

**Un modèle d'exécution**  
**-**  
**Von Neumann**

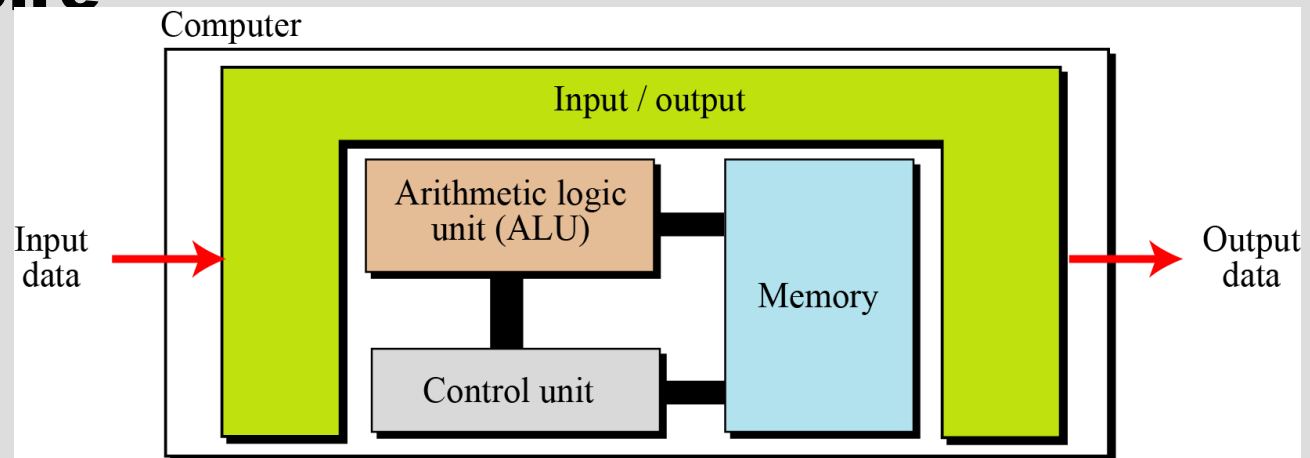
## De quoi traite l'Informatique

- **Computer Science**  
compute = calculer
- **Informatique = Information + Automatique**  
traitement automatique de l'information

# Modèle de Von Neumann



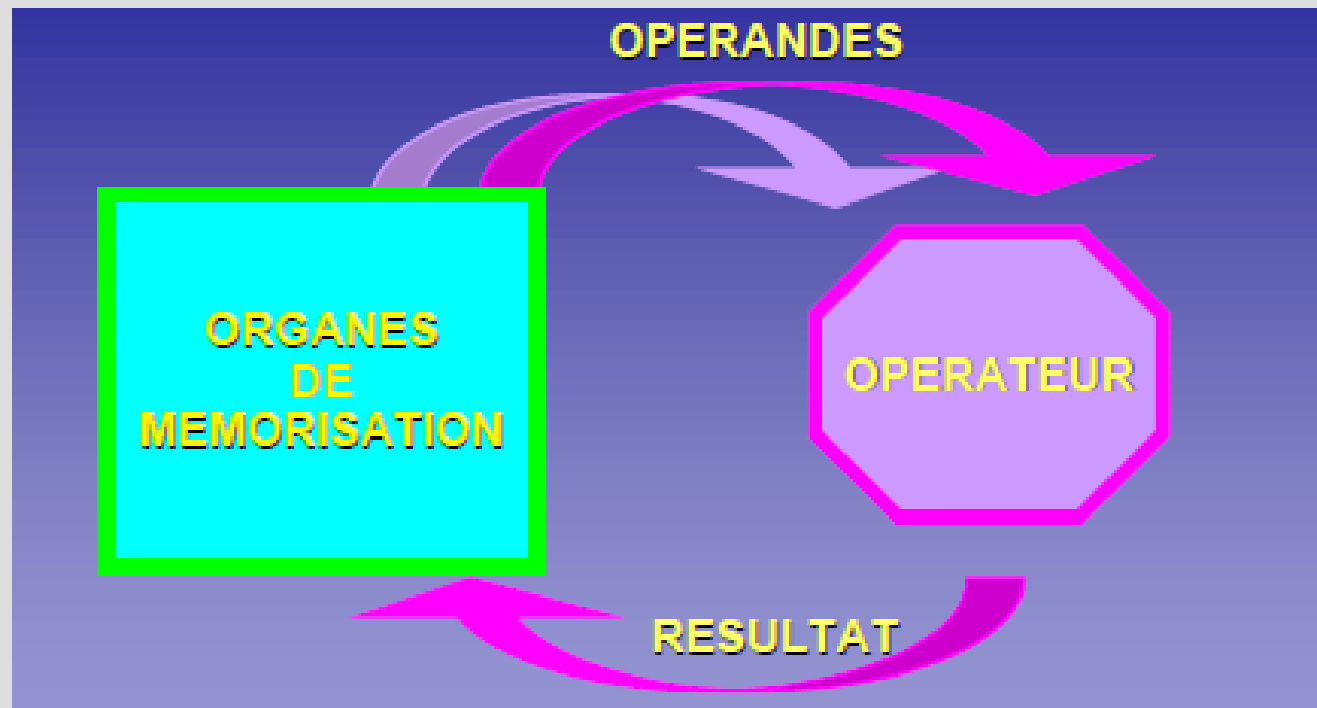
- **John Von Neumann 1943-45**
  - **Lignes essentielles pour construire une machine électronique. (Projet ENIAC)**
  - **Appliqués jusqu'à nos jours**
- **Quatre blocs fonctionnels:**
  - **Le processeur (ALU + Control Unit)**
  - **La mémoire**
  - **Le bus**
  - **Les I/O**



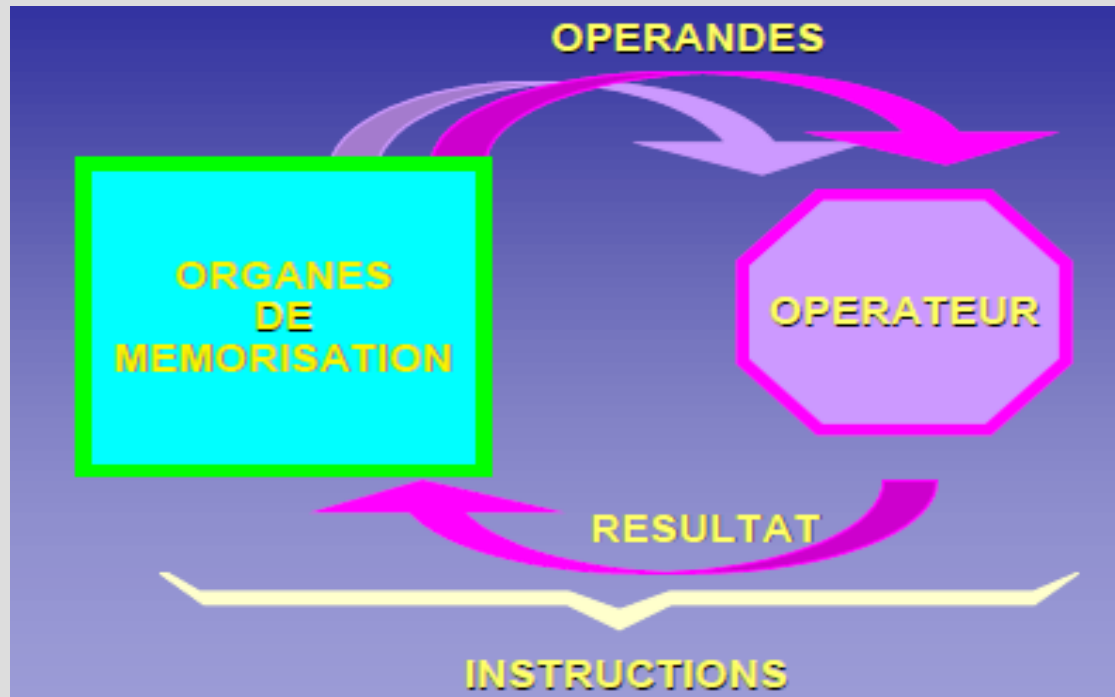
# Du câblé au programmé..

- Premiers ordinateurs les pas d'exécution du programme étaient directement **câblés** dans le circuit
  - Aujourd'hui on parlerait d'accélérateur matériel
- On invente le **programme** vu comme des données stockées dans la mémoire principale
  - l'architecture de Von Neumann
- La fonction de l'unité de contrôle est de
  - **lire** le programme de la mémoire
  - **décoder** les instructions
  - **commander** leur exécution
- Un changement de programme se fait par une simple réécriture de la mémoire

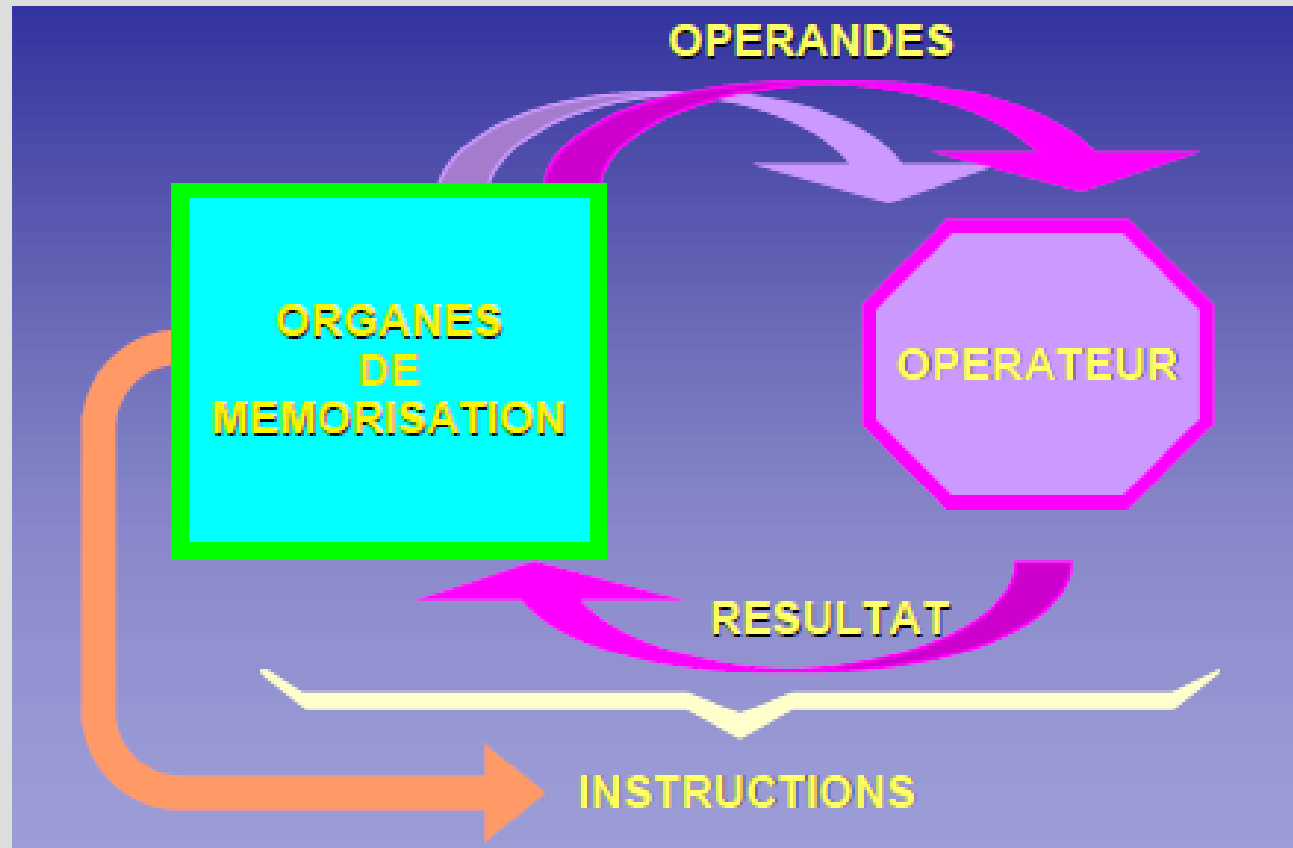
# Du calcul sur des données...



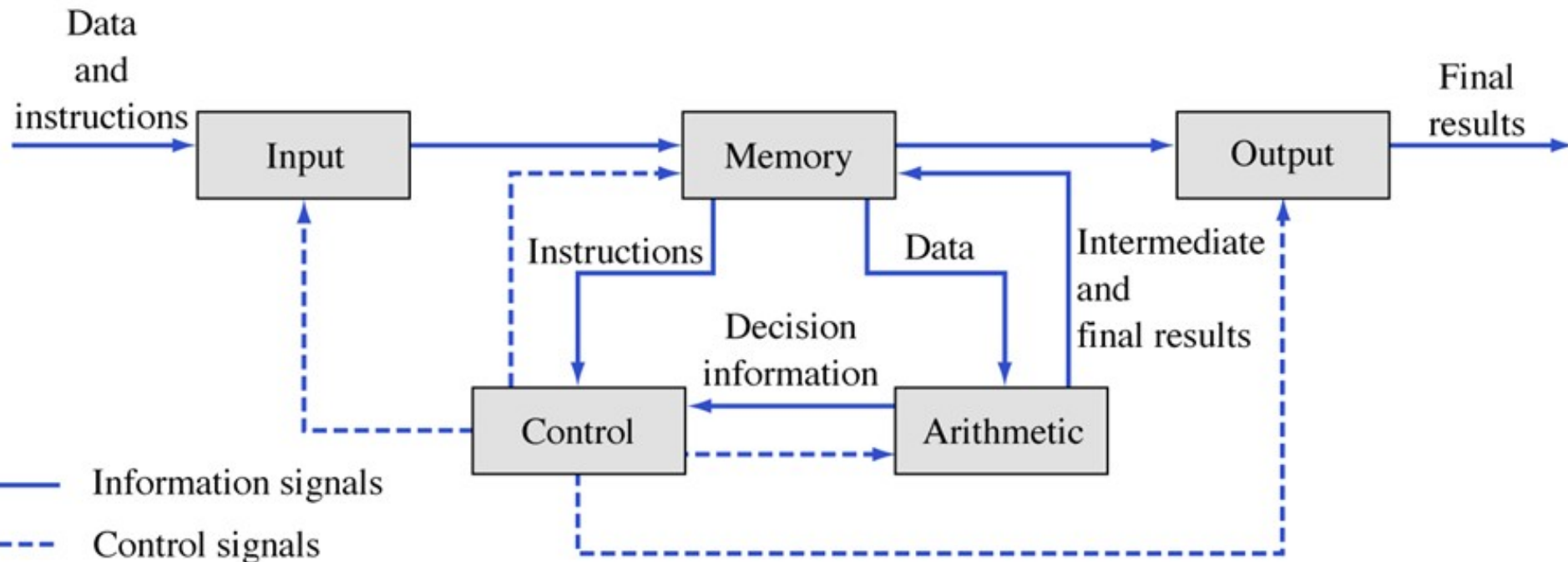
# Notion d'instruction



# Mémoire banalisée



# Quels échanges dans la machine?





# Zoom inside

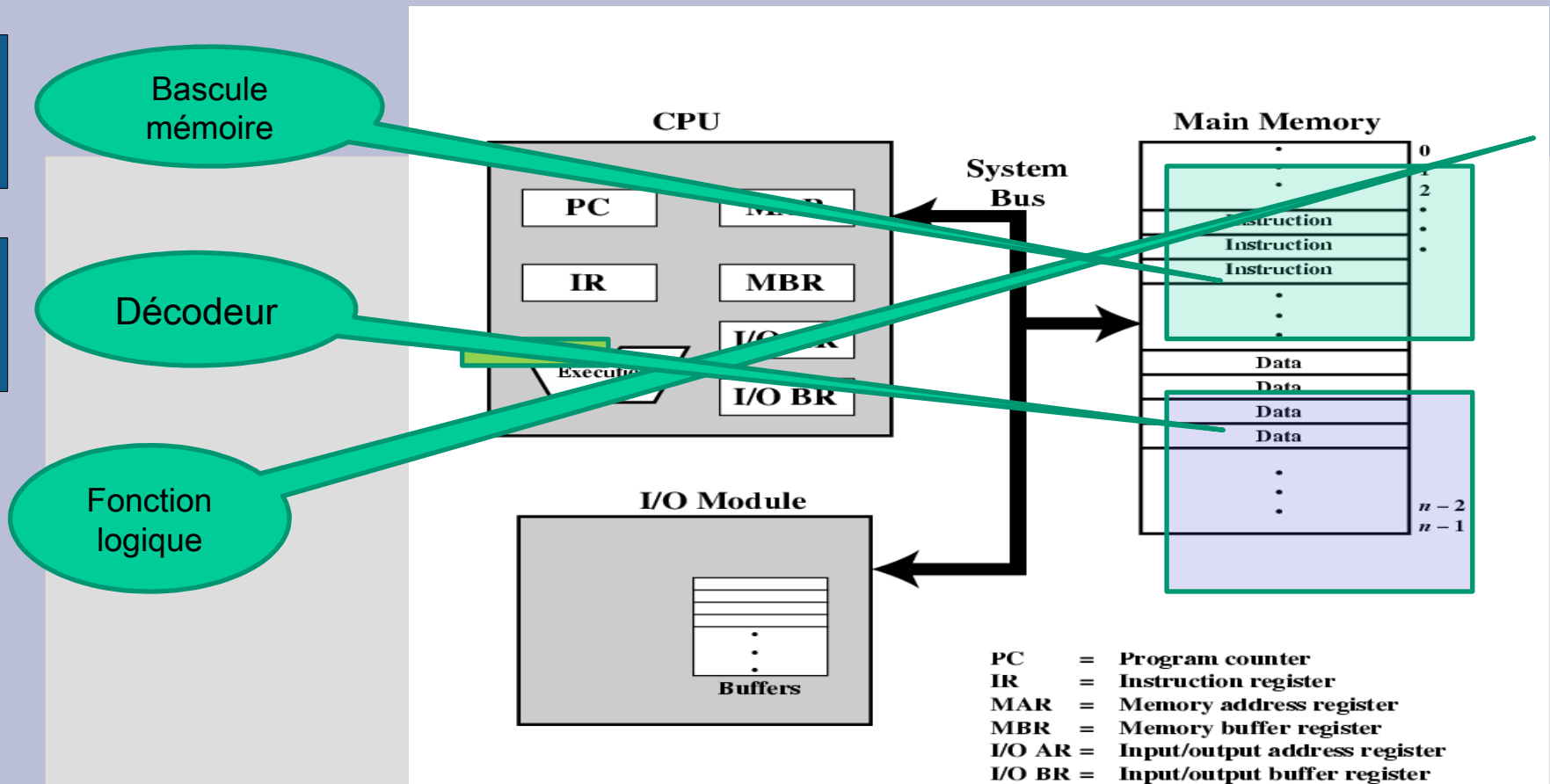
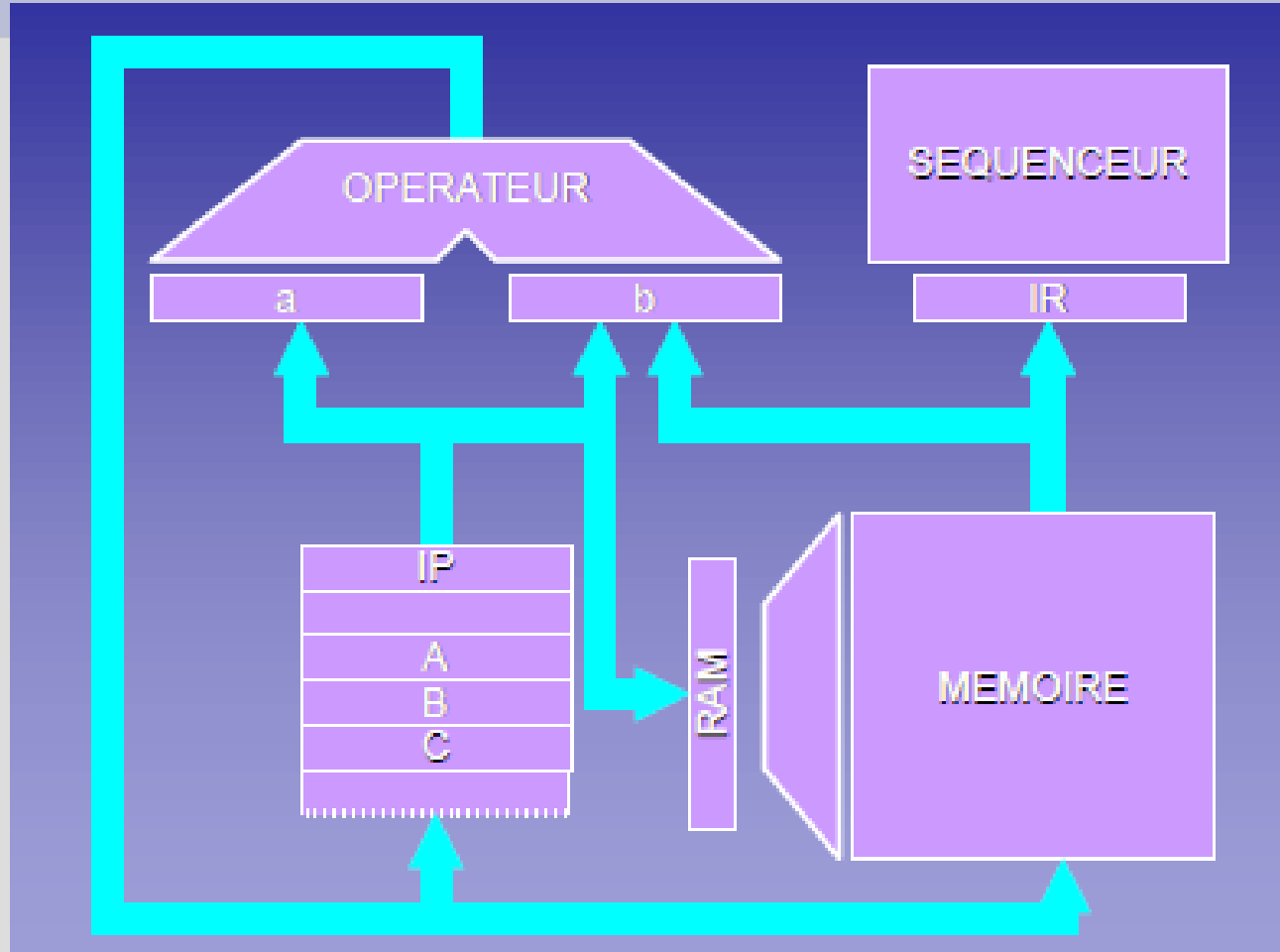


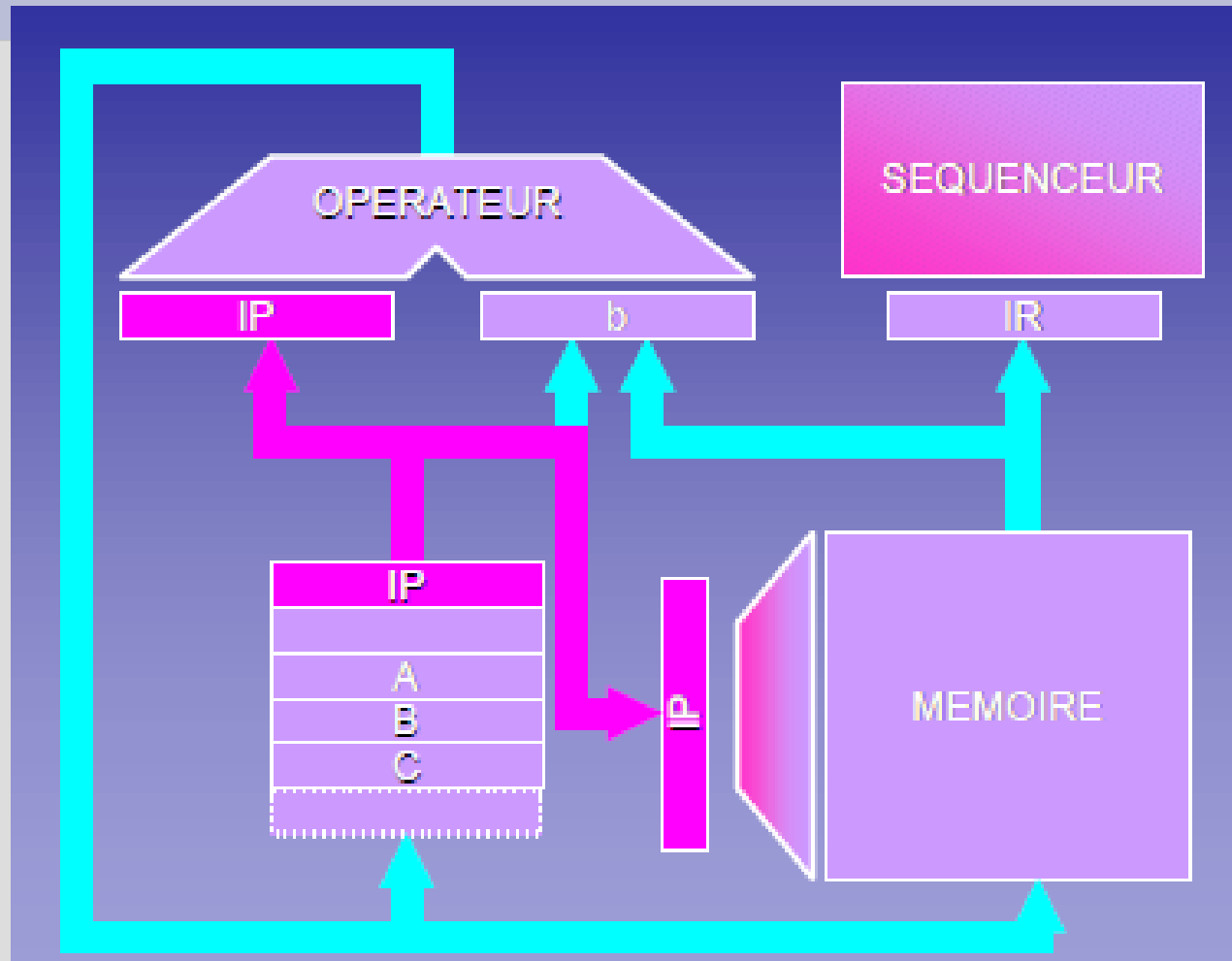
Figure 3.2 Computer Components: Top-Level View

# Un ordinateur simplifié...

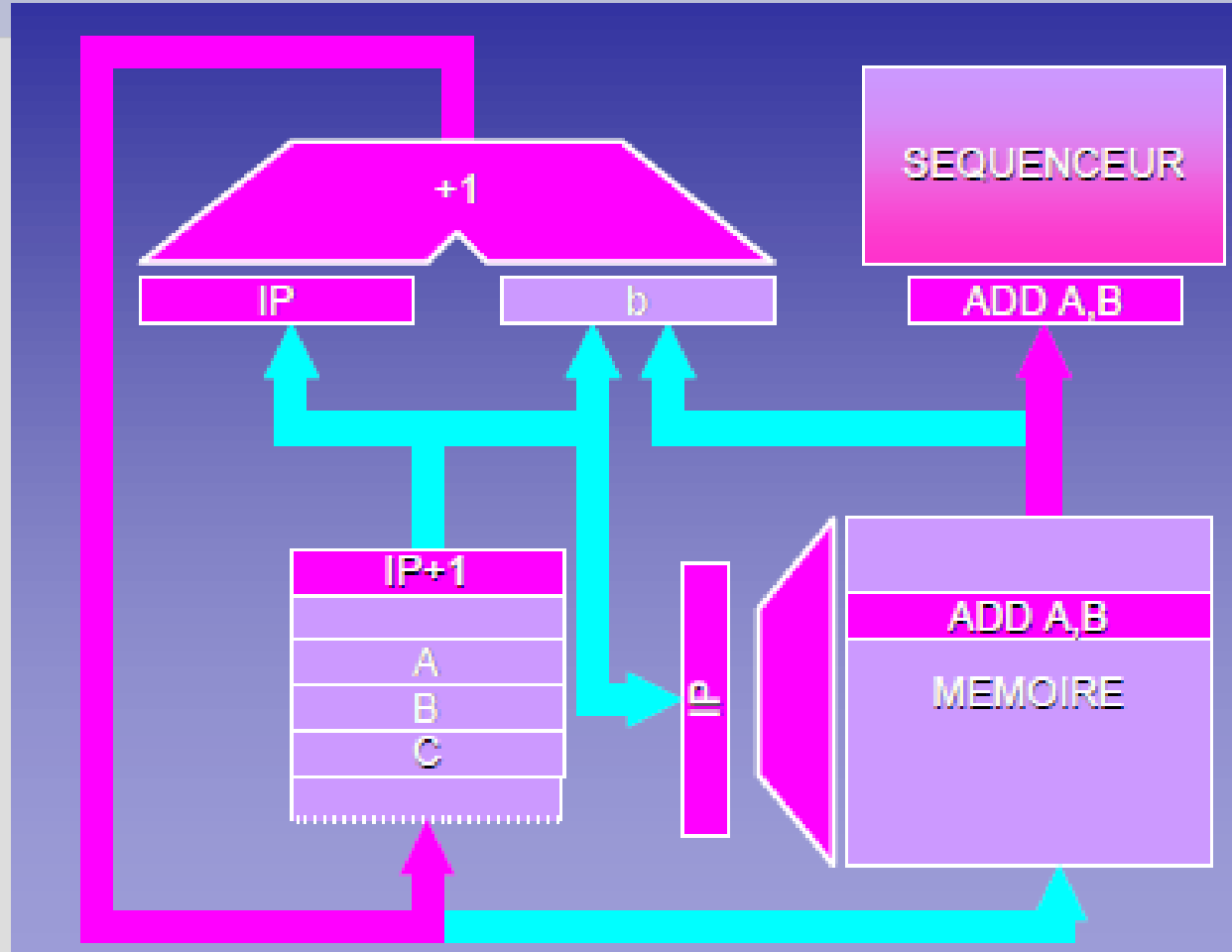
IP ~  
CO ~  
CP ~  
PC



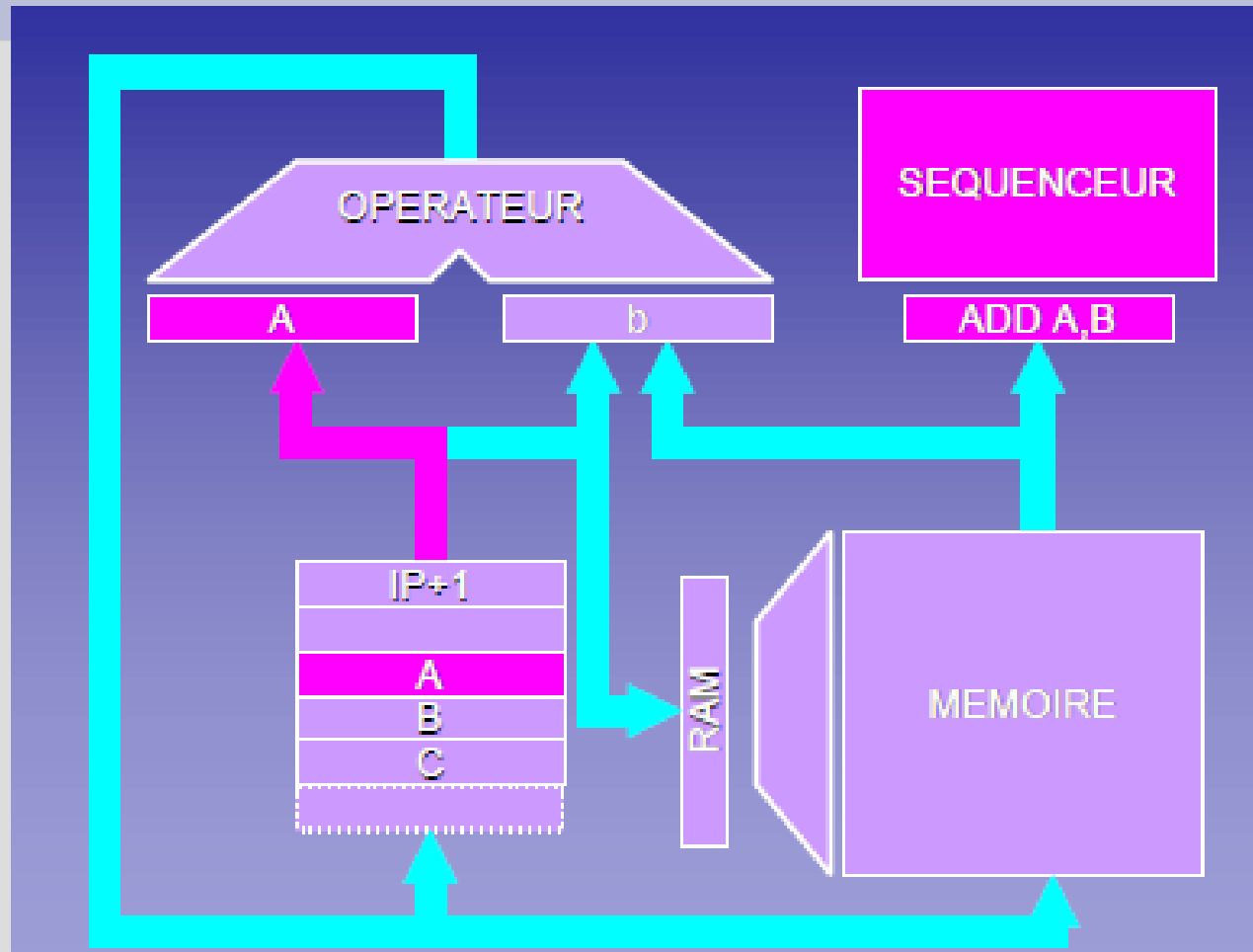
# Lecture de l'instruction



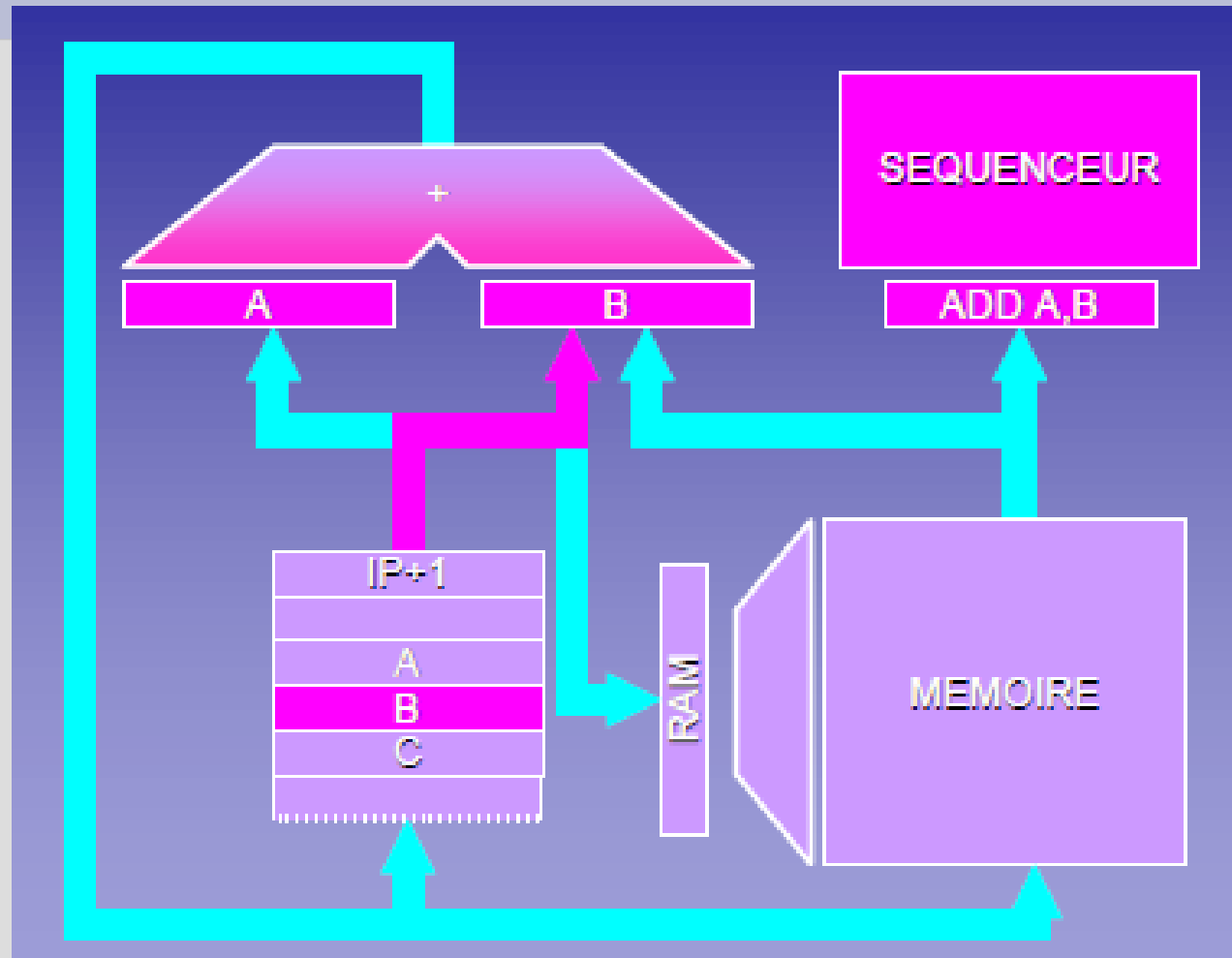
L'instruction arrive  
on prépare la suite...



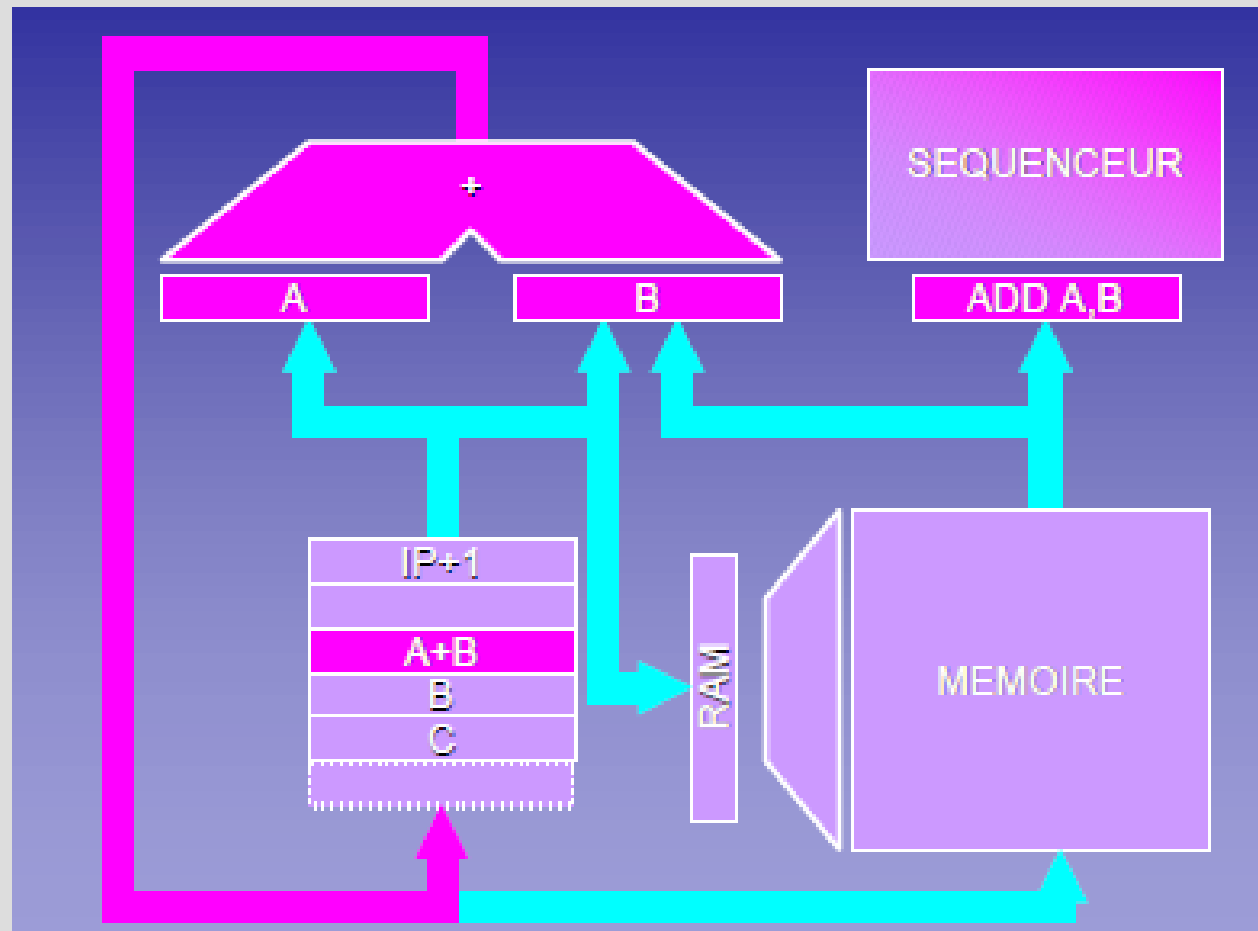
# Les opérandes arrivent!



Prêt pour le calcul!!!



On range le résultat  $\lambda$   
et on recommence ...



Et si on en exécute plusieurs?

- **Le processeur exécute (interprète) les instructions élémentaires à la suite**
- **Une séquence d'opérations peut décrire tous les problèmes**

notion de Programme



## Déroulement du programme

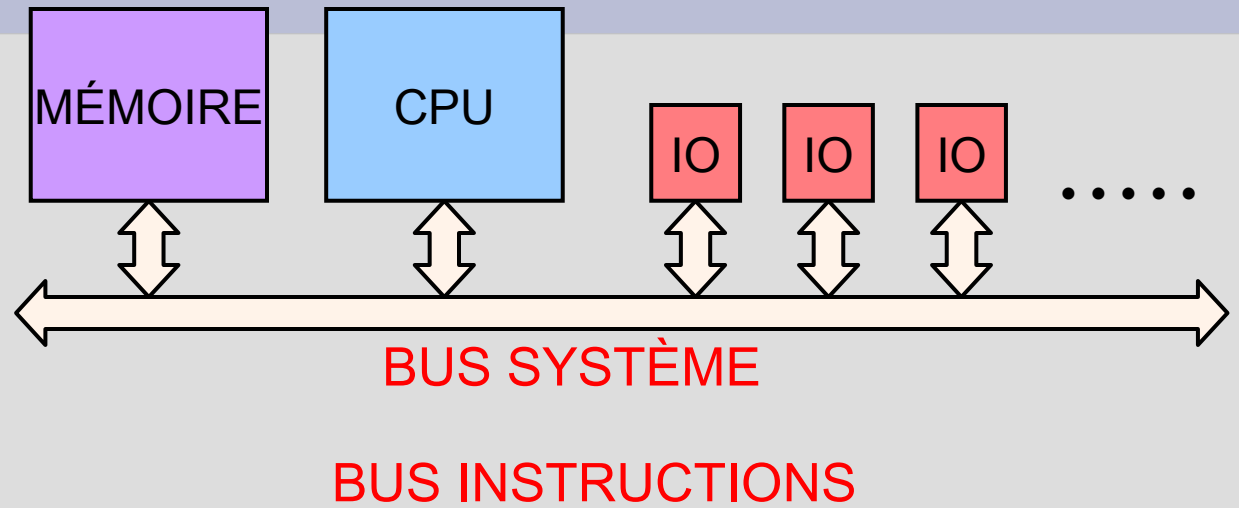
- **Le déroulement du programme est contrôlé par le **C**ompteur **O**rdinal qui pointe vers la prochaine instruction à exécuter.**
- **La séquentialité est intrinsèque au modèle VN ~**
- **Les instructions sont exécutées en séquence sauf en cas de saut. (Jump)**

## Les données

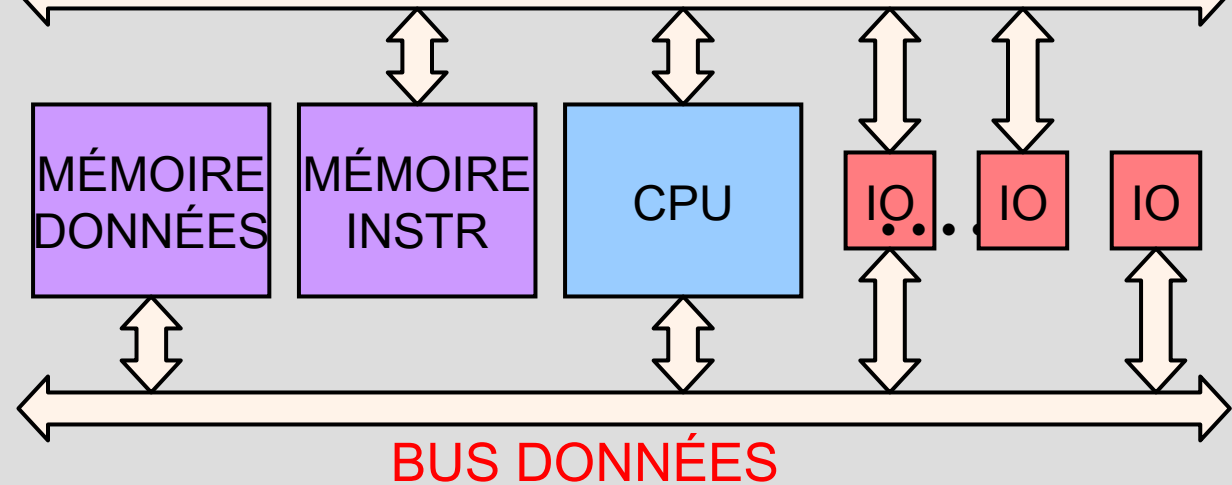
- **La **mémoire** conserve les données et les instructions, on parle de mémoire banalisée.**
- **Les instructions sont amenées une à une vers le processeur**
- **Les échanges entre mémoire / processeur se font via le système de communication : souvent le **bus****

# Von Neumann vs. Harvard

## ➤ Von Neumann



## ➤ Harvard



# Séquencement des instructions

- **L'exécution d'une instruction passe par plusieurs étapes successives, chacune étant considérée comme une micro-opération.**
- **Certaines de ces actions correspondent à une activité mémoire, d'autres à une activité processeur.**
- **Pour effectuer une instruction, il faut toujours effectuer les actions suivantes:**

# Séquencement des instructions

1. **Aller chercher l'instruction en mémoire;**
2. **Calculer l'adresse de la prochaine instruction, incrémenter le compteur ordinal**
3. **Décoder le code de l'opération**
4. **Calculer les adresses des opérandes si nécessaire**
5. **Extraire les opérandes éventuelles de la mémoire**
6. **Exécuter l'instruction**
7. **Calculer l'adresse du résultat**
8. **Ranger le résultat en mémoire**

# Phases 1 2 3

- 1: Lit instruction suivante
  - Bus **Adresse**  $\tilde{O}$  PC
  - Bus **Commande**  $\tilde{O}$  « Lire instruction »
  - RI  $\tilde{O}$  Bus **Donnée**
- 2: Incrémente compteur ordinal
  - PC  $\tilde{O}$  PC + taille(instruction)
- 3 :Décode Instruction ex: *Add A,(123)*
  - A  $\tilde{O}$  A + contenu @123.

# Phases 4 5

- 4 et 5 : Lit données (facultatif)
  - Bus **A**  $\tilde{\rightarrow}$  123
  - Bus **C**  $\tilde{\rightarrow}$  « lire donnée »
  - tmp  $\tilde{\rightarrow}$  Bus **D**
- Transfert données  $\tilde{\rightarrow}$  UAL
  - UAL.E1  $\tilde{\rightarrow}$  A
  - UAL.E2  $\tilde{\rightarrow}$  tmp
  - UAL.Inst  $\tilde{\rightarrow}$  « addition »

# Phases 6 7 8

- 6: UAL calcule opération
  - Activation de l'additionneur intégral
  - $\tilde{O}$  tmp'
- 7 et 8 : UC range résultat
  - A  $\tilde{O}$  tmp'
- Recommence
  - Lit & Exécute instruction suivante
- Pas de repos pour un processeur...



## Activités Processeur

## Activités Mémoire

(2)  
Incrément

(1)  
Fetch instr

(3)  
Decode instr

Phase de  
chargement

Calcul adr Op

(5)  
Fetch operand

Opérandes multiples

(6)  
Execution

Phase d'  
exécution

(7)  
Calcul adr res

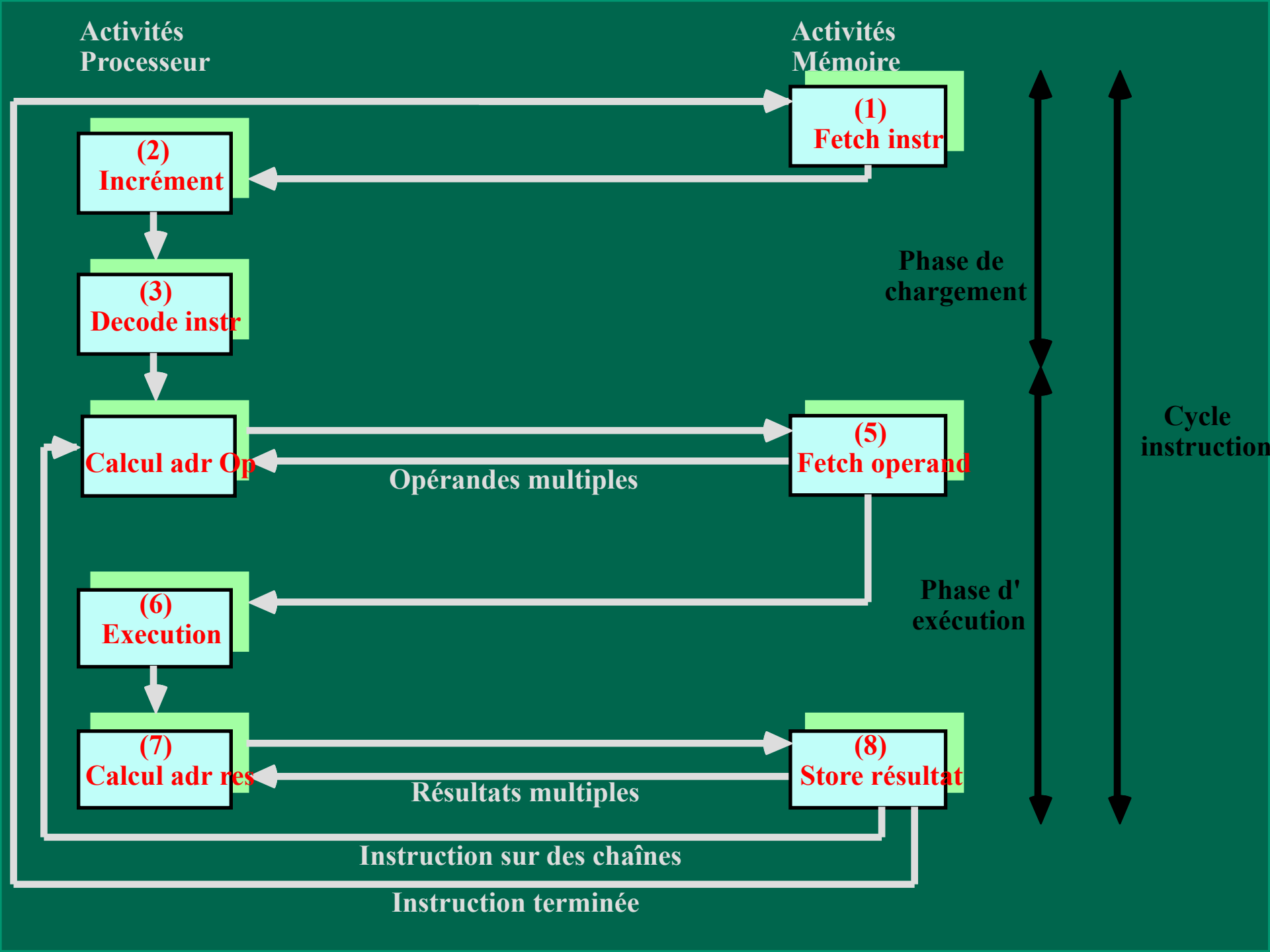
(8)  
Store résultat

Résultats multiples

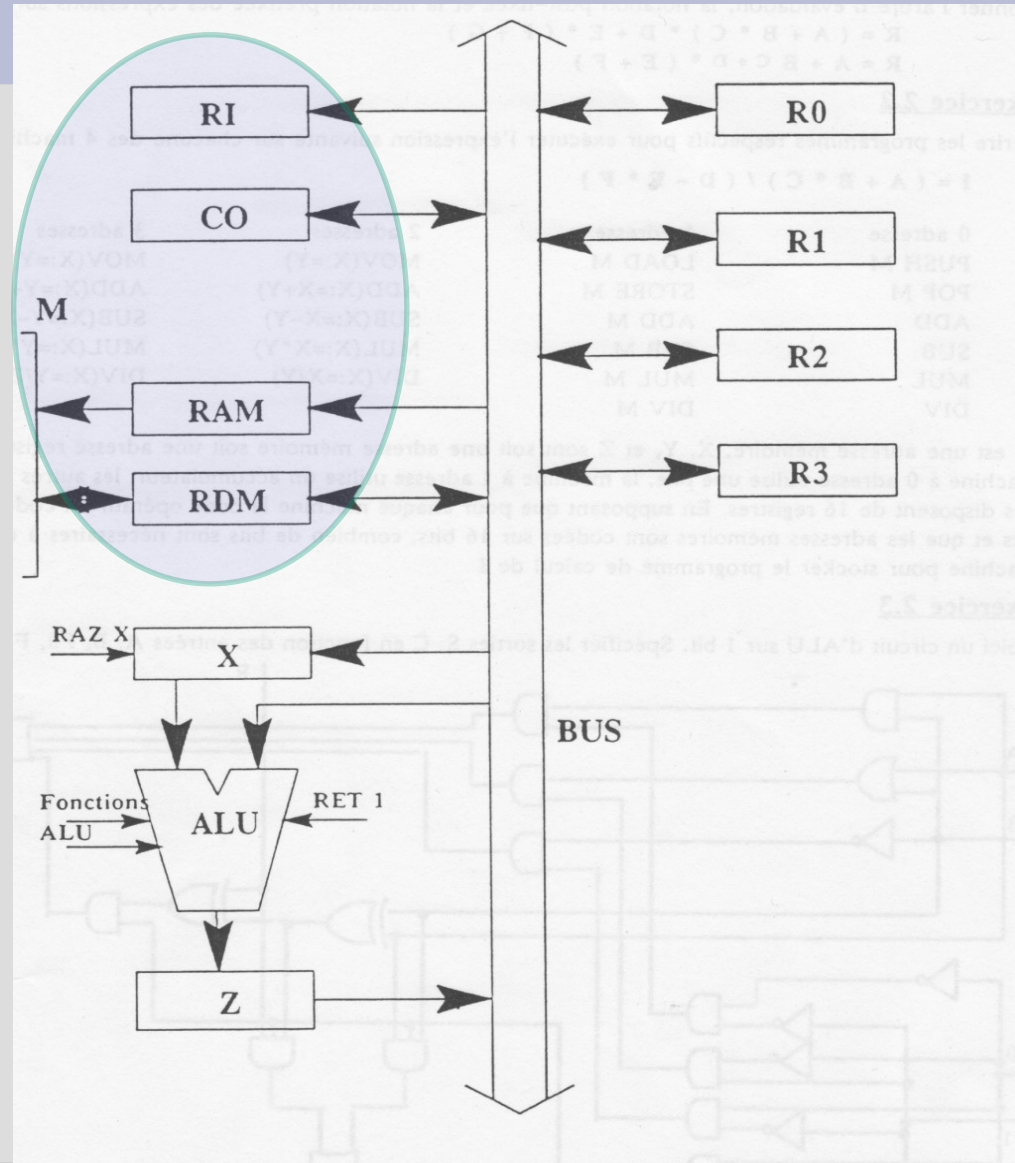
Instruction sur des chaînes

Instruction terminée

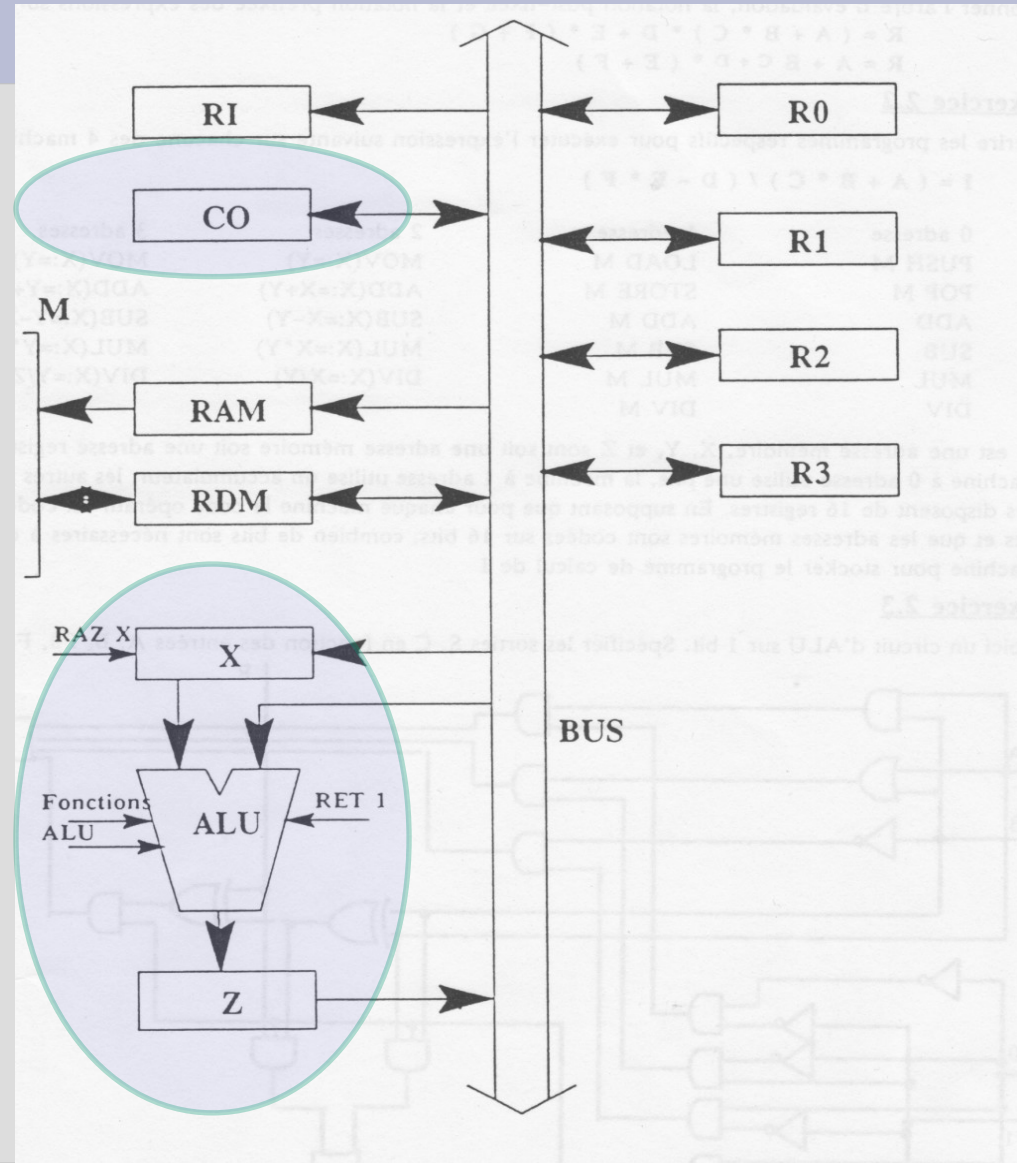
Cycle  
instruction



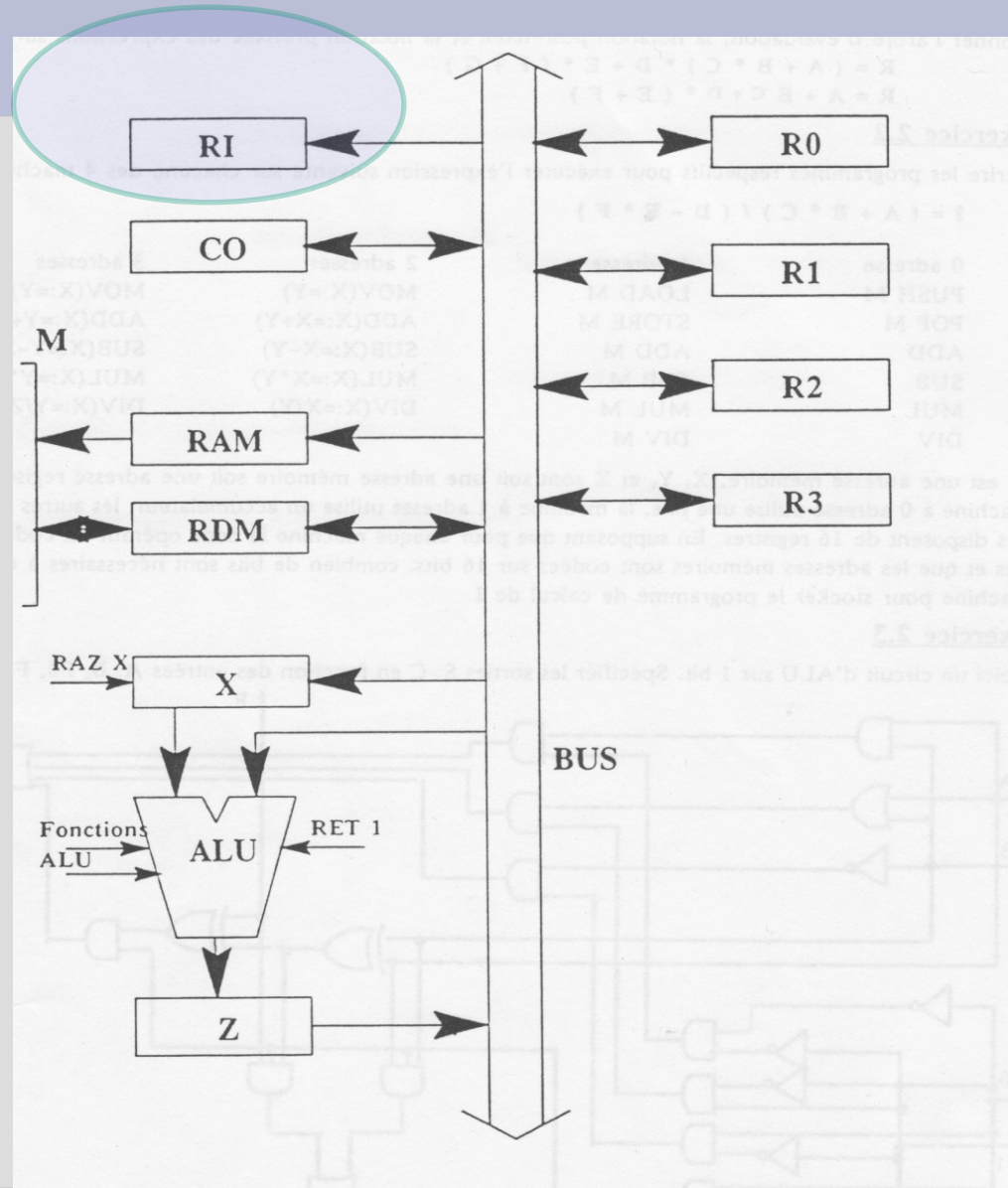
# Aller chercher l'instruction en mémoire



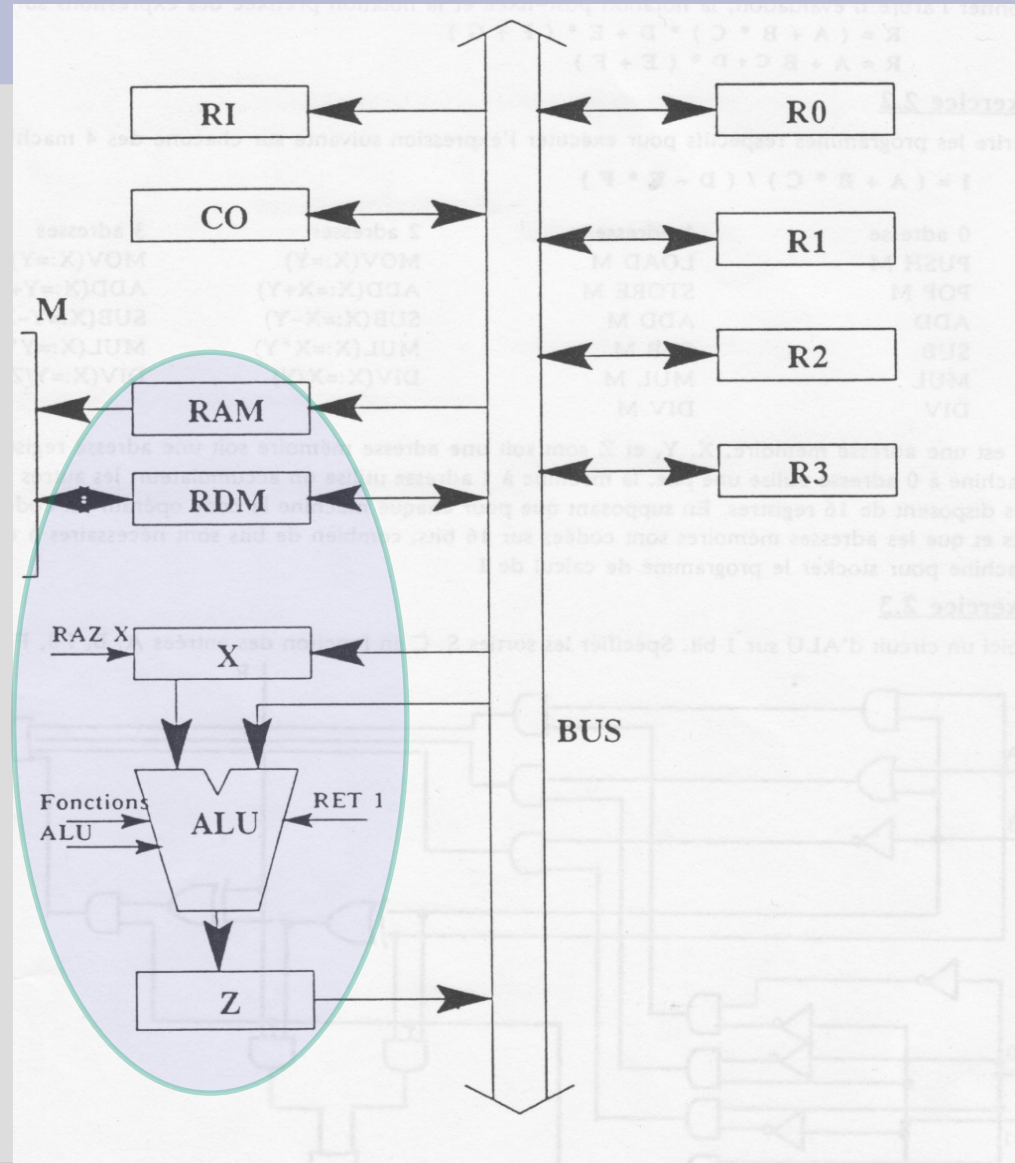
# Calculer l'adresse de la prochaine instruction



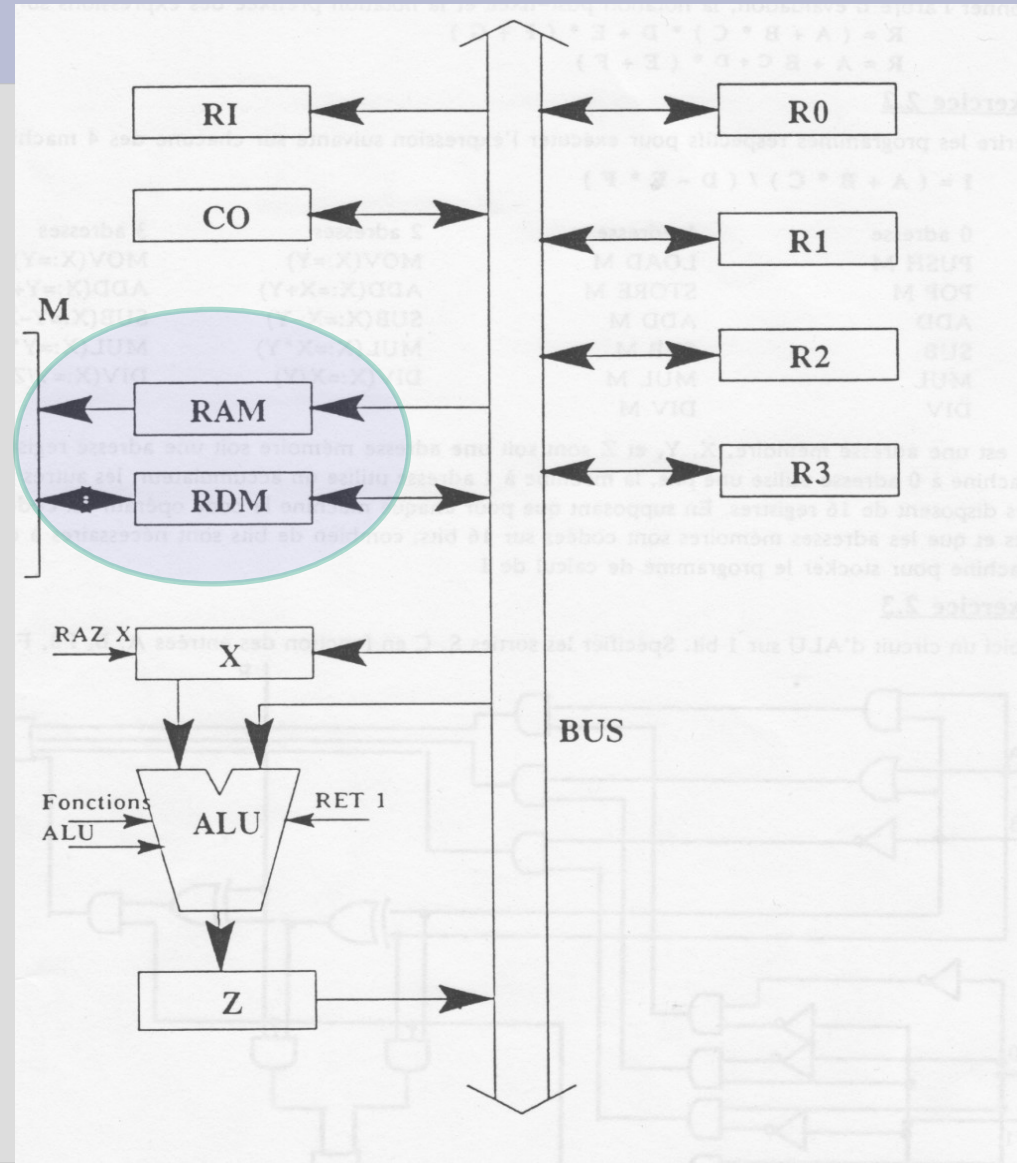
# Décoder le code de l'opération



# Calculer les adresses des opérandes si nécessaire

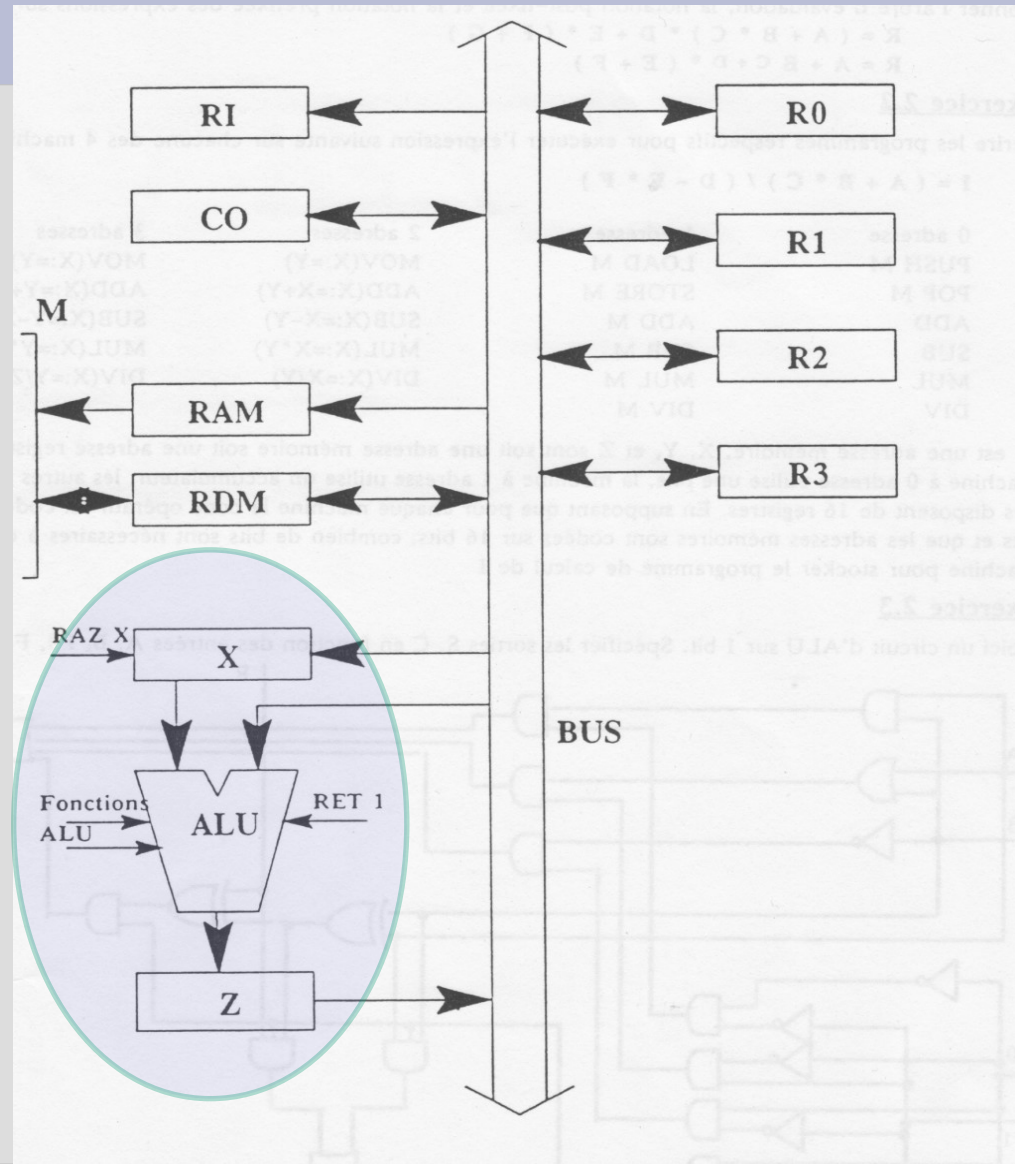


## Extraire les opérandes éventuelles de la mémoire

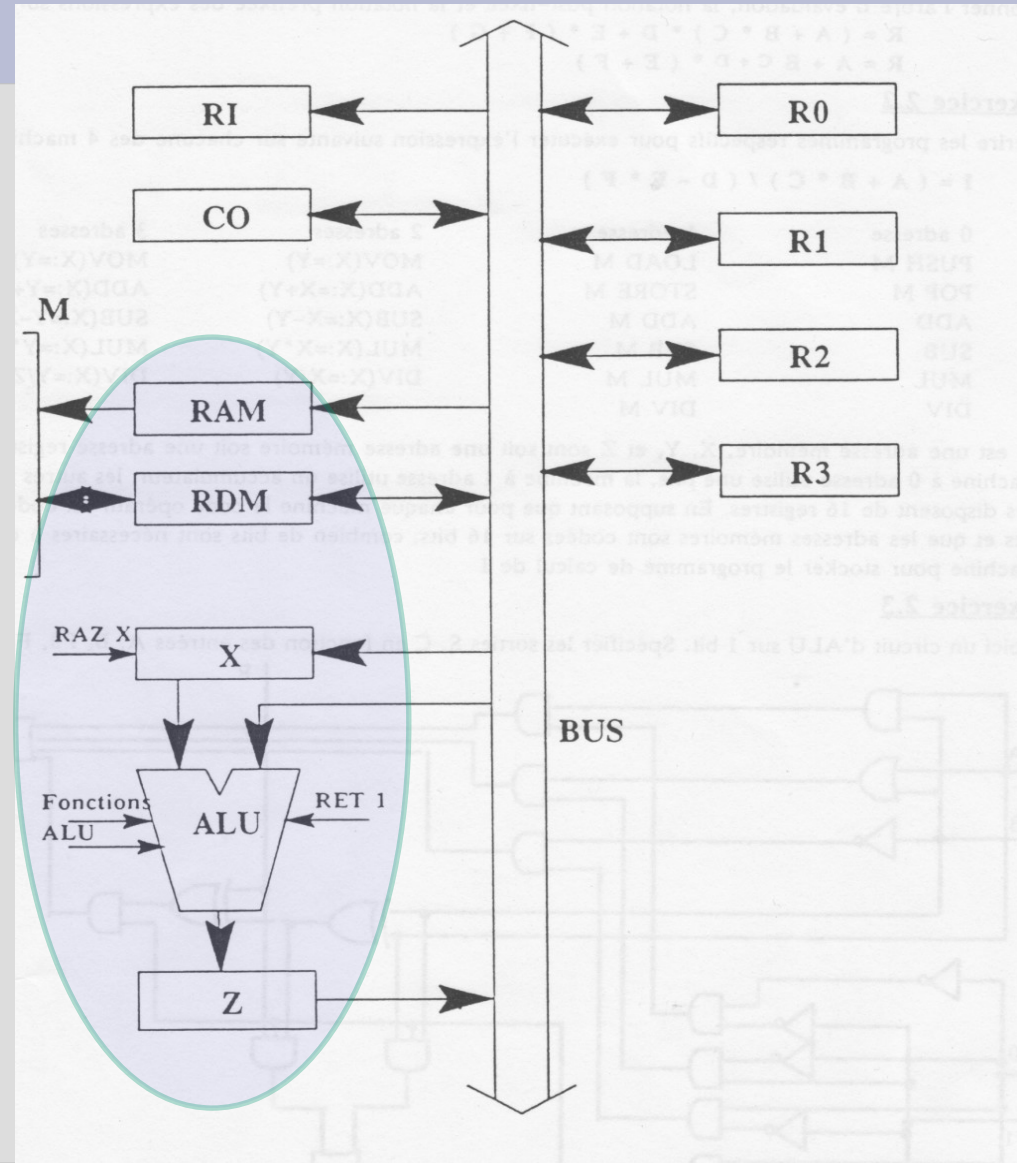




# Exécuter l'instruction

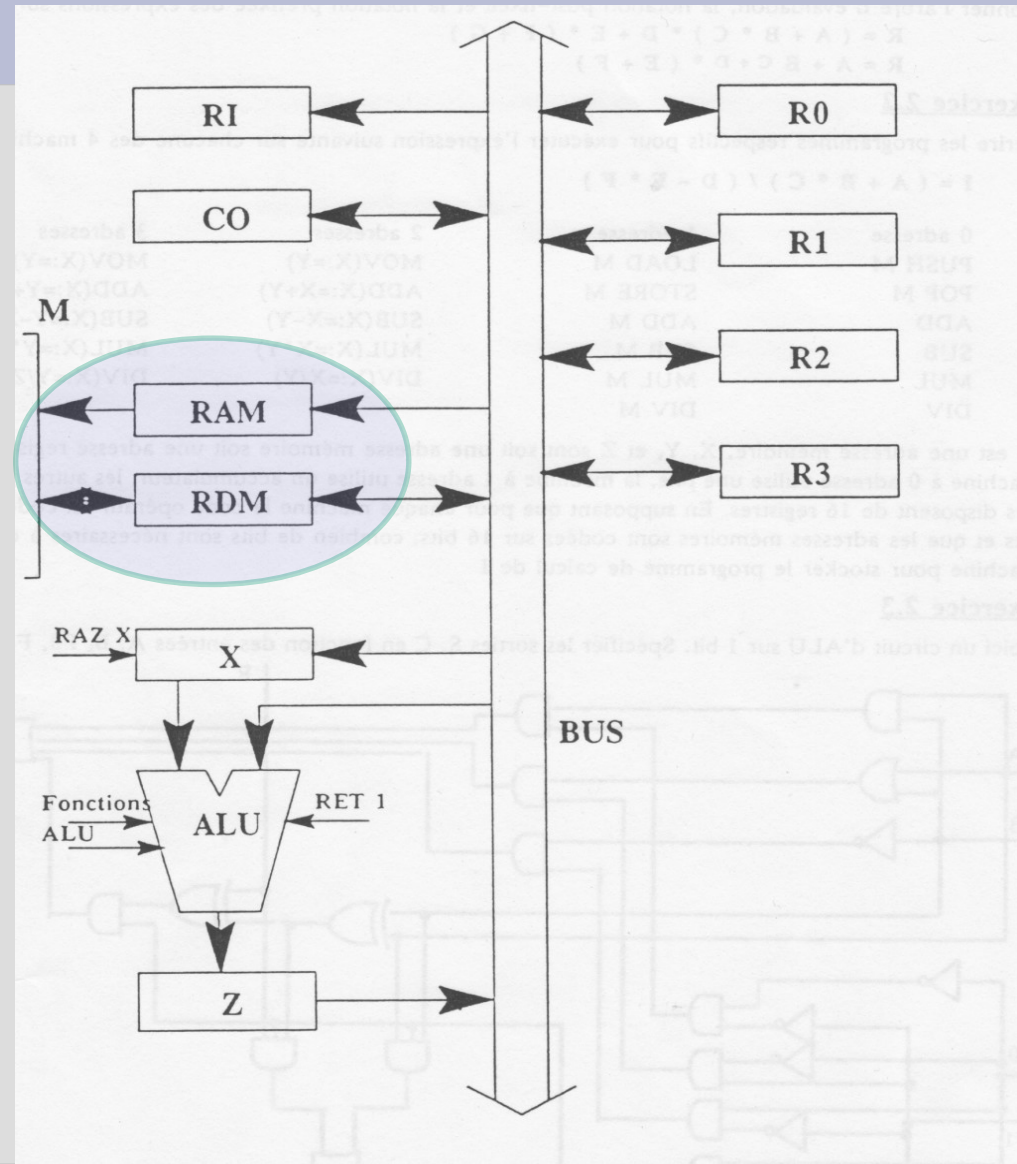


# Calculer l'adresse du résultat



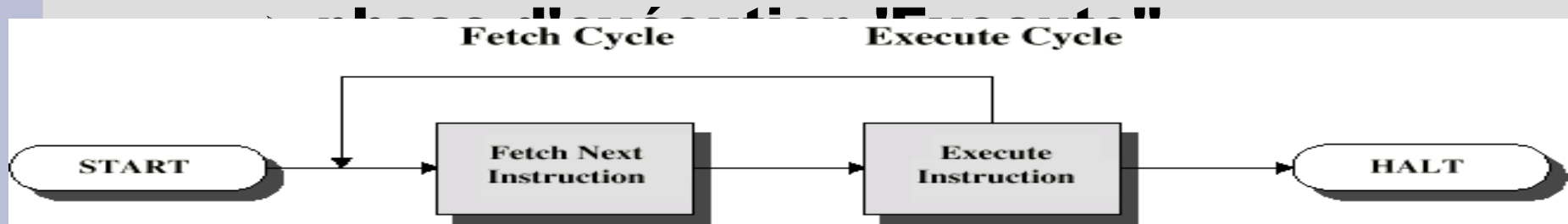


# Ranger le résultat en mémoire



# Cycle du processeur

- **L'exécution d'une instruction peut être découpée en plusieurs phases successives.**
- **Deux phases au moins sont définies:**
  - **la phase de chargement 'Fetch' et**



**Figure 3.3 Basic Instruction Cycle**

# Différentes classes d'instruction

<i>Instructions UAL</i>	<i>Instructions Mémoire</i>	<i>Instructions Branchement</i>
Lecture instruction	Lecture instruction	Lecture instruction
Incrémentation CP	Incrémentation CP	Incrémentation CP
Décodage de l'instruction	Décodage de l'instruction	Décodage de l'instruction
Lecture des opérandes	Calcul de l'adresse	Calcul de l'adresse de
Exécution	mémoire	branchement
Ecriture du résultat	Accès mémoire	Exécution
	Rangement du résultat	