centaines de Mo
- débit de transfert : 1 Mo/s
- sauvegarde données (transport)

1. Connecteur USB mâle (type A).
2. Contrôleur pour l'USB 2.0
3. JP1 et JP2 pour tests et débogage.
4. Mémoire flash
5. Oscillateur à quartz 12 MHz.
6. DEL pour indiquer l'activité de la clé.
7. Interrupteur (protéger la clé en écriture).
8. Zone prévue pour étendre la capacité sans avoir à créer un autre schéma.

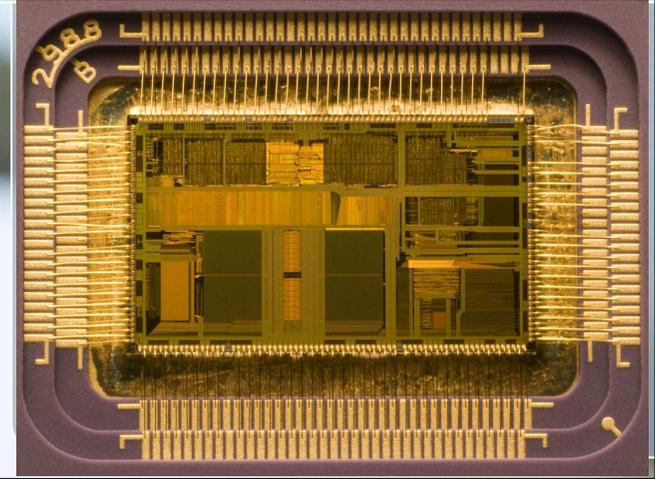


La mémoire auxiliaire

- CDROM, DVDROM
- lecture
- taille : 700 Mo (CD), 5 Go (DVD)
- débit de transfert: 150 ko/s x Coefficient
- logiciel, archives, multimédia

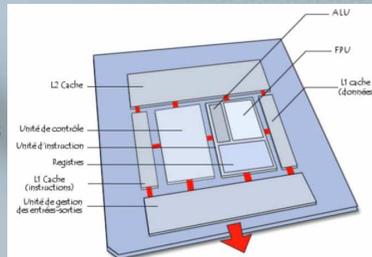


L'unité de traitement Le microprocesseur

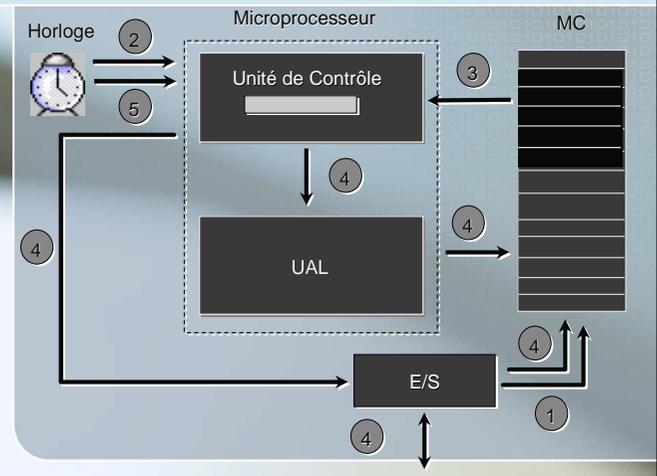


L'unité de traitement

- Le microprocesseur
- Unité Arithmétique et logique (calcul)
- Unité de contrôle
 - Coordinateur
 - UAL
 - Mémoire
 - périphériques
- Les registres: mémoires très rapides
- La mémoire cache



L'unité de traitement



L'unité de traitement

- fonctionnement de l'unité de contrôle
 - Chercher en mémoire centrale l'instruction à exécuter et la stocker dans un registre
 - décoder l'instruction
 - Charger dans des registres les données nécessaires
 - commander l'exécution par l'UAL
 - récupérer le résultat dans un registre
 - stocker le résultat en mémoire centrale
 - recommencer pour l'instruction suivante au top horloge suivant

Les programmes et leurs langages

■ Langage machine

- langage binaire
- Programme Exécutable

Traduction Assembleur

■ Langage d'assemblage

- Mnémoniques
- Programme Objet

Les programmes et leurs langages

■ Langage d'assemblage

- Mnémoniques
- Programme Objet

Traduction Interpréteur
Compilateur

■ Langage évolué

- Notation commune
- Programme source
- exemples : C, JAVA, PASCAL...

Les programmes et leurs langages

- Le langage machine et le langage d'assemblage dépendent du processeur (la puce)
- Les langages évolués sont indépendants des machines

Notation binaire

L'ordinateur manipule exclusivement des informations binaires:

- Ce sont des informations qui n'ont que deux états: ouvert – fermé vrai – faux, etc.
- On symbolise une information binaire par 1 et 0
 - Le 1 et le 0 sont des signes pour désigner une information, indépendamment de son support physique.

Avec une telle information binaire, on ne va pas loin:

- Utiliser les informations binaires par paquet de 8 ou octets.

Notation binaire

■ Un octet peut servir à coder 256 entités différentes:

- nombres entiers de 1 à 256
- nombres entiers de 0 à 255
- nombres entiers de -127 à +128
- autre chose qu'un nombre: souvent employé pour du texte
- ...

C'est une affaire de codification ...

- Pour des nombres plus grands que 256, des nombres négatifs ou décimaux on utilise plus d'un octet:
 - 2 octets → $256 \times 256 = 65\,536$ possibilités
 - 3 octets → $256 \times 256 \times 256 = 16\,777\,216$ possibilités
 - ...

Notation binaire

Définitions

- 8 bits = octet $2^8 = 256$
- 16 bits = demi-mot $2^{16} = 65\,536$
- 32 bits = mot $2^{32} = 4\,294\,967\,296$

Notons que: $2^{10} = 1024 \approx 10^3$

- 1 Ko = 1 024 octets
- 1 Mo = $1\,024 \times 1\,024 = 1\,048\,576$ octets
- 1 Go = $1\,024 \times 1\,024 \times 1\,024 = 1\,073\,741\,824$ octets

Multiples of bytes

| SI decimal prefixes | | | IEC binary prefixes | |
|---------------------|-------------|--------------|---------------------|----------|
| Name (Symbol) | Standard SI | Binary usage | Name (Symbol) | Value |
| kilobyte (kB) | 10^3 | 2^{10} | kibibyte (KiB) | 2^{10} |
| megabyte (MB) | 10^6 | 2^{20} | mebibyte (MiB) | 2^{20} |
| gigabyte (GB) | 10^9 | 2^{30} | gibibyte (GiB) | 2^{30} |
| terabyte (TB) | 10^{12} | 2^{40} | tebibyte (TiB) | 2^{40} |
| petabyte (PB) | 10^{15} | 2^{50} | pebibyte (PiB) | 2^{50} |
| exabyte (EB) | 10^{18} | 2^{60} | exbibyte (EiB) | 2^{60} |
| zettabyte (ZB) | 10^{21} | 2^{70} | zebibyte (ZiB) | 2^{70} |
| Yottabyte (YB) | 10^{24} | 2^{80} | yobibyte (YiB) | 2^{80} |

Système de numérotation

Qui se rappelle des règles du système de numérotation par position en base 10?

- on retrouve facilement que: **9562** c'est:
 $9 \times 1000 + 5 \times 100 + 6 \times 10 + 2 \times 1$
 $(9 \times 10 \times 10 \times 10) + (5 \times 10 \times 10) + (6 \times 10) + (2 \times 1)$
ou $9 \times 10^3 + 5 \times 10^2 + 6 \times 10^1 + 2 \times 10^0$
- Deux conséquences:
 - Nous nous servons de dix chiffres, pas un de plus, pas un de moins.
 - La position du chiffre dans un nombre désigne la puissance de dix par laquelle ce chiffre doit être multiplié pour reconstituer le nombre.

Système de numérotation

Appliquons ce principe au binaire:

- Pour reconstituer le nombre dans la base décimale:
Prenons un octet : **11010011**
- Ce nombre représente en base dix:
 $1 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 0 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0$
 $1 \times 128 + 1 \times 64 + 1 \times 16 + 1 \times 2 + 1 \times 1$
 $128 + 64 + 16 + 2 + 1$
211
- Inversement pour un nombre en décimal **186**:
 $1 \times 128 + 0 \times 64 + 1 \times 32 + 1 \times 16 + 1 \times 8 + 0 \times 4 + 1 \times 2 + 0 \times 1$
 $1 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0$
10111010

Notation hexadécimal

Représenter un octet par une suite de huit bits n'est pas très pratique!

- On considère un octet comme deux paquets de 4 bits (les quatre de gauche, et les quatre de droite):
- Avec 4 bits nous pouvons coder $2^4=16$ nombres différents
- Choisir de calculer à base seize
16 nombres différents se représentent avec un seul chiffre:
0, 1, 2, ..., 9, A, B, C, D, E, F

Notation hexadécimal

Prenons un octet au hasard : **10011110**

- Première méthode:
on passe en décimal : 158
puis en hexadécimal : **9E**
 - Deuxième méthode:
Divisons **10011110** en :
1001 (gauche) → c'est 8 + 1, donc 9
1110 (droite) → c'est 8 + 4 + 2 donc 14=E
Le nombre s'écrit donc en hexadécimal : **9E**
- Représentation très simple des octets binaire**

Exercice Numérotation

| BINAIRE | OCTAL | DECIMAL | HEXADECIMAL |
|------------|-------|---------|-------------|
| | | | 11 |
| | | 11 | |
| 11 | 11 | | |
| | 1 | | |
| | | 74 | |
| | | | 74 |
| | 74 | | |
| 74 | | | |
| | | | ABBA |
| 1010101010 | | | |
| | | 255 | |

Codage des valeurs numériques

- Les entiers naturels peuvent être directement stockés en binaire.
- Les autres types de valeurs nécessitent **un codage**

Codage des valeurs numériques

Codage des entiers négatifs (entiers signés)

- Ce codage doit répondre à trois critères:
 - Les nombres négatifs doivent pouvoir être distingués des positifs.
 - La somme d'un nombre et de son opposé est nulle.
 - L'opposé de l'opposé d'un nombre est égal à ce nombre

Codage en complément à deux.

- Les nombres positifs sont représentés en binaire simple
- Les nombres négatifs sont obtenus de la manière suivante:
 - On inverse les bits de l'écriture binaire de sa valeur absolue (complément à un) puis,
 - On ajoute 1 au résultat (les dépassements sont ignorés).
- Exemple:
l'opposé de 00011110
est égal à 11100001+1 = 11100010.
- **Avec ce système, tous les nombres négatifs commencent par un 1 (digit de gauche)**

Codage des valeurs numériques

- **Pour vérifier que la somme d'un nombre et de son opposé est nulle, il faut d'abord savoir faire une addition!**
- L'addition se pose exactement comme en base 10, avec des retenues (1+1=10, je pose 0 et je retiens 1...).
- Il y a évidemment une astuce: le résultat de l'addition s'écrit lui aussi sur un octet, la dernière retenue n'apparaîtra donc pas dans ce résultat !

Addition binaire

L'addition en binaire se fait avec les mêmes règles qu'en décimale :

- On commence à additionner les bits de poids faible puis on a des retenues lorsque la somme de deux bits de même poids dépasse la valeur de l'unité la plus grande, cette retenue est reportée sur le bit de poids plus fort suivant...

exemple :

| | |
|-------------|-------|
| 0 1 1 0 1 | 13 |
| + 0 1 1 1 0 | + 14 |
| ----- | ----- |
| 1 1 0 1 1 | 27 |

Calcul binaire (exercices)

1. Vérifiez que la somme de deux opposés est nulle en additionnant 00011110 et 11100010, ou 10001100 et 01110100
2. L'opposé de l'opposé d'un nombre est égal à ce nombre: en utilisant la méthode décrite, prenez l'opposé de 11100010, puis celui de 01110100, et vérifiez que le premier est 00011110 et le second 10001100.
3. Vérifiez que la somme de 11100010 (-30) et 01110100 (116) se lit bien 86, et que celle de 10001100 et 00011110 se lit bien -86.

Calcul binaire (exercices)

4. Quel est le plus grand nombre positif que l'on peut écrire dans un octet, avec ce codage?
5. Comment s'écrit son opposé?
6. Prendre l'opposé de 10000000. Que constate-t-on?
7. Ajouter 10000000 et 01111111. Que vaut le résultat ? Quelle valeur faut-il attribuer à 10000000, avec ce codage?
8. Combien de valeurs numériques peut-on écrire dans un octet, avec ce codage? Comparer au binaire ordinaire.

Multiplication binaire

- La multiplication se fait en formant un produit partiel pour chaque digit du multiplicateur.
- Lorsque le bit du multiplicateur est nul, le produit partiel est nul, lorsqu'il vaut un, le produit partiel est constitué du multiplicande décalé du nombre de positions égal au poids du bit du multiplicateur.

Exemple :

| | | | |
|-------|-------------|-----|----------------|
| | 0 1 0 1 | 5 | multiplicande |
| x | 0 0 1 0 | x 2 | multiplicateur |
| <hr/> | | | |
| | 0 0 0 0 | 1 0 | |
| | 0 1 0 1 | | |
| | 0 0 0 0 | | |
| <hr/> | | | |
| | 0 0 1 0 1 0 | | |

codage des nombres fractionnaires

- En base décimale tout nombre X peut se présenter sous la forme:

$$X = M \cdot 10^E$$

M=Mantisse ($10^{-1} \leq M < 10^0$)

E=Exposant

Exemples:

$$3,14 = 0,314 \cdot 10^1$$

$$2003 = 0,2003 \cdot 10^4$$

$$65 = 0,65 \cdot 10^2$$

- En base binaire tout nombre X peut s'écrire sous la forme:

$$X = M \cdot 2^E$$

M=Mantisse avec $2^{-1} \leq M < 2^0$

E=Exposant

codage des nombres fractionnaires

- Pour obtenir la représentation des nombres fractionnaires:
on procède à des multiplications successives par 2 jusqu'à obtention de 0. On retient la partie entière.

Exemple: 0,75

$$0,75 * 2 = 1,5$$

$$0,5 * 2 = 1,0$$

$$0,0 * 2 = 0$$

$$0,75_{10} = 0,110_2$$

Exercice

- Quelle est la représentation en binaire de: **0,625** et de **11,625**

$$0,625 * 2 = 1,25$$

$$0,25 * 2 = 0,5$$

$$0,5 * 2 = 1,0$$

$$0,0 * 2 = 0$$

$$0,625_{10} = 0,101_2$$

$$11_{10} = 1011_2$$

$$11,625 = 11 + 0,625$$

$$11,625_{10} = 1011,101_2 = 0,1011101 * 2^4$$

Codage d'un nombre réel

La norme IEEE définit la façon de coder un nombre réel. Cette norme se propose de coder le nombre sur 32 bits et définit trois composantes :

- le signe est représenté par un seul bit, le bit de poids fort (celui le plus à gauche)
- l'exposant est codé sur les 8 bits consécutifs au signe
- la mantisse (les bits situés après la virgule) sur les 23 bits restants

seeeeeeee**m**mmmmmmmmmmmmmmmmmmmmmmmmmm

- le **s** représente le bit relatif au signe
- les **e** représentent les bits relatifs à l'exposant
- les **m** représentent les bits relatifs à la mantisse

Codage d'un nombre réel

Certaines conditions sont respectées pour les exposants :

- l'exposant 00000000 est interdit
- l'exposant 11111111 est interdit.
- Il faut rajouter 127 (01111111) à l'exposant pour une conversion de décimal vers un nombre réel binaire. Les exposants peuvent ainsi aller de -254 à 255

La formule d'expression des nombres réels est:
 $(-1)^S * 2^{(E - 127)} * (1 + F)$

où:

- S** est le bit de signe et l'on comprend alors pourquoi 0 est positif ($-1^0=1$).
- E** est l'exposant auquel on doit bien ajouter 127 pour obtenir son équivalent codé.
- F** est la partie fractionnaire, la seule que l'on exprime et qui est ajoutée à 1 pour effectuer le calcul.

Codage d'un nombre réel

Exemple: Soit à coder la valeur 525,5

- 525,5 est positif donc le 1er bit sera 0.
- 525.5 en base 2 est 1000001101,1
- En normalisant $1,0000011011 * 2^9$
- On ajoute 127 à 9 = 136 = **1000 1000** en base 2
- La mantisse est composée de la partie décimale de 525,5 en base 2 normalisée, c'est-à-dire **0000 0110 11**.
- La mantisse doit occuper 23 bits on ajoute des zéros pour compléter: **0000 0110 1100 0000 0000 000**

La représentation de 525,5 avec la norme IEEE est donc:

0 1000 1000 0000 0110 1100 0000 0000 0000
0100 0100 0000 0011 0110 0000 0000 0000
 (44 03 60 00 en hexadécimal)

Codage d'un nombre réel

Exemple: Soit à coder la valeur -0.625

- Le bit **s** vaut 1 car 0,625 est négatif.
- 0,625 s'écrit en base 2: 0,101
- En normalisant $1.01 * 2^{-1}$
- On ajoute 127 à -1 = 126 = **111 1110** en base 2
- La mantisse est **0100 0000 0000 0000 0000 000** (seuls les chiffres après la virgule sont représentés, le nombre entier étant toujours égal à 1).

La représentation de -0.625 avec la norme IEEE est donc:

1 0111 1110 0100 0000 0000 0000 0000 0000
1011 1111 0010 0000 0000 0000 0000 0000
 (FF 20 00 00 en hexadécimal)