Fonctionnement des ordinateurs

chapitre VI: mémoires

Prof. Xavier Gandibleux

Université de Nantes Département Informatique – UFR Sciences et Techniques

Année académique 2019-2020



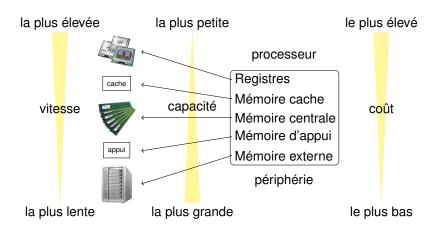
vue d'ensemble des mémoires
examen microscopique de la mémoire centrale
nature du contenu en mémoire centrale
opérations de lecture et écriture en mémoire centrale
caractéristiques d'une mémoire centrale
occupations de l'espace en mémoire centrale
regard sur les hiérarchies de mémoires



Vue d'ensemble



Vue d'ensemble



Vitesses caractéristiques :

- bascules, registres dans le processeur (< 1 ns)
- mémoire statique (\approx 10 ns)
- ▶ mémoire dynamique (≈ 100 ns)
- mémoire flash (\approx 10 μ s/50 ns)
- ▶ disque SSD (\approx 100 μ s)
- ▶ disque magnétique (≈ 10 ms)
- disque optique (\approx 150 ms)

Unités de capacité mémoire :

```
Système international des unités (SI) :
  1 bit (b)
  8 bits = 2^3 bits = 1 octet (o) = 1 byte (B)
  1ko = 1 000 \text{ octets} = 1kB = 10^3 \text{ bytes}
  1Mo = 1 000 000 \text{ octets} = 1MB = 10^6 \text{ bytes}
  1Go = 100000000000 \text{ octets} = 1GB = 10^9 \text{ bytes}
1998, des préfixes pour les multiples en base 2 (IEC) :
  ki (kibi): 1ki = (2^{10})^1 bits = 1024 bits
  Mi (mebi) : 1Mi = (2^{10})^2 bits
  Gi (gibi): 1Gi = (2^{10})^3 bits
Exemples:
  1kibit = 2^{10} bits = 1024 bits
  1kbit = 10^{3} bits = 1000 bits
  1MiB = 2^{20} B = 1048576 B = 8388608 bits
  1MB = 10^6 B = 1,000,000 B = 8,000,000 bits
```

Usages, types, capacités :

Mémoire centrale

- mémoire située près du processeur
- RAM, mémoire flash
- de quelques Mo à quelques Go

Mémoire de masse

- stockage de longue durée
- disque durs magnétiques, SSD
- plusieurs centaines de Go à quelques To

Archivage

- stockage de très longue durée
- bandes magnétiques
- plusieurs centaines de Go à quelques To
- lent, accès séquentiel, faible coût

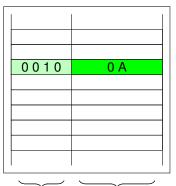


Mémoire centrale : examen microscopique



Mémoire centrale

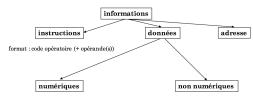




Mémoire centrale : nature du contenu en mémoire



Nature du contenu en mémoire



nombres représentés

- en direct entiers non-signés
- en complément à 2 entiers signés
- en virgule fixe en virgule flottante fractionnaires

données codées par tables

- standard ASCII
 American Standard Code for Information Interchange
- standard EBCDIC Extended Binary Coded Decimal Interchange Code
- standard UNICODE
 constitué d'un répertoire de 128 172 caractères
 couvrant une centaine d'écritures.

 Sous sa forme UTF-8 (UTF, Universal Transformation
 Format), l'Unicode offre une certaine interopérabilité
 avec le code ASCII



Table ASCII

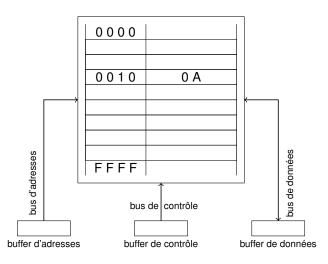
| Decimal | Hex | Char | Decimal | Hex | Char | Decimal | Hex | Char | Decimal | Hex | Char |
|---------|-----|-----------------------|---------|-----|---------|---------|-----|------|---------|-----|-------|
| 0 | 0 | [NULL] | 32 | 20 | [SPACE] | 64 | 40 | @ | 96 | 60 | * |
| 1 | 1 | [START OF HEADING] | 33 | 21 | 1 | 65 | 41 | A | 97 | 61 | a |
| 2 | 2 | [START OF TEXT] | 34 | 22 | | 66 | 42 | В | 98 | 62 | b |
| 3 | 3 | [END OF TEXT] | 35 | 23 | # | 67 | 43 | C | 99 | 63 | c |
| 4 | 4 | [END OF TRANSMISSION] | 36 | 24 | \$ | 68 | 44 | D | 100 | 64 | d |
| 5 | 5 | [ENQUIRY] | 37 | 25 | % | 69 | 45 | E | 101 | 65 | e |
| 6 | 6 | [ACKNOWLEDGE] | 38 | 26 | & | 70 | 46 | F | 102 | 66 | f |
| 7 | 7 | [BELL] | 39 | 27 | | 71 | 47 | G | 103 | 67 | g |
| 8 | 8 | [BACKSPACE] | 40 | 28 | (| 72 | 48 | н | 104 | 68 | h |
| 9 | 9 | [HORIZONTAL TAB] | 41 | 29 |) | 73 | 49 | - 1 | 105 | 69 | i |
| 10 | Α | [LINE FEED] | 42 | 2A | * | 74 | 4A | J | 106 | 6A | j |
| 11 | В | [VERTICAL TAB] | 43 | 2B | + | 75 | 4B | K | 107 | 6B | k |
| 12 | C | [FORM FEED] | 44 | 2C | , | 76 | 4C | L | 108 | 6C | 1 |
| 13 | D | [CARRIAGE RETURN] | 45 | 2D | - | 77 | 4D | M | 109 | 6D | m |
| 14 | E | [SHIFT OUT] | 46 | 2E | | 78 | 4E | N | 110 | 6E | n |
| 15 | F | [SHIFT IN] | 47 | 2F | 1 | 79 | 4F | 0 | 111 | 6F | 0 |
| 16 | 10 | | 48 | 30 | 0 | 80 | 50 | P | 112 | 70 | р |
| 17 | 11 | [DEVICE CONTROL 1] | 49 | 31 | 1 | 81 | 51 | Q | 113 | 71 | q |
| 18 | 12 | | 50 | 32 | 2 | 82 | 52 | R | 114 | 72 | r |
| 19 | 13 | [DEVICE CONTROL 3] | 51 | 33 | 3 | 83 | 53 | S | 115 | 73 | S |
| 20 | 14 | | 52 | 34 | 4 | 84 | 54 | т | 116 | 74 | t |
| 21 | 15 | | 53 | 35 | 5 | 85 | 55 | U | 117 | 75 | u |
| 22 | 16 | | 54 | 36 | 6 | 86 | 56 | V | 118 | 76 | v |
| 23 | 17 | [ENG OF TRANS. BLOCK] | 55 | 37 | 7 | 87 | 57 | w | 119 | 77 | w |
| 24 | 18 | | 56 | 38 | 8 | 88 | 58 | X | 120 | 78 | × |
| 25 | 19 | | 57 | 39 | 9 | 89 | 59 | Υ | 121 | 79 | У |
| 26 | 1A | | 58 | 3A | : | 90 | 5A | Z | 122 | 7A | z |
| 27 | 1B | [ESCAPE] | 59 | 3B | ; | 91 | 5B | [| 123 | 7B | { |
| 28 | 10 | | 60 | 3C | < | 92 | 5C | \ | 124 | 7C | T. |
| 29 | 1D | [GROUP SEPARATOR] | 61 | 3D | = | 93 | 5D | 1 | 125 | 7D | } |
| 30 | 1E | | 62 | 3E | > | 94 | 5E | ^ | 126 | 7E | ~ |
| 31 | 1F | [UNIT SEPARATOR] | 63 | 3F | ? | 95 | 5F | _ | 127 | 7F | [DEL] |

Mémoire centrale : Opérations de lecture et écriture



Mémoire centrale

Opérations de lecture et écriture :



Types de bus

- bus d'adresses
- bus de données
- bus de contrôle
- bus d'extension (bus d'entrée/sortie)



Sketch d'animation memoirevolatile.pde sous processing:

 $\verb|https://github.com/xgandibleux/FctOrdinateurs||$



alors

Remarque 1:

si (format des données en mémoire = 8 bits)

et (donnée à mémoriser > 8 bits) (Ex : adresse sur 16 bits : 2AF9)

données sont décomposées en paquets (ici de 8 bits) comme suit :

- information de poids plus fort (pour l'exemple : 2A)

:

- information de poids plus faible (pour l'exemple : F9)

selon

convention "big endian" (information de poids plus fort d'abord)

000F 0010 2A 0011 F9 0012 convention "small endian" (information de poids plus faible d'abord)

| 000F | |
|------|----|
| 0010 | F9 |
| 0011 | 2A |
| 0012 | |
| | |



Remarque 2:

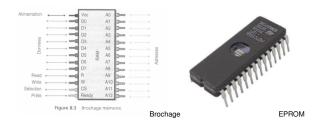
```
si (adresse mémoire = 16 bits) (Ex : 2AF9) et (bus d'adresse = 8 bits) alors
```

- 1) adresse mémoire décomposée en
 - adresse haute(@H); exemple: 2A
 - adresse basse(@B); exemple: F9
- 2) @H et @B circulent sur le bus d'adresse selon la convention big ou small endian

nb : l'opération nécessite 2 fois plus de temps (2 cycles) fsi



Mémoire centrale : caractéristiques d'une mémoire



Caractéristiques d'une mémoire

- Le format des données
- La capacité
- La volatilité
- Le temps d'accès
- Le temps de cycle
- ▶ Le débit



Non volatile

Le contenu est préservé en l'absence d'alimentation :

- ► ROM (Read Only Memory), mémoire morte
- PROM (Programmable ROM)
- EPROM (Erasable Programmable ROM)
- ► EEPROM (Electrically Erasable PROM)
- mémoire flash

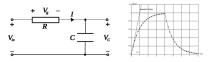
Volatile

Le contenu est perdu en l'absence d'alimentation (RAM) :

SRAM (Static Random Access Memory)



DRAM (Dynamic RAM)

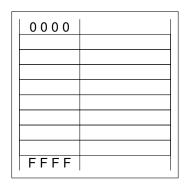


Mémoire centrale : Occupations de l'espace mémoire

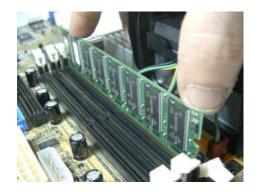


Occupations de l'espace mémoire

plage d'adressage ≯



Occupations de l'espace mémoire



Regard sur les hiérarchies de mémoires



Le problème

- rapide = cher + faible capacité (SRAM)
- grande capacité = lent (DRAM, disque)

Solution

- combiner une petite mémoire rapide
- ... avec une grande mémoire lente
- et faire en sorte que les données voulues soient souvent dans la mémoire rapide.

Principes

 localité temporelle quand on accède à une donnée, il y a des chances qu'on y accède de nouveau bientôt

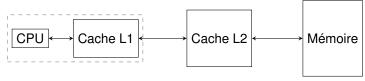
localité spatiale
 quand on accède à une donnée,
 il y a des chances qu'on accède ensuite à des données voisines

Application

- ▶ localité temporelle
 - on conserve dans une mémoire rapide les données que l'on consulte
 - quand la mémoire rapide est pleine, on élimine les données les plus anciennes
- ► localité spatiale
 - on charge dans la mémoire rapide les données voisines de celle que l'on consulte

Cache

petite mémoire statique, grande mémoire dynamique

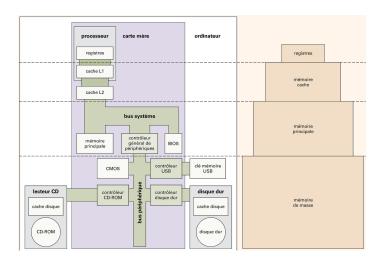


caches L1 séparés pour instructions et données

Appui (cache de disque)

Mémoire virtuelle

Mémoires et bus en résumé



Suite...

processeurs

