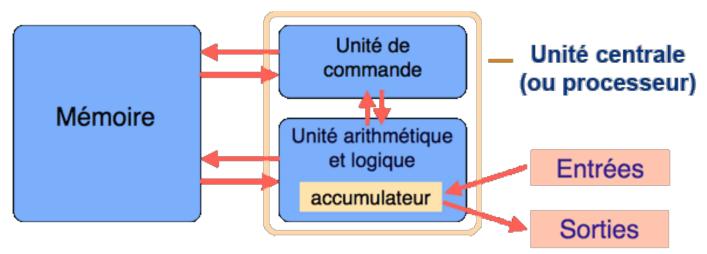
# Modèle de Von Neumann - Résumé

# qkzk

### Modèle de Von Neumann



- Unité de commande : contrôle la séquence d'instructions
- Unité arithmétique : exécution de ces instructions
- Processeur : réalise les calculs
- Mémoire : contient les données et les programmes
- Sorties: affichages, imprimantes, écran

### Cycle

La machine fonctionne par cycle:

- fetch
- read
- execute

Durant chaque cycle elle récupère une instruction, la décode et la réalise.

### Unité de commande

Elle contrôle les instructions réalisées par la machine.

C'est elle qui récupère les instructions et les décode.

Elle s'occupe donc des parties "fetch" et "read"

### Unité arithmétique et logique

Elle s'occupe de réaliser les calculs à effectuer.

Tous les calculs correspondent à des circuits électroniques dont on contrôle les entrées et sorties.

EX: l'additionneur 1 bit.

#### Mémoire

La mémoire est constituée de cellule de 1 octet disposant d'une adresse.

On peut lire et écrire dans chaque cellule.

On y trouve à la fois les données et les programmes.

# Les composants

L'ordinateur utilise seulement des 0 et des 1. Les composants fonctionnent souvent en 5V (parfois 12V, parfois 3.3V, plus rarement autre chose).

+5V:1: True 0V:0: False

#### Le transistor



Figure 1: transistor

C'est un interrupteur contrôlable. Il dispose de 3 broches (2 entrées, 1 sortie.)

Il existe différent modèle mais, par exemple, si la base est alimentée, le courant circule entre le collecteur et l'emeteur. Sinon, il ne circule pas.

#### Circuit intégré

Composé de plusieurs transistors.

# Opérations booléennes

En combinant les transistors on forme les portes logiques.

#### Mémoire vive

La mémoire vive est elle-même un circuit électronique. Tant qu'elle est alimentée, elle permet de conserver de l'information. Dès qu'elle n'est plus alimentée, l'information est perdue. Unité minimale : l'octet.

#### Le processeur

Les processeurs modernes comportent tous les éléments du modèles de Von Neumann :

- des registres (mémoire vive)
- Unité arithmétique et logique
- Unité de commande

#### Les bus

L'information circule dans des bus. Physiquement, des câbles. Il existe différents bus (au moins adresses, données, contrôle)

# L'évolution des performances

A explosé depuis l'invention des premiers ordinateurs. Avant ça, les progrès étaient déjà fulgurants.

Loi de Moore (1965):

tous les 18 mois, le nombre de transistor par processeur double

Restée valable jusqu'en 2005.

### Problème de la chaleur

Depuis : insoluble problème de la dissipation de la chaleur.

La surface de contact a diminué, on ne peut plus dissiper la chaleur.

# Évolution moderne: multicoeur

Autre approche: multiplier les coeurs dans un processeur.

Coeur = UAL, registres et unité de commande.

Un coeur peut exécuter des programmes de façon autonome.

Difficulté : programmer les machines en parallèle.

#### Assembleur

#### Quelques principes

- Les instructions machines sont propres à chaque processeur (heureusement, il existe des principes communs de grandes familles).
- Les humains programment les machines dans des langages plus haut niveau.

### Langages de différents niveaux

- 1. langage machine: 01111111 11001010 01001000
- 2. assembleur: ADD, RO, RO, RO, #3: ajoute le contenu de RO au nombre 3, stocke le dans RO.
- 3. langage haut niveau:
- 4. C, Rust etc. : on peut contrôler directement la mémoire et piloter du matériel La majorité des pilotes matériels sont écrits en C (à ma connaissance).
- 5. langages haut niveau : pas d'accès direct aux composants.

Donc, pour contrôler du matériel directement, un humain écrit en assembleur. Un programme ('l'assembleur') le compile en langage machine.

Un *compilateur* est un programme qui traduit du langage haut niveau en langage machine. Ex : gcc (linux) compile du C en langage machine.

#### Exemples d'instructions en assembleur

• SUB R1, R0, #30

réalise la soustraction R0 - 30 et stocke le résultat dans R1.

• LDR RO, 70

Place le contenu de la mémoire 70 dans le registre R0

• STR RO, 123

Stocke le contenu de R0 à l'adresse mémoire 123.

• CMP RO, #24

Compare le registre R0 et le nombre 24

• BEQ label

Deux parties:

- BEQ: Branch Equal (BNE, BGT, BLT etc.):
- label : un label = une adresse spécifique de la mémoire.

Si la dernière 'comparaison' est égale, continue au label Sans "branchement", la machine exécute les instructions en allant d'une adresse à la suivante.