

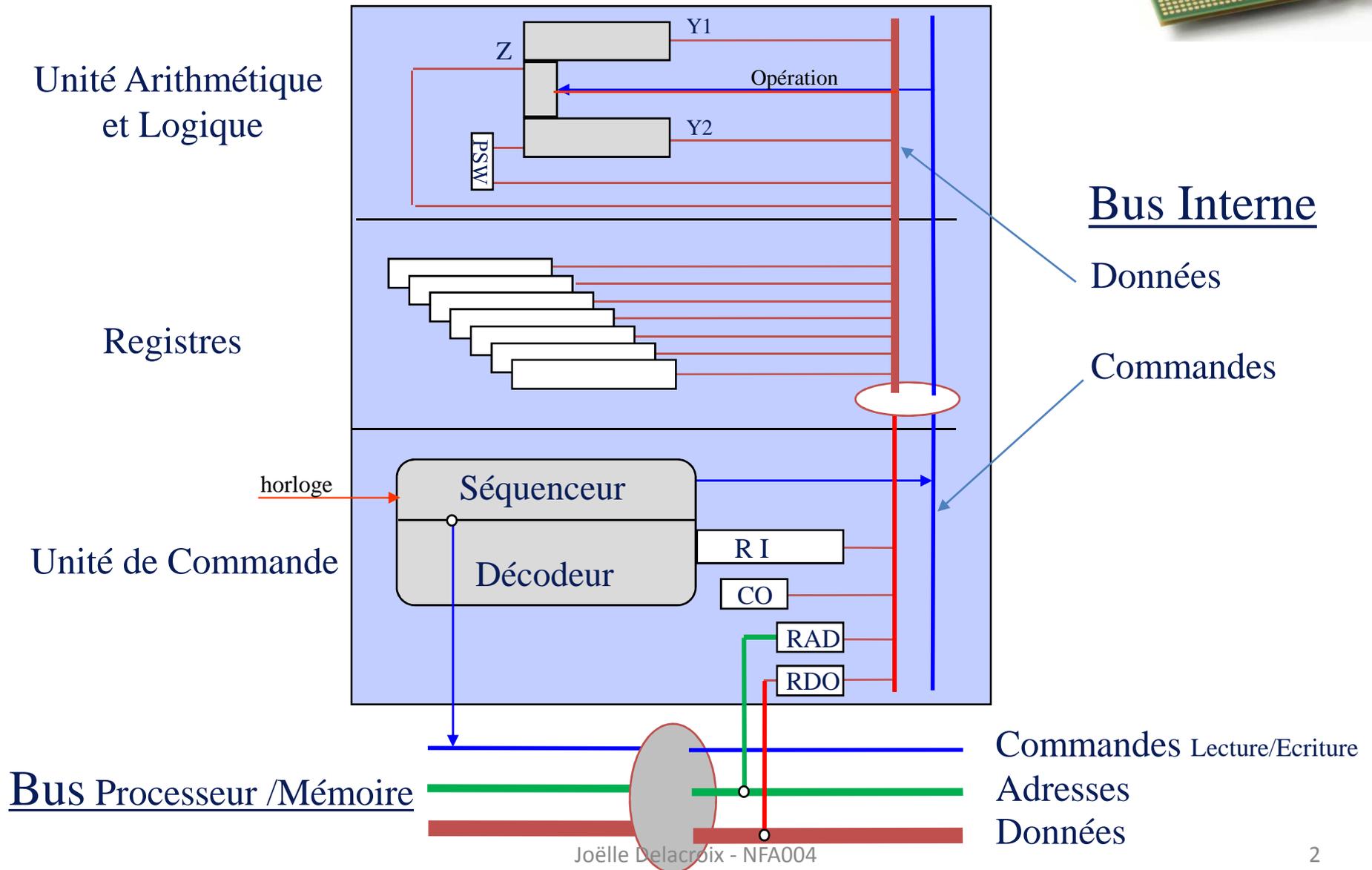
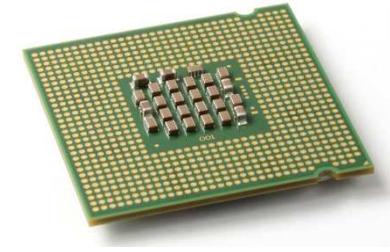


FONCTION D'EXECUTION
Fonctionnement du processeur : exécution des instructions machine

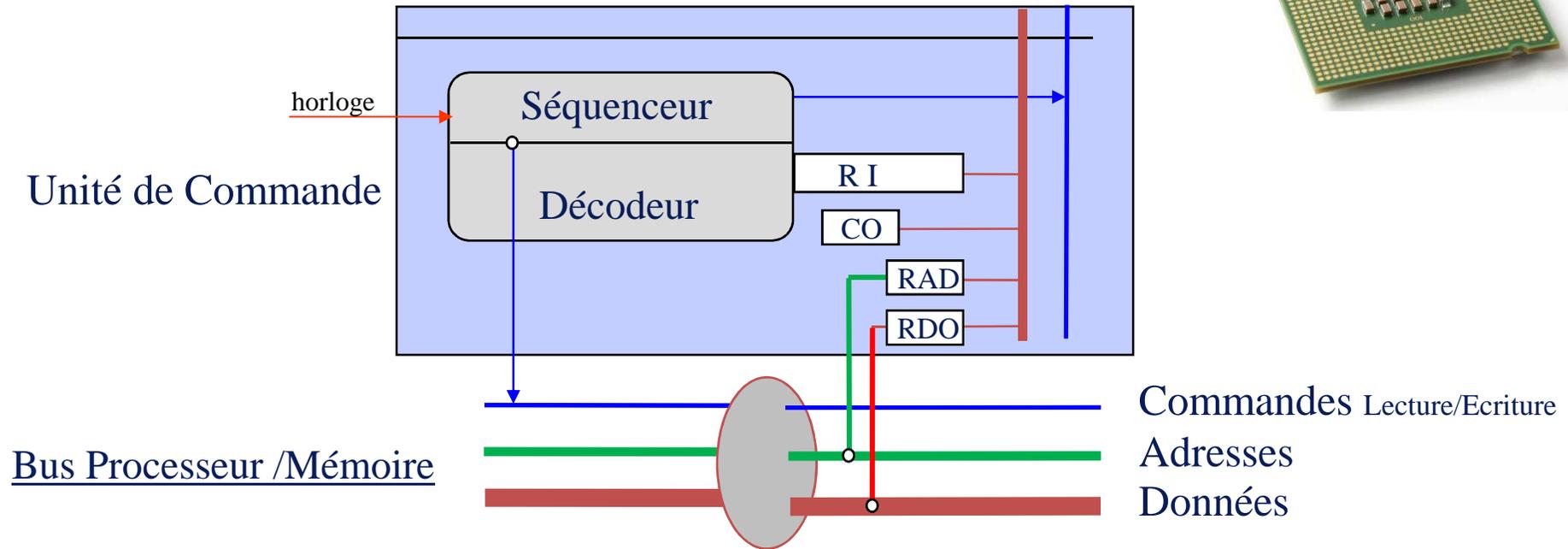
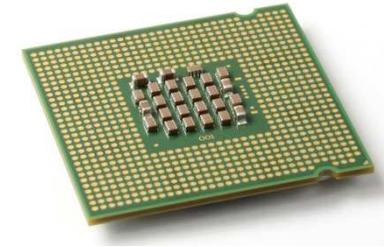


STRUCTURE DU PROCESSEUR

Processeur (Unité Centrale)



Processeur (Unité Centrale)

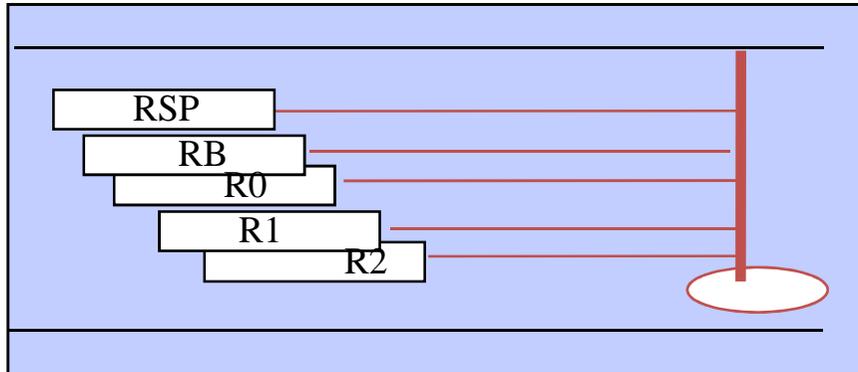
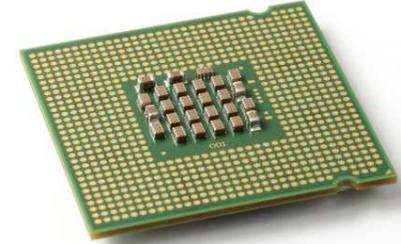


L'unité de commande est chargée de la reconnaissance des instructions et de leur exécution par l'unité de traitement au rythme de l'horloge

Les registres :

- **RI** (registre instruction) : contient l'instruction en cours d'exécution
- **CO** (compteur ordinal) : contient l'adresse en MC de la prochaine instruction
- **RAD** (registre adresse) et **RDO** (registre de données) : registres d'interfaçage avec la mémoire centrale

Processeur (Unité Centrale)

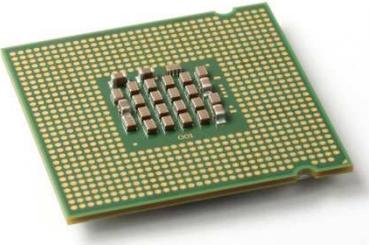


- Le registre est l'entité de base manipulée par le processeur.
- Aucune opération n'est directement réalisée sur les cellules mémoires.

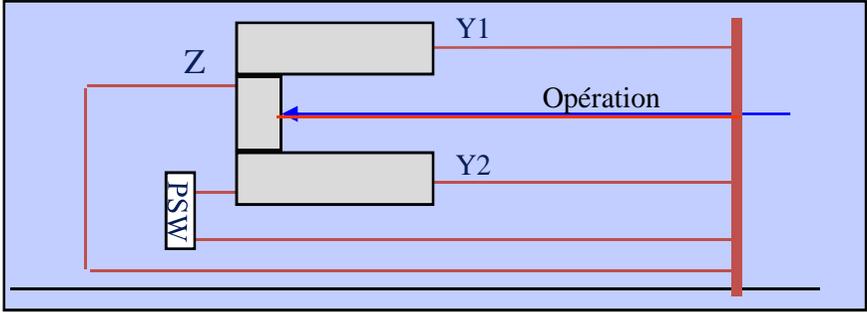
Registres :

- les registres généraux R0, R1, R2
- le registre de pile RSP (Register Stack Pointer)
- les registres d'adressage : RB (registre de base)

Processeur (Unité Centrale)



Unité Arithmétique
et Logique



L'unité Arithmétique et Logique (UAL) constitue l'unité d'exécution du processeur. Elle est composée :

- de l'ensemble des circuits permettant de réaliser les opérations arithmétiques (addition, multiplication, division,...) et les opérations logiques (complément à 2, inverse, OU, ET, ...) sur les opérands Y1 et Y2
- d'un registre d'état PSW qui contient des indicateurs positionnés par le résultat Z des opérations effectuées :



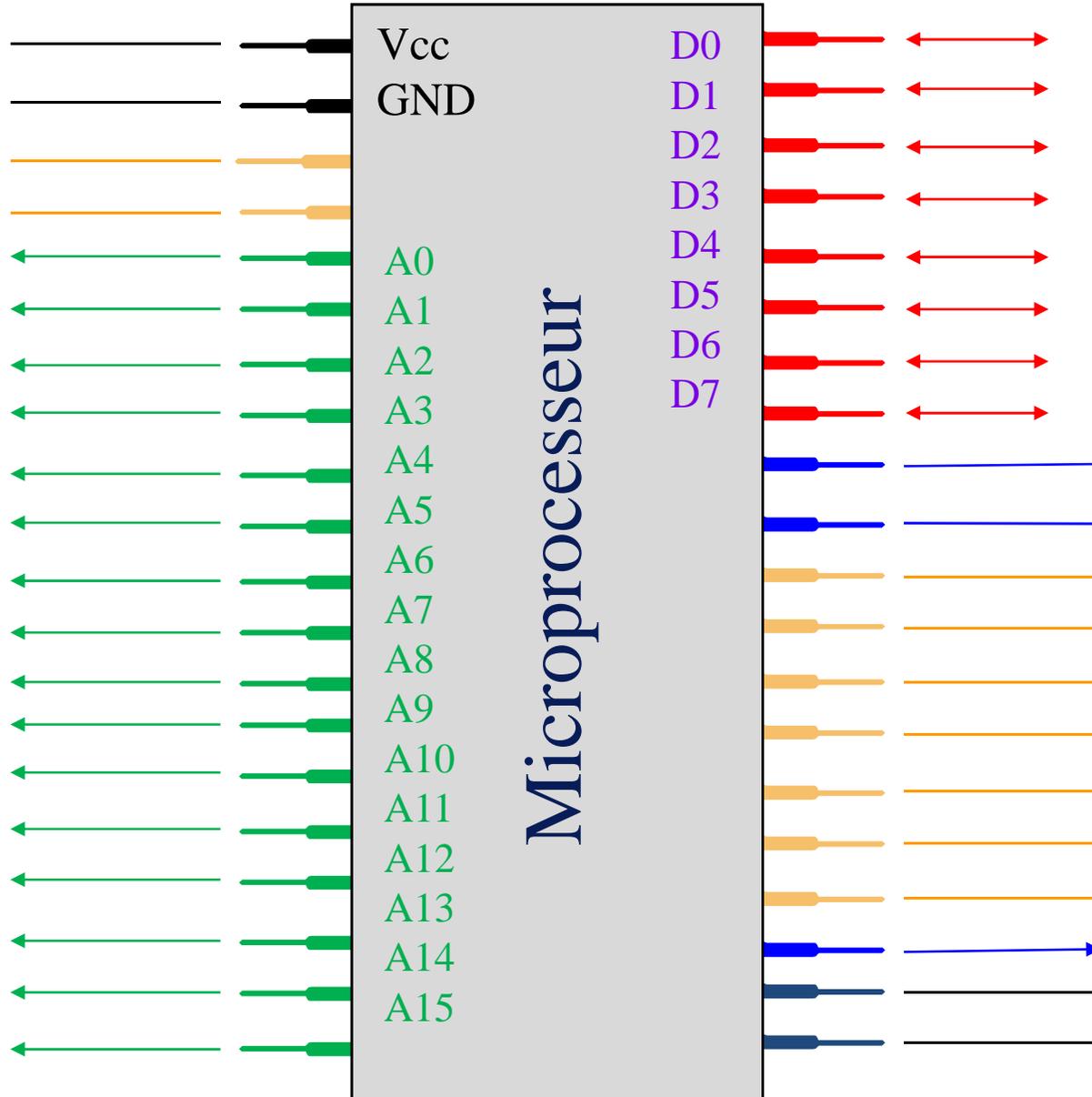
- O : positionné à 1 si Overflow, 0 sinon
- Z : positionné à 1 si résultat opération nul, 0 sinon
- C : positionné à 1 si carry, 0 sinon
- S : positionné à 0 si résultat opération positif, 1 sinon

Processeur (Brochage)



Alimentation
et masse

Adresses



Données

Read
Write

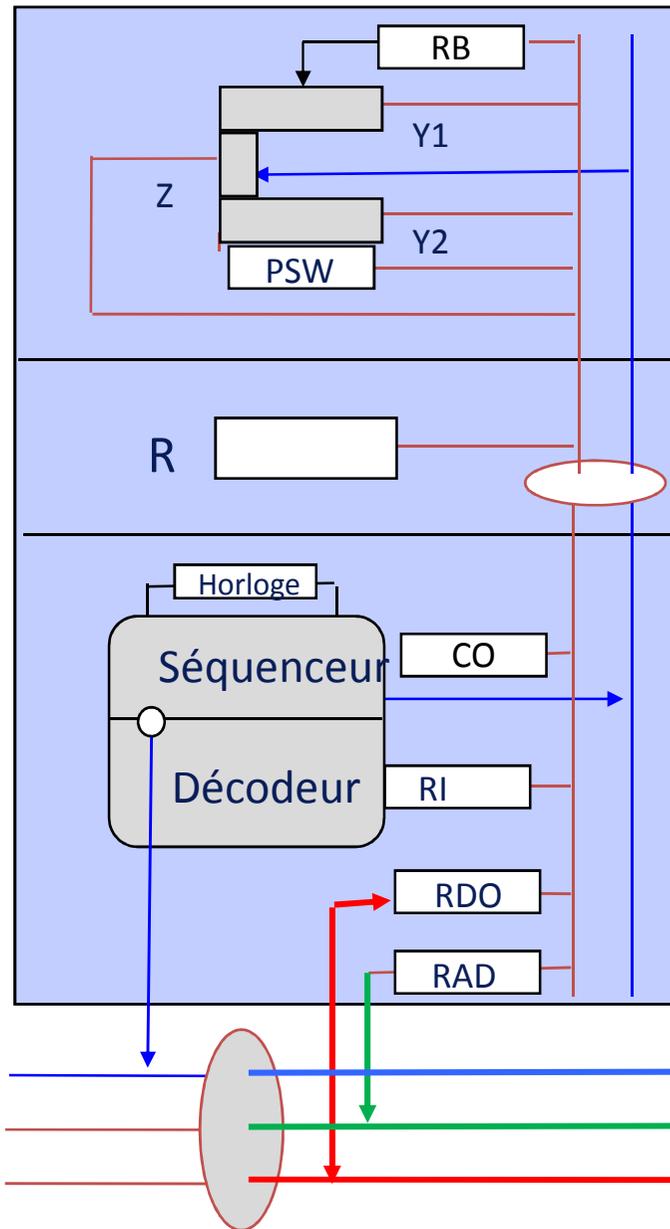
Entrée horloge
ou cristal



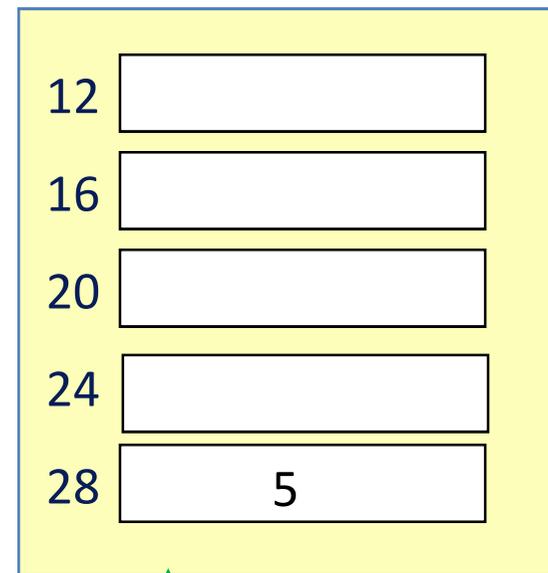
FONCTION D'EXECUTION
Fonctionnement du processeur : exécution des instructions machine



Liaison processeur – Mémoire centrale
Réaliser une lecture ou une écriture d'un mot mémoire



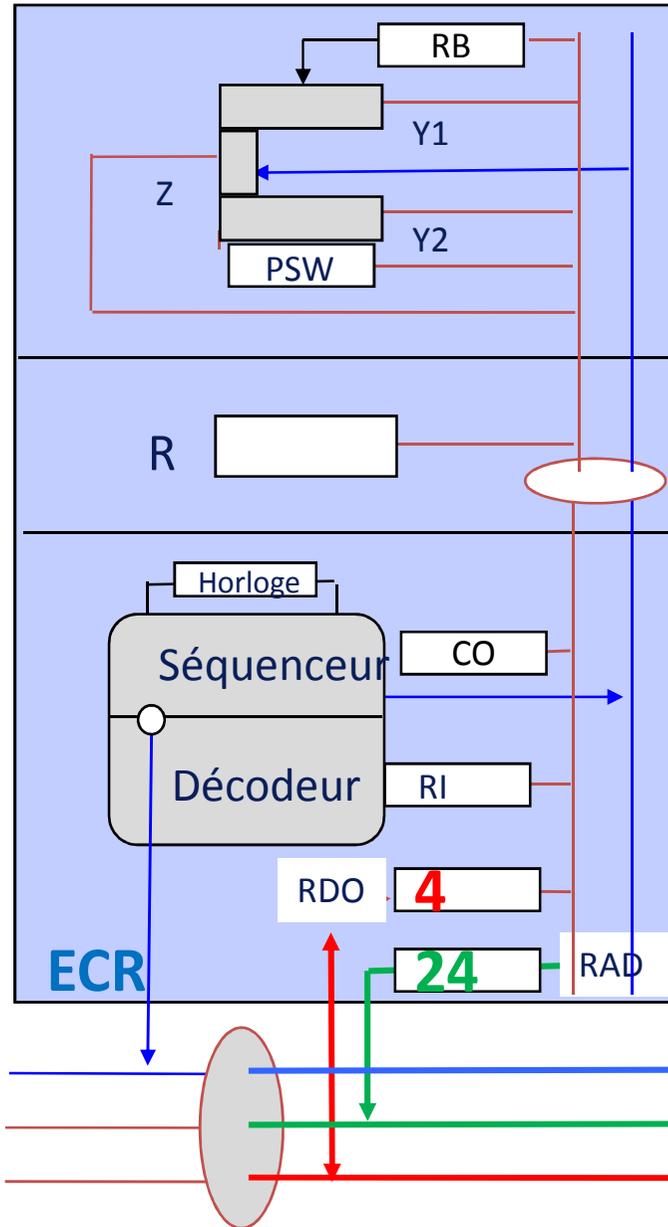
Le processeur est relié à la mémoire centrale par un bus.
 Le registre RAD interface le processeur avec le bus adresse
 Le registre RDO interface le processeur avec le bus de donnée
 Le séquenceur active la partie commande



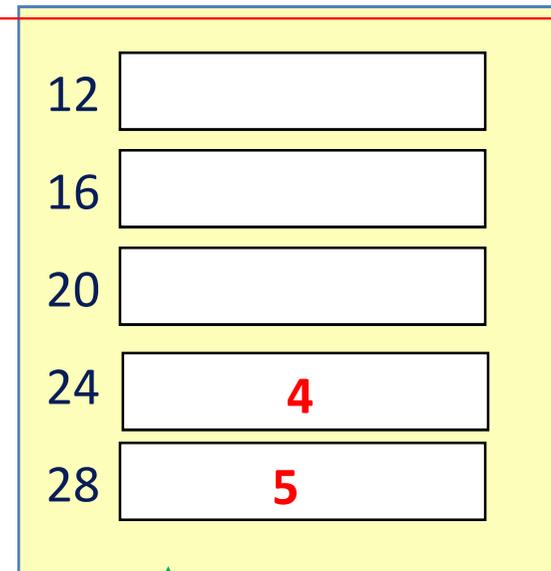
C
A
D

adresses
données

ECRITURE



- 1/ L'adresse du mot à lire est placée dans RAD
- 2/ La valeur 4 est placée dans RDO
- 3/ La commande « écriture » est activée
- 4/ L'adresse 28 est déposée sur le bus adresse, la valeur 4 est placée sur le bus de donnée, et sont présentées à la mémoire centrale
- 5/ 4 est écrit dans le du mot d'adresse 24



adresses
données

C
A
D

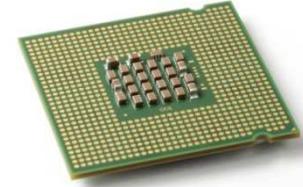


FONCTION D'EXECUTION
Fonctionnement du processeur : exécution des instructions machine



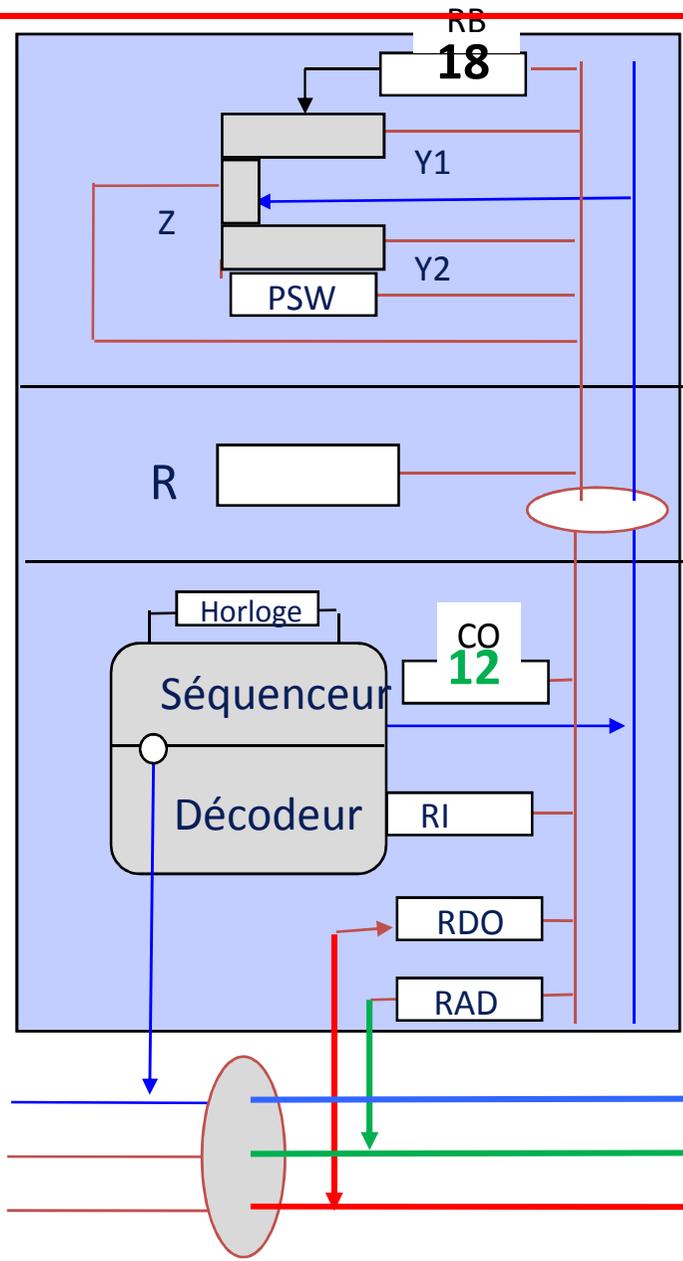
**EXECUTION D'UNE INSTRUCTION MACHINE : CHEMIN DE DONNEES
DU PROCESSEUR**

Exécution des instructions machine



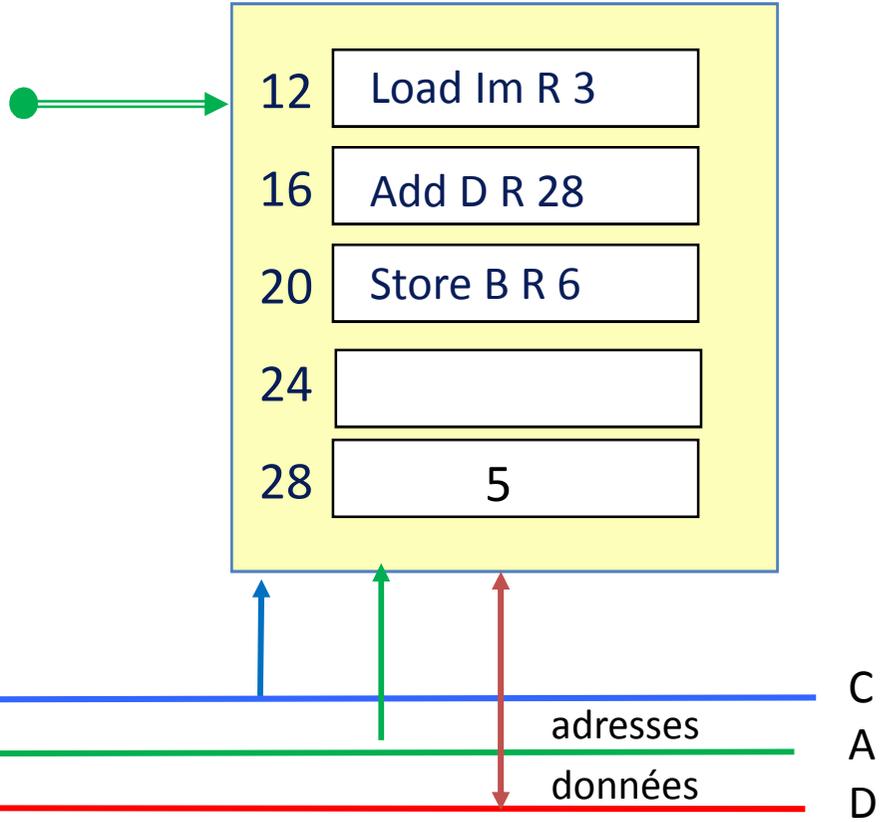
- Le programme composé d'instructions machine et de données a été chargé en mémoire centrale par un outil CHARGEUR
- Le compteur ordinal CO est chargé avec l'adresse en Mémoire centrale du mot contenant la première instruction du programme
- L'exécution du programme s'effectue instruction par instruction, sous le pilotage de l'unité de commande du processeur.
- Le traitement d'une instruction par le processeur se découpe en trois étapes :
 - FETCH : l'instruction est lue en mémoire centrale et copiée dans le registre RI du processeur
 - DECODAGE : l'instruction est reconnue par l'unité de décodage
 - EXECUTION : l'opération correspondant à l'instruction est réalisée

Exécution des instructions machine



Le programme composé d'instructions machine et de données a été chargé en mémoire centrale par un outil CHARGEUR

Le compteur ordinal CO est chargé avec l'adresse en Mémoire centrale du mot contenant la première instruction du programme



Exécution des instructions machine : les trois étapes Fetch / décodage/ exécution

Début

Lire la prochaine instruction à exécuter
depuis la mémoire et la charger
Registre instruction (RI)

Modifier le Compteur Ordinal pour qu'il pointe
sur la prochaine instruction à exécuter,

Fetch

Décoder l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger les données éventuelles dans les registres
internes,

Réaliser l'opération,

Exécution

Fin

Exécution des instructions machine : les trois étapes Fetch / décodage/ exécution

Début

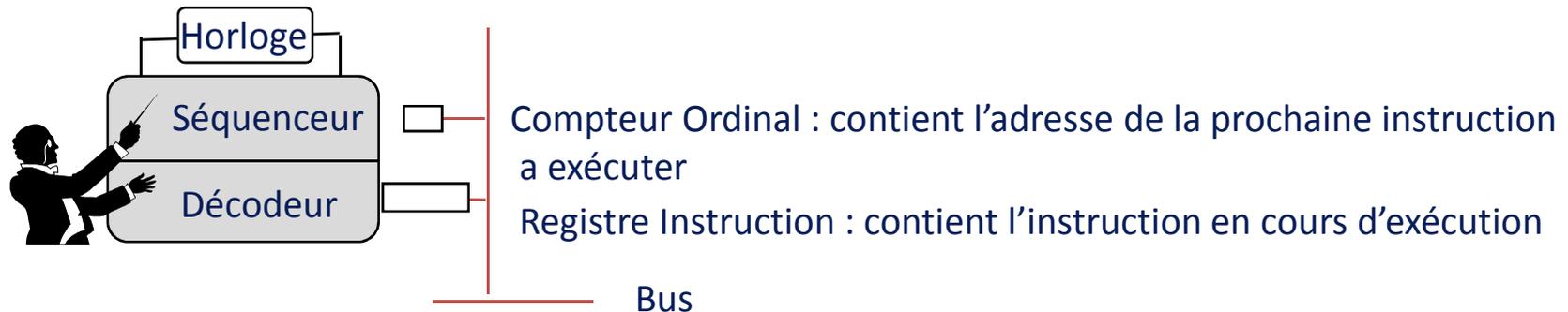
Lire

la prochaine instruction à exécuter
depuis la mémoire et la charger
Registre instruction (RI)

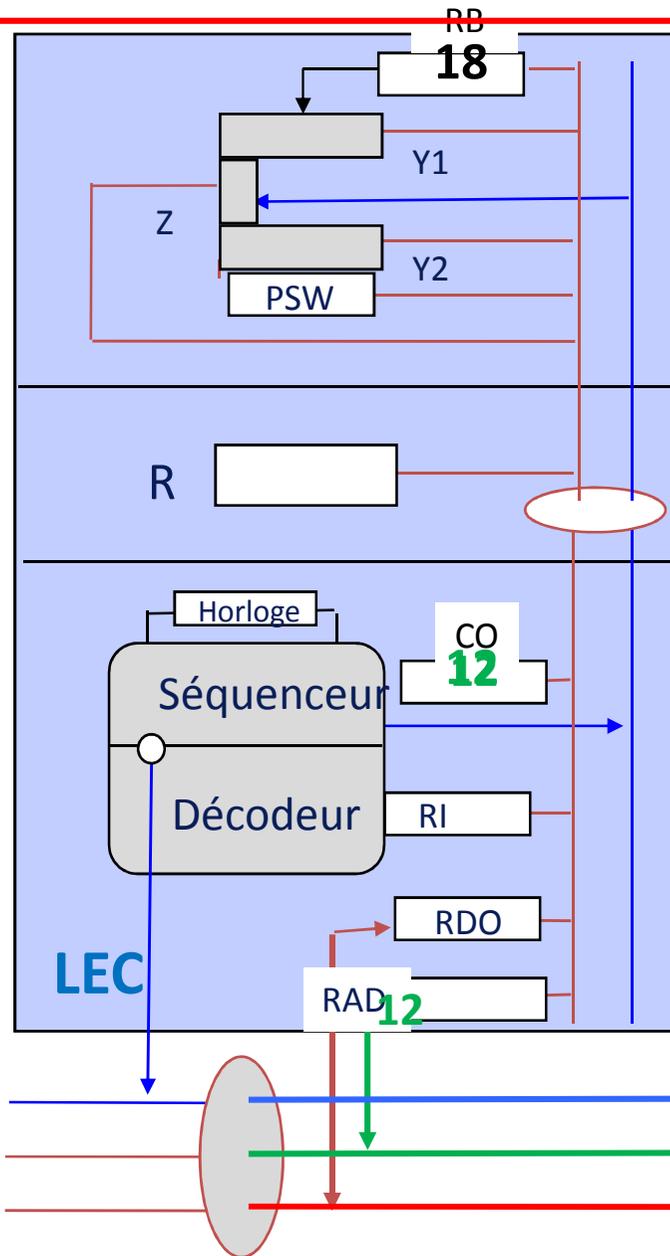
Fetch

Modifier

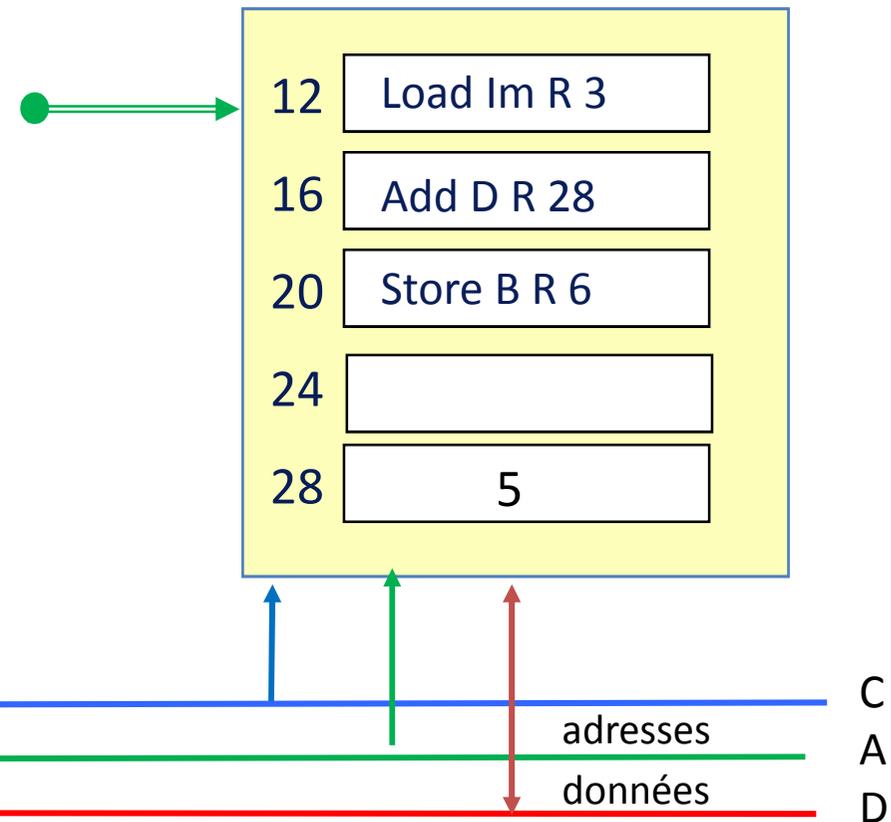
le Compteur Ordinal (CO) pour qu'il pointe
sur la prochaine instruction à exécuter,



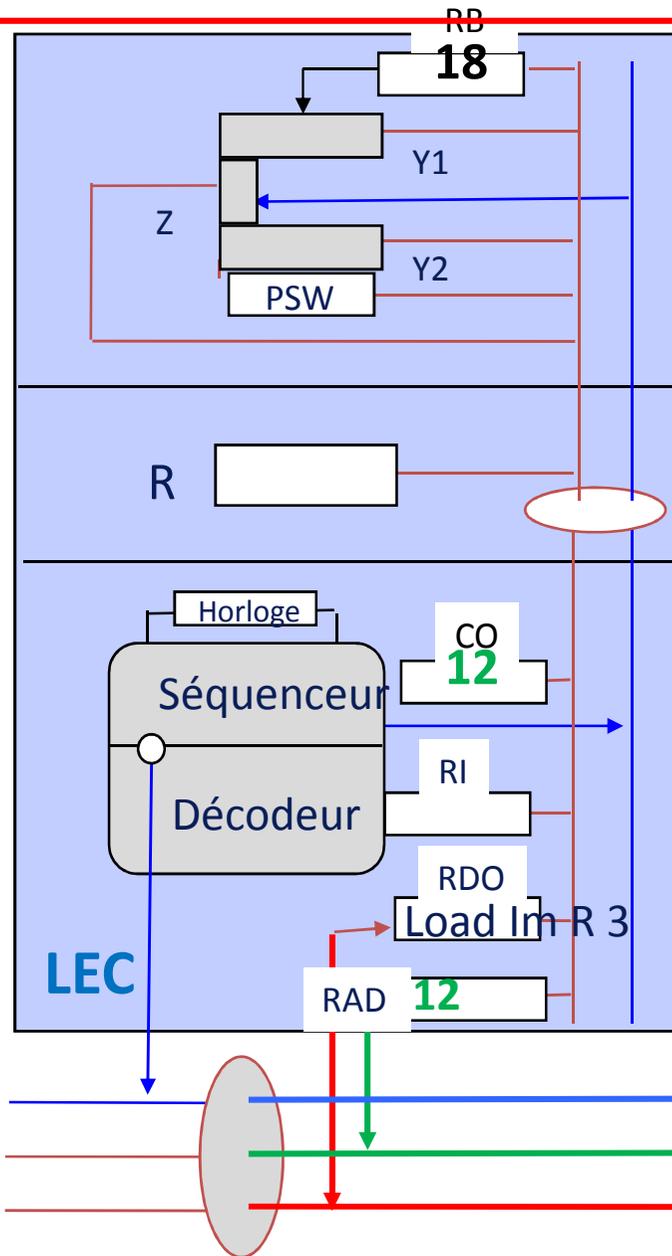
Load Im R 3 – 1/ Fetch



On lit le mot d'adresse 12 qui contient l'instruction;
 l'adresse 12 est dans le CO
 1/ CO → RAD
 2/ Lecture
 L'opération de lecture est réalisée; l'instruction
 placée dans le mot 12 est lue et copiée dans RDO
 3/ RDO → RI



Load Im R 3 – 1/ Fetch



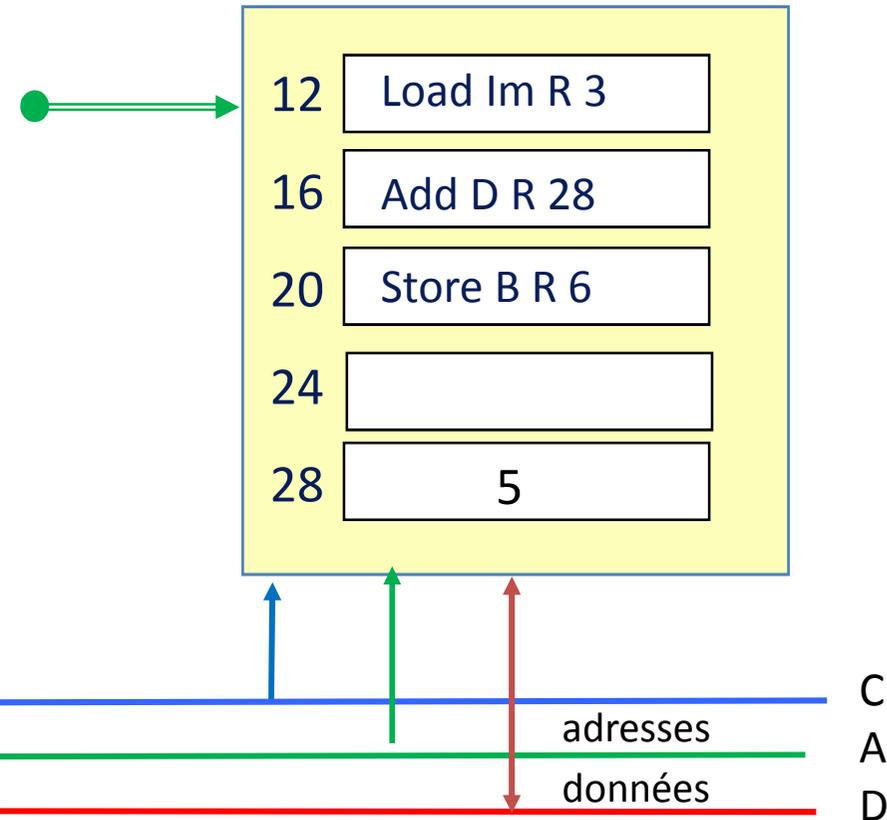
On lit le mot d'adresse 12 qui contient l'instruction;
l'adresse 12 est dans le CO

1/ CO → RAD

2/ Lecture

L'opération de lecture est réalisée; l'instruction placée dans le mot 12 est lue et copiée dans RDO

3/ RDO → RI



Exécution des instructions machine : les trois étapes Fetch / décodage/ exécution

Début

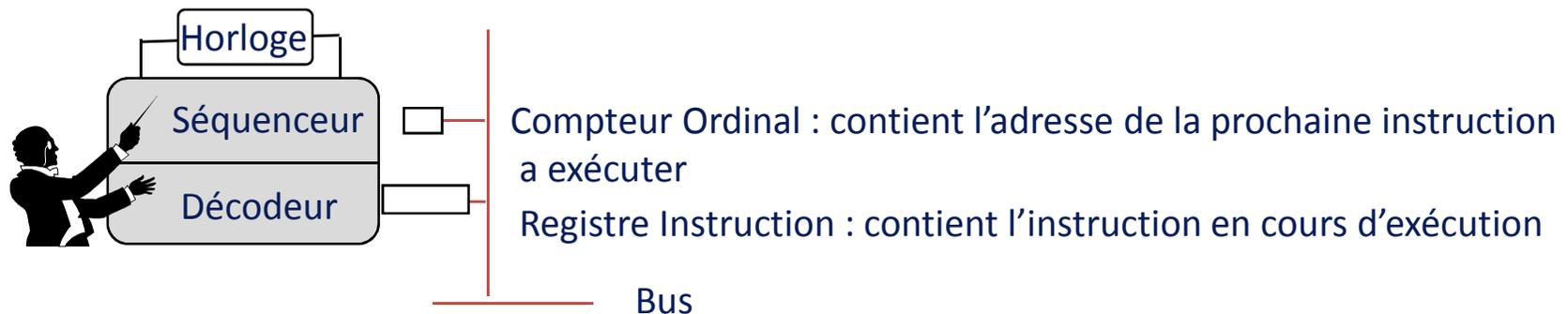
Lire

la prochaine instruction à exécuter
depuis la mémoire et la charger
Registre instruction (RI)

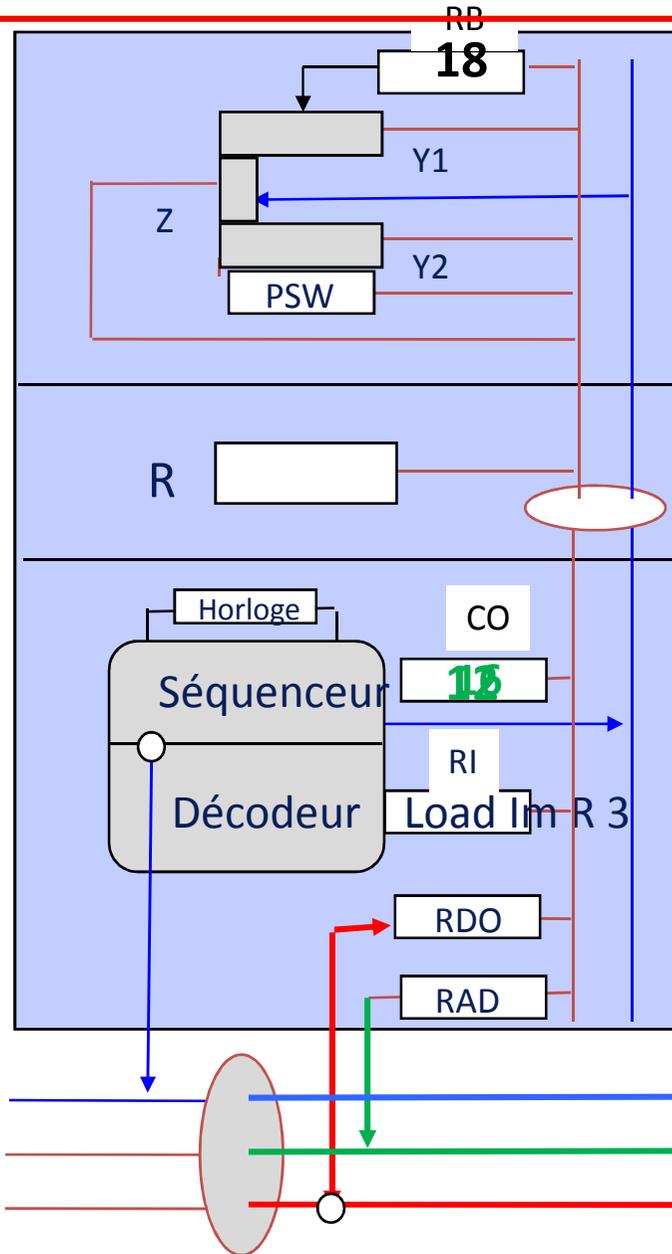
Fetch

Modifier

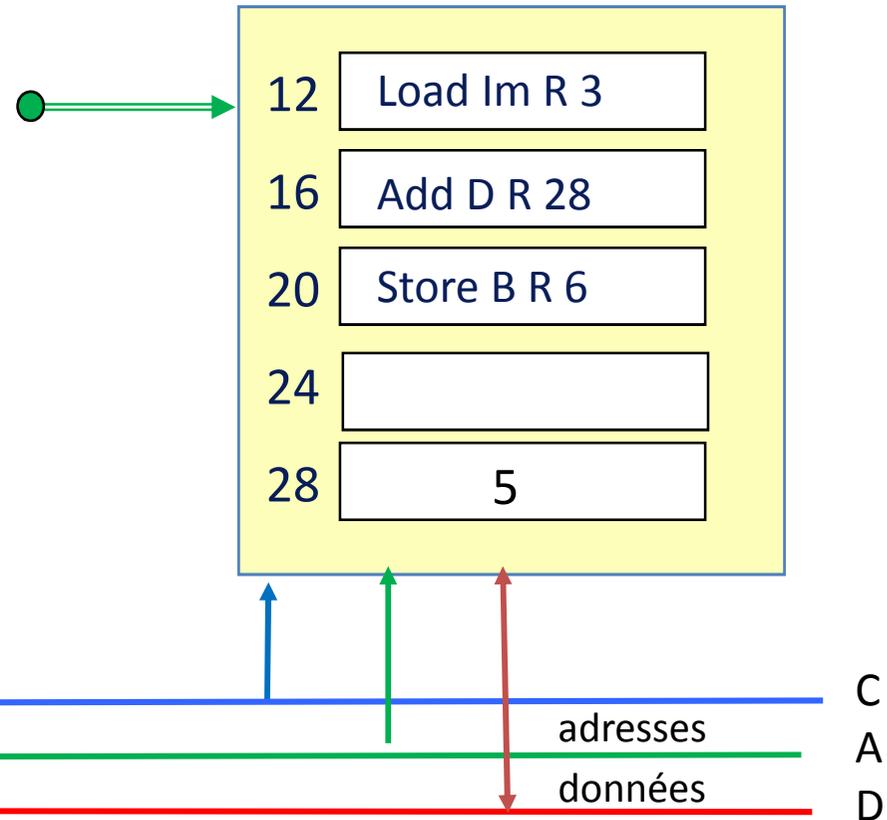
le Compteur Ordinal (CO) pour qu'il pointe
sur la prochaine instruction à exécuter,



Load Im R 3 – 1/ Fetch



Modifier le Compteur Ordinal (CO) pour qu'il pointe sur la prochaine instruction à exécuter.
Le Co contient toujours l'adresse de la prochaine instruction à exécuter.



Exécution des instructions machine : les trois étapes Fetch / décodage/ exécution

Début

Lire

la prochaine instruction à exécuter
depuis la mémoire et la charger
Registre instruction (RI)

Modifier

le Compteur Ordinal pour qu'il pointe
sur la prochaine instruction à exécuter,

Fetch

CO → RAD

Lecture

RDO → RI

Incrémentation CO

Exécution des instructions machine : les trois étapes
Fetch / décodage/ **exécution**

Début

Décoder l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger les données éventuelles dans les registres
internes,
Réaliser l'instruction,

Exécution

Fin

LOAD Im R 3 : l'adressage est **un mode immédiat**. Il n'y a pas d'opérandes en mémoire centrale.

Exécution des instructions machine : les trois étapes
Fetch / décodage/ **exécution**

Début

Décoder

l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger

les données éventuelles dans les
registres internes,

Réaliser

l'instruction,

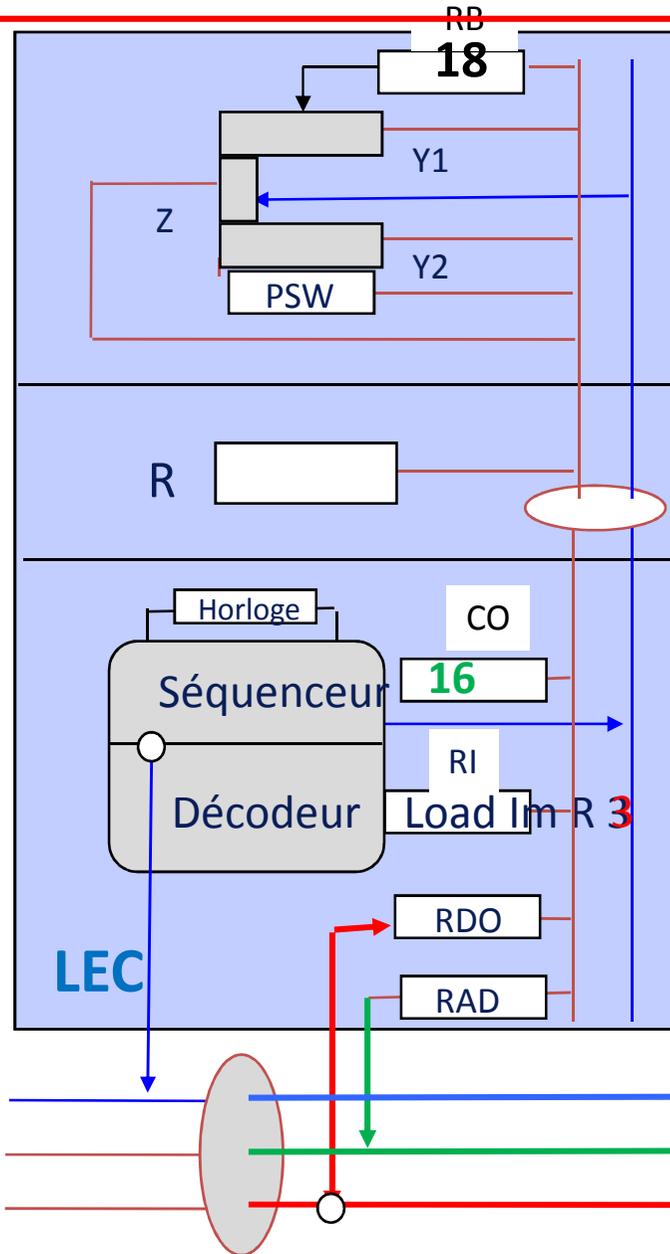
Exécution

Fin

LOAD Im R 3 : l'opération est un chargement de registre.
La valeur 3, opérande immédiat, est placée dans le registre R.

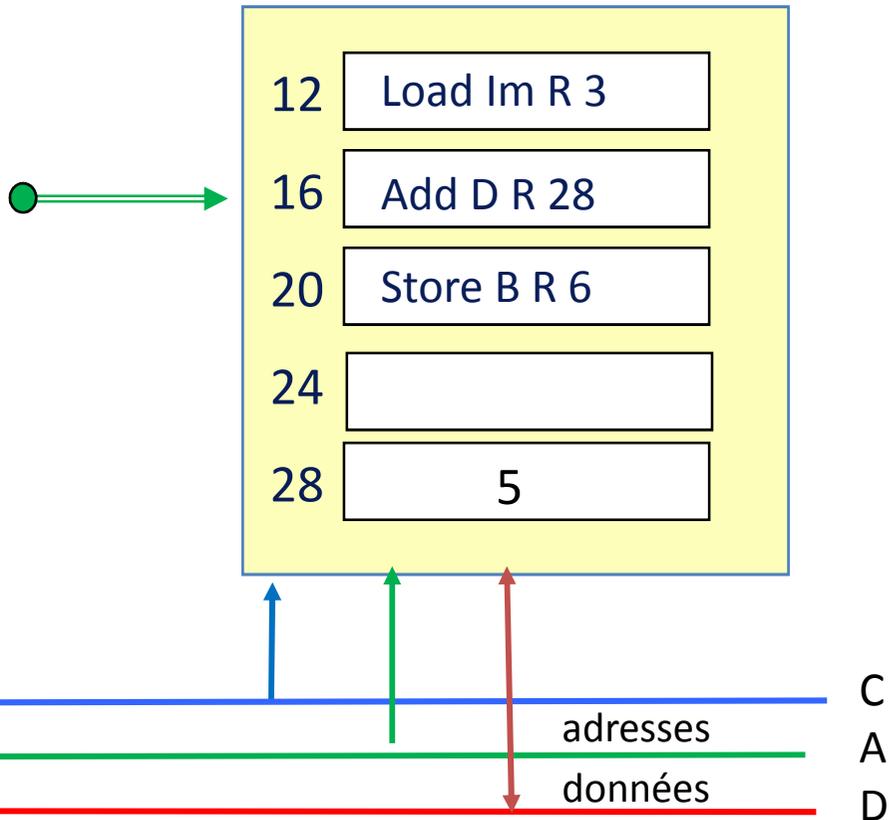
$R \leftarrow 3$

Load Im R 3 – 3/ réaliser



LOAD Im R 3 : l'opération est un chargement de registre.
 La valeur 3, opérande immédiat, est placée dans le registre R.

R ← 3



Exécution des instructions machine : les trois étapes
Fetch / décodage/ exécution
LOAD Im R 3

Début

Lire

la prochaine instruction à exécuter
depuis la mémoire et la charger
Registre instruction (RI)

Fetch
CO → RAD
LEC
RDO → RI
INCO

Modifier

le Compteur Ordinal pour qu'il pointe
sur la prochaine instruction à exécuter,

Décoder

l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger

les données éventuelles dans les registres
internes,

Exécution

Réaliser

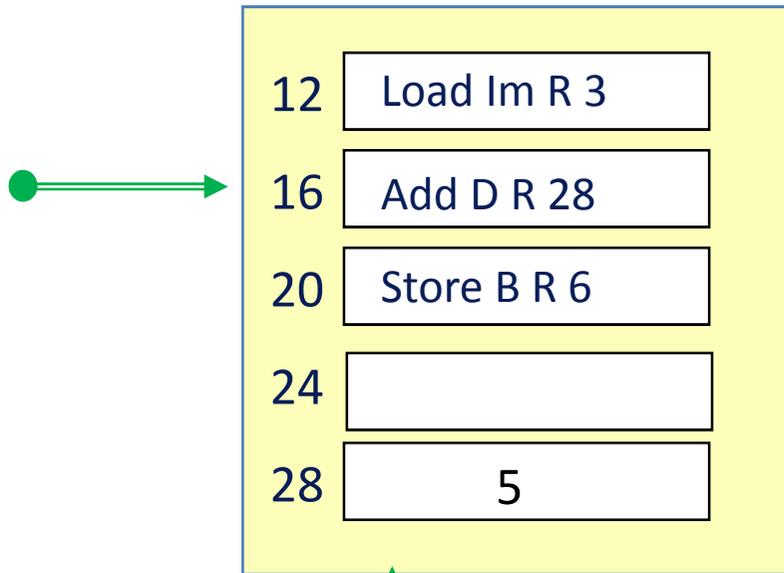
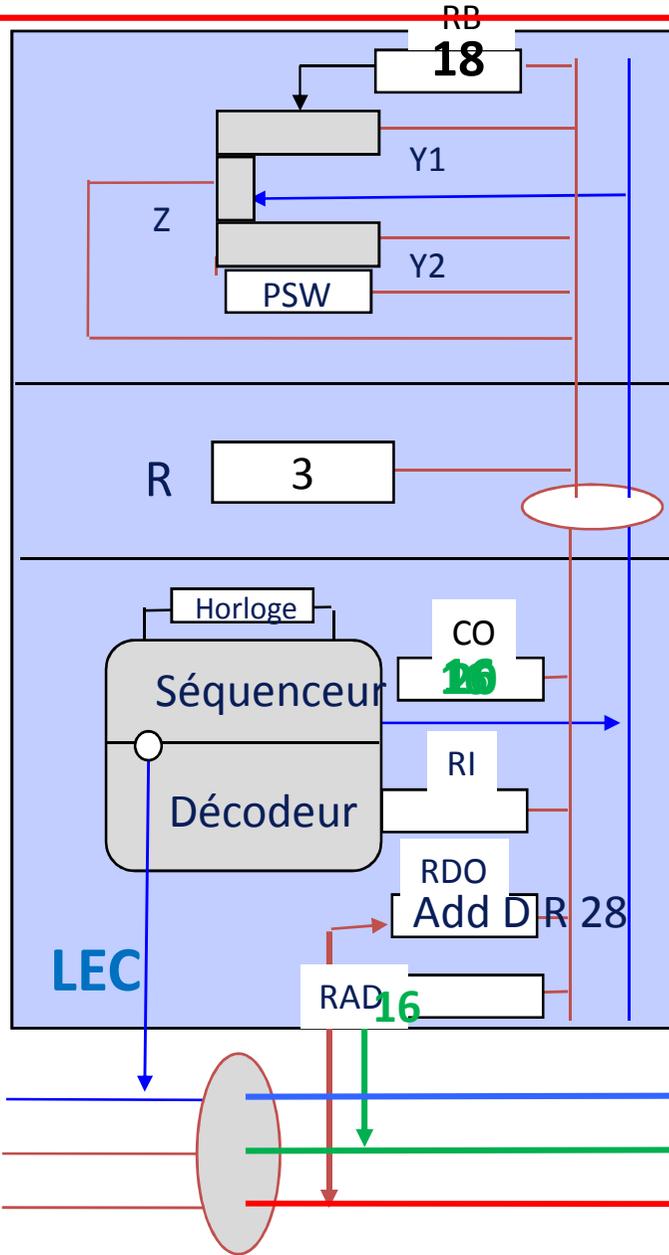
l'opération,

3 → RI

Fin

ADD D R 28 – 1/ Fetch

CO → RAD
 LEC
 RDO → RI
 INCO



C
 A
 D

Exécution des instructions machine : les trois étapes Fetch / décodage/ **exécution**

Début

Décoder l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

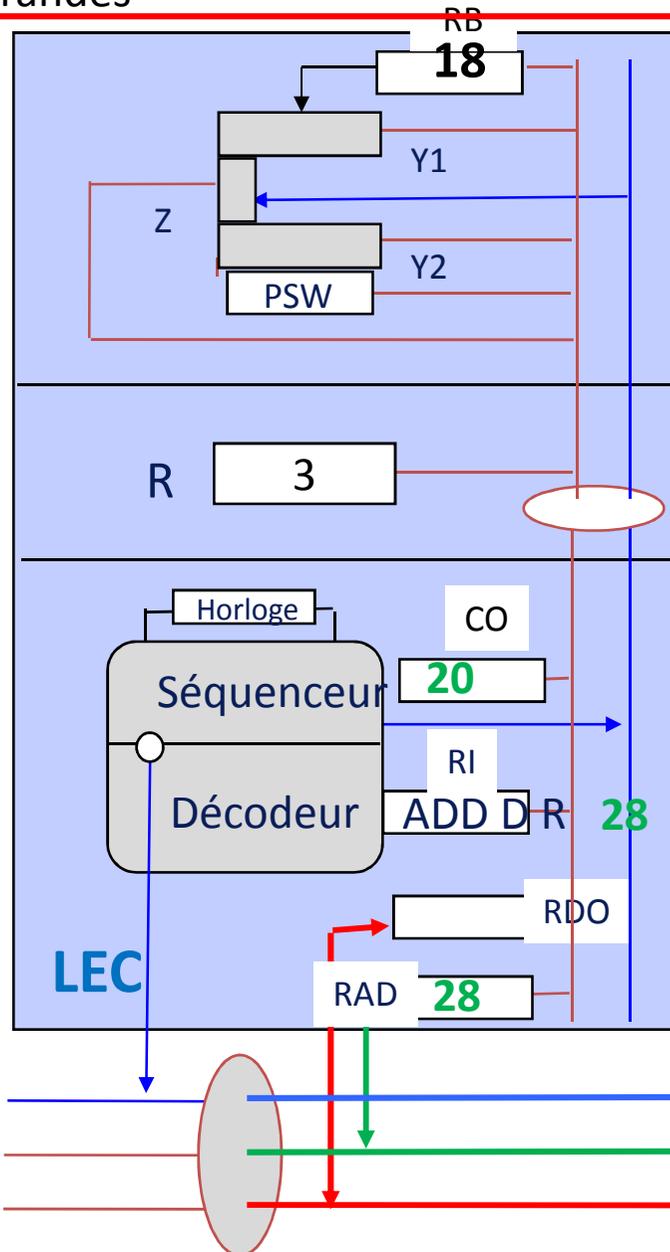
Charger les données éventuelles dans les registres
internes,
Réaliser l'instruction,

Exécution

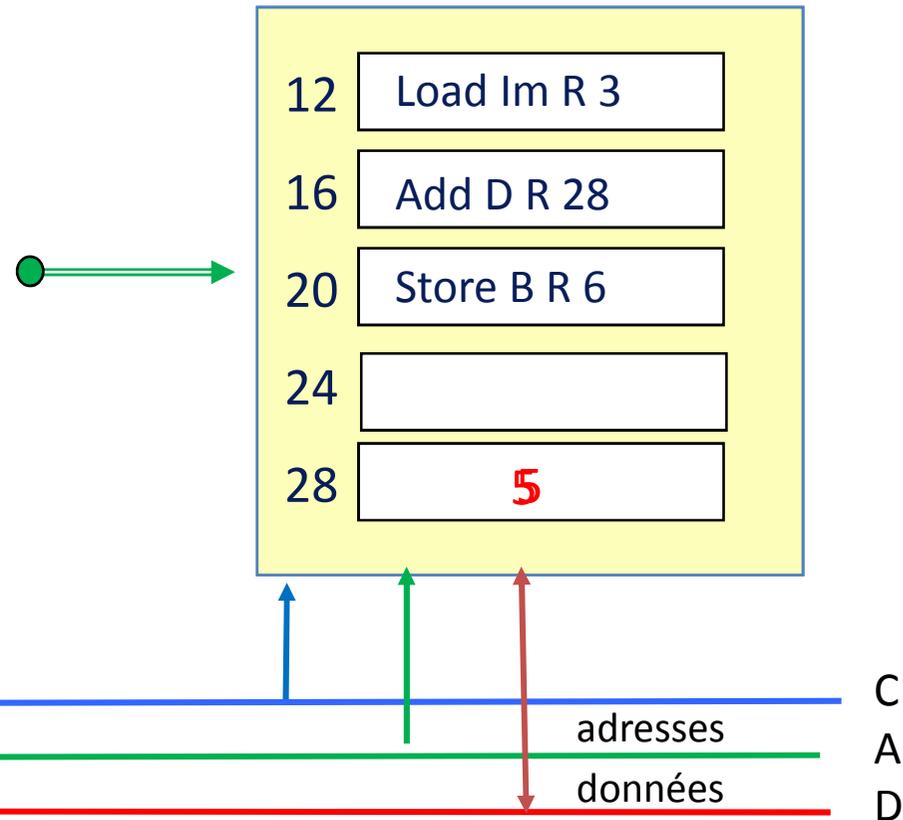
Fin

Add D R 28 : l'adressage est **un mode direct**. Un premier opérande est le contenu de R. Le deuxième opérande est un mot mémoire d'adresse 28 : ramener cet opérande au niveau du CPU nécessite **une opération de lecture en MC à l'adresse 28**.

Add D R 28 – 2/ rechercher les opérandes



Add D R 28 : l'adressage est **un mode direct**.
 Le deuxième opérande est un mot mémoire d'adresse 28 : ramener cet opérande au niveau du CPU nécessite **une opération de lecture en MC à l'adresse 28**
 1/ 28 → RAD puis LEC



Exécution des instructions machine : les trois étapes Fetch / décodage/ **exécution**

Début

Décoder

l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger

les données éventuelles dans les
registres internes,

Réaliser

l'instruction,

Exécution

Fin

Add D R 28 : l'opération est une addition : il faut amener les deux opérandes à l'UAL et activer le circuit d'addition. Puis stocker le résultat dans R.

- Premier opérande dans R (3)
- Deuxième opérande dans RDO (5)

Exécution des instructions machine : les trois étapes
Fetch / décodage/ exécution
ADD D R 28

Début

Lire

la prochaine instruction à exécuter
depuis la mémoire et la charger
Registre instruction (RI)

Fetch
CO → RAD
LEC
RDO → RI
INCO

Modifier

le Compteur Ordinal pour qu'il pointe
sur la prochaine instruction à exécuter,

Décoder

l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger

les données éventuelles dans les registres
internes,

Exécution
28 → RAD
LEC

Réaliser

l'opération,

R → Y1
RDO → Y2

ADD

Z → R

Fin

Exécution des instructions machine : les trois étapes
Fetch / décodage/ **exécution**
STORE B R 6

Début

Décoder l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

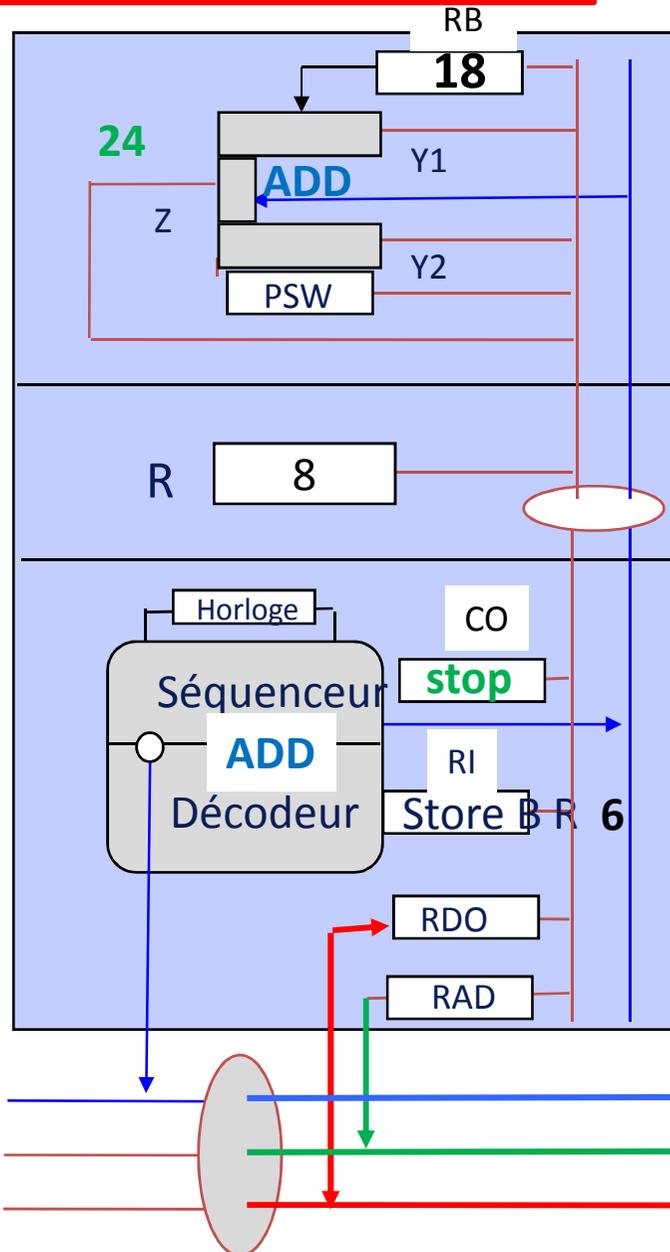
Charger les données éventuelles dans les registres internes,
Réaliser l'instruction,

Exécution

Fin

Store B R 6 : l'adressage est **un mode basé**. On écrit le contenu de R dans le mot mémoire d'adresse $C = (RB) + 6$

STORE B R 6- 3/ Réalisation



On écrit le contenu de R
dans le mot mémoire d'adresse $C = (RB) + 6$

1/ Calcul de $(RB) + 6$

$RB \rightarrow Y1$

$6 \rightarrow Y2$

ADD

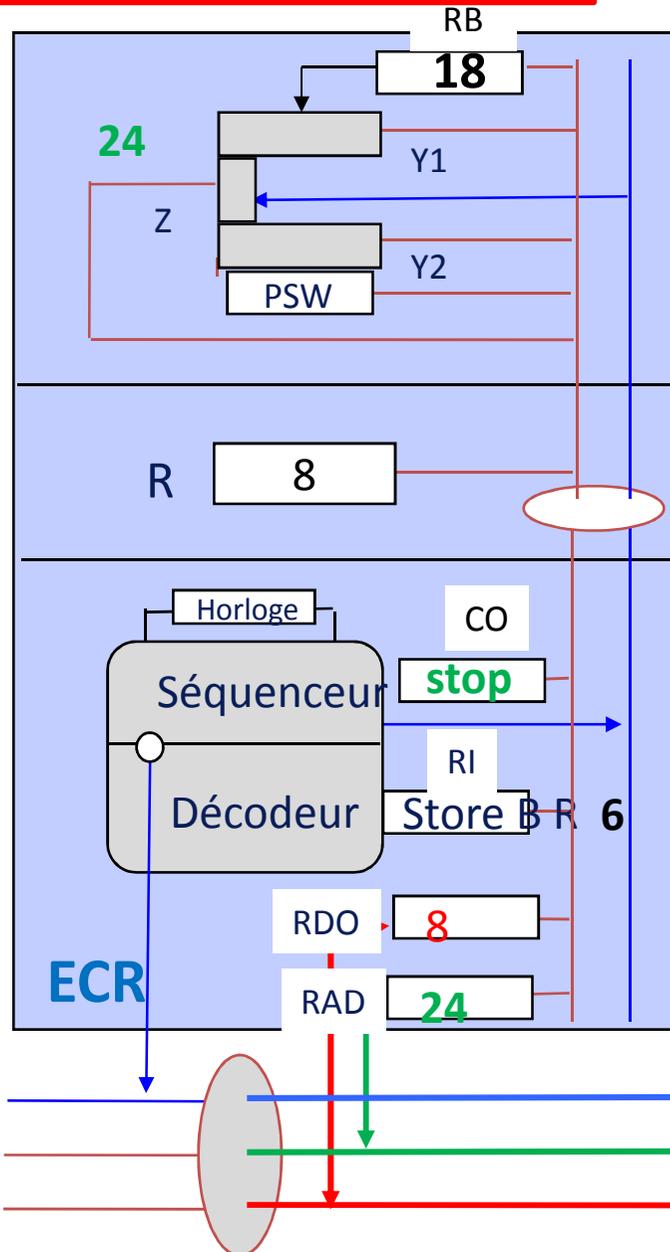
La sortie Z contient l'adresse d'écriture



adresses
données

C
A
D

STORE B R 6- 3/ Réalisation



On écrit le contenu de R
 dans le mot mémoire d'adresse $C = (RB) + 6$
 2/ Ecriture du registre R à l'adresse 24
 $Z \rightarrow RAD$
 $R \rightarrow RDO$
 ECR



Exécution des instructions machine : les trois étapes
 Fetch / décodage/ exécution
 STORE B R 6

Début

Lire

la prochaine instruction à exécuter
 depuis la mémoire et la charger
 Registre instruction (RI)

Fetch
 CO → RAD
 LEC
 RDO → RI
 INCO

Modifier

le Compteur Ordinal pour qu'il pointe
 sur la prochaine instruction à exécuter,

Décoder

l'instruction qui vient d'être chargée,

Décodage

Charger

les données éventuelles dans les registres
 internes,

Exécution

Réaliser

l'opération,

RB → Y1
 6 → Y2
 ADD
 Z → RAD
 R → RDO
 ECR

Fin



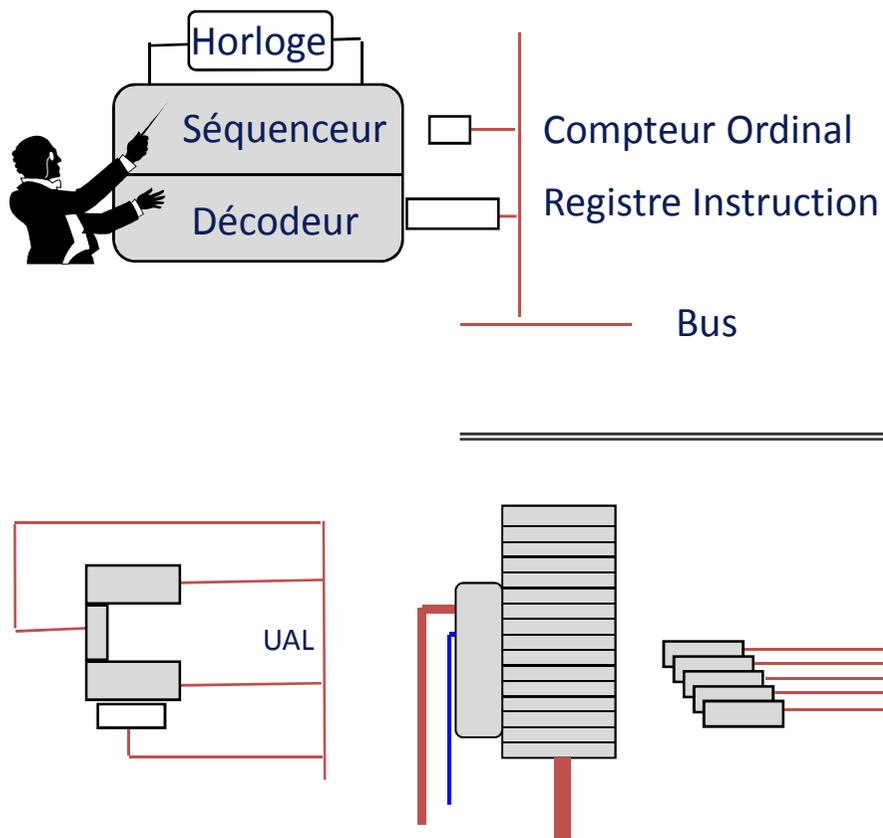
Fonctionnement du processeur : exécution des instructions machine



**EXECUTION D'UNE INSTRUCTION MACHINE : LES
MICROCOMMANDES DU PROCESSEUR**

Exécution d'une instruction machine : les micro-commandes du processeur

L'unité de commande (séquenceur) génère, en fonction des tops horloge, des micro-commandes pour piloter les registres, l'Ual et la mémoire centrale



L' unité de commande :

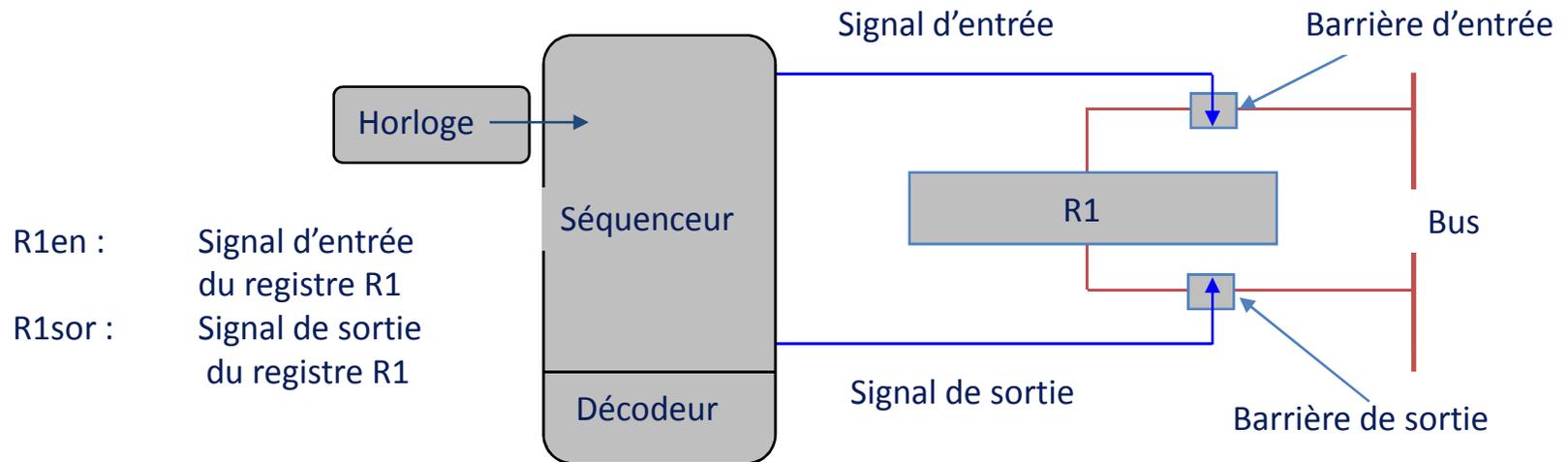
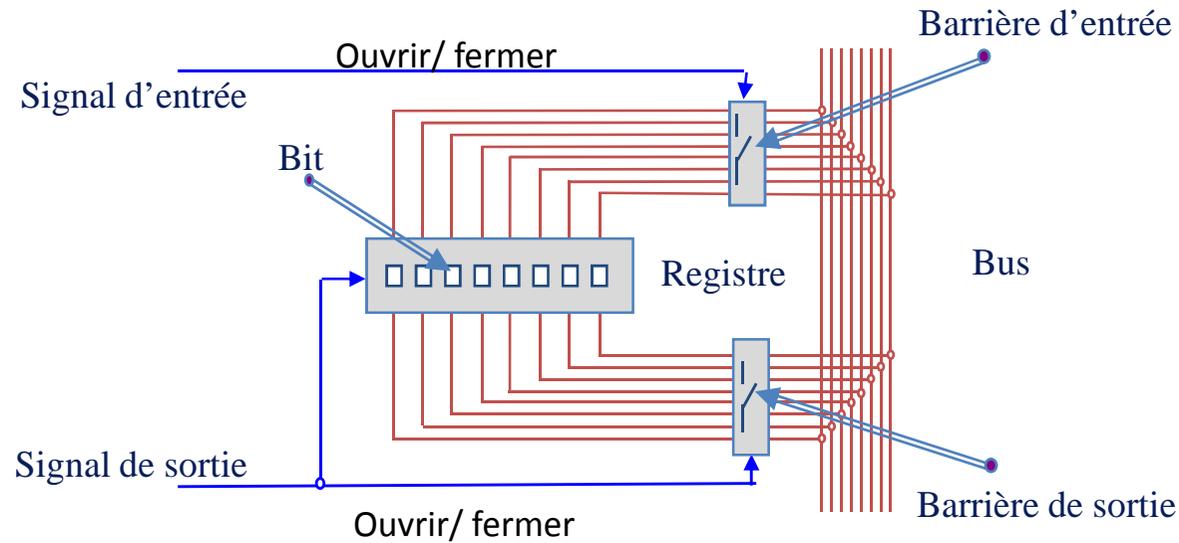
- Charger une instruction : **fetch**
- Décoder l'instruction : **décodage**
- Exécuter l'instruction: **exécution**

Micro commandes

Activer une opération sur les opérandes
Activer une opération sur la mémoire
Ouvrir / Fermer les registres

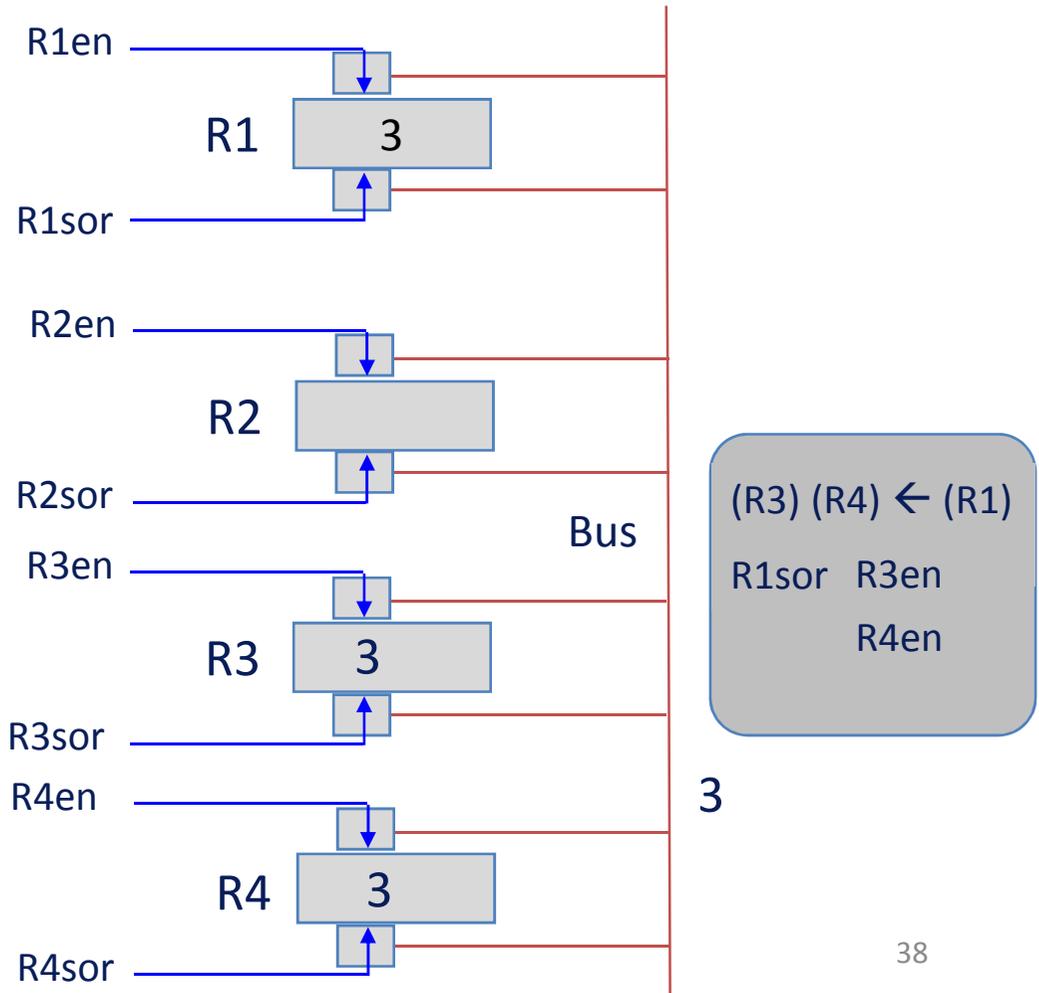
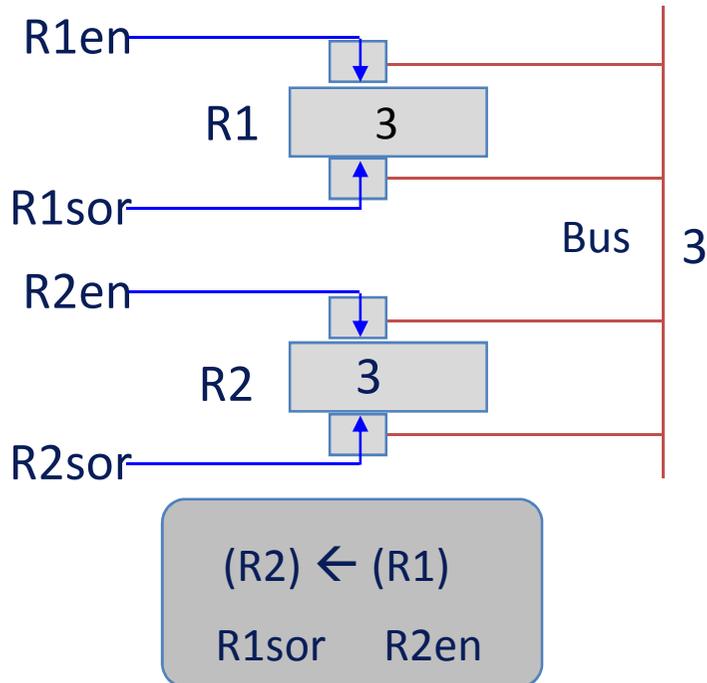
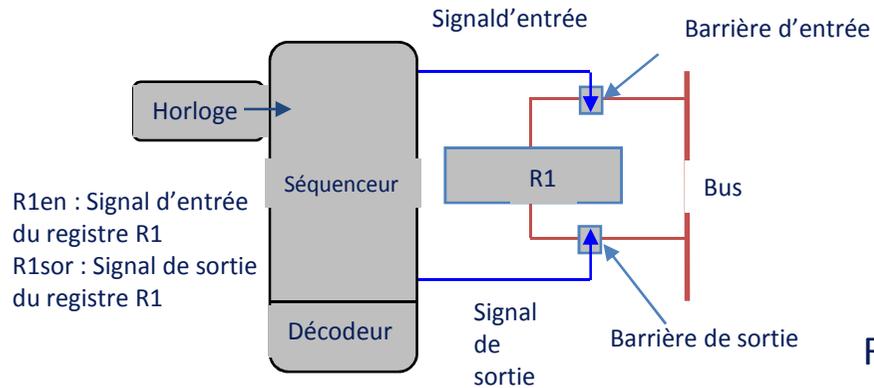
Exécution d'une instruction machine : les micro-commandes du processeur

Registre (principe de fonctionnement)



Exécution d'une instruction machine : les micro-commandes du processeur

Registre (principe de fonctionnement)



Exécution d'une instruction machine : les micro-commandes du processeur

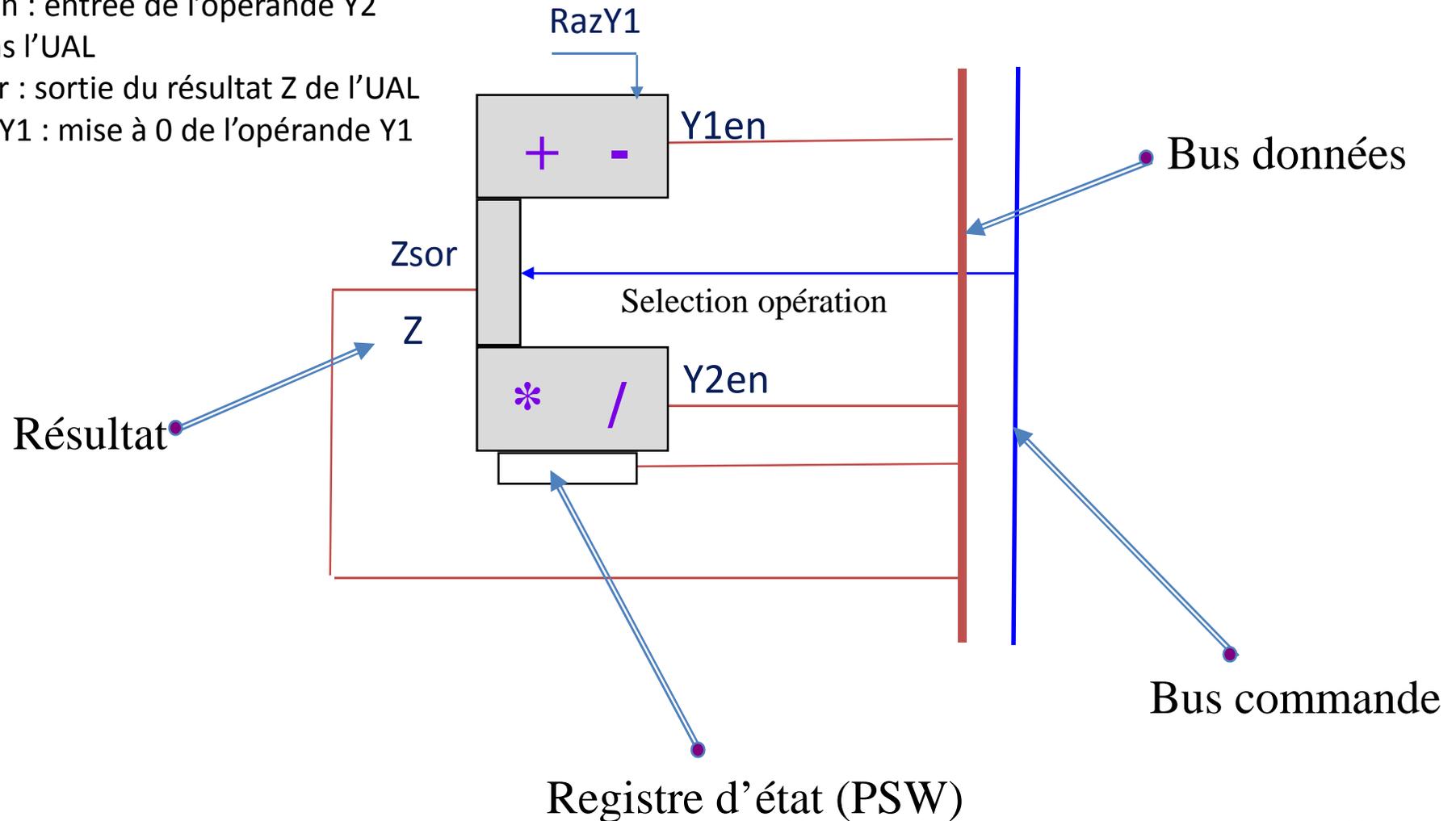
UAL (principe de fonctionnement)

Y1en : entrée de l'opérande Y1
dans l'UAL

Y2en : entrée de l'opérande Y2
dans l'UAL

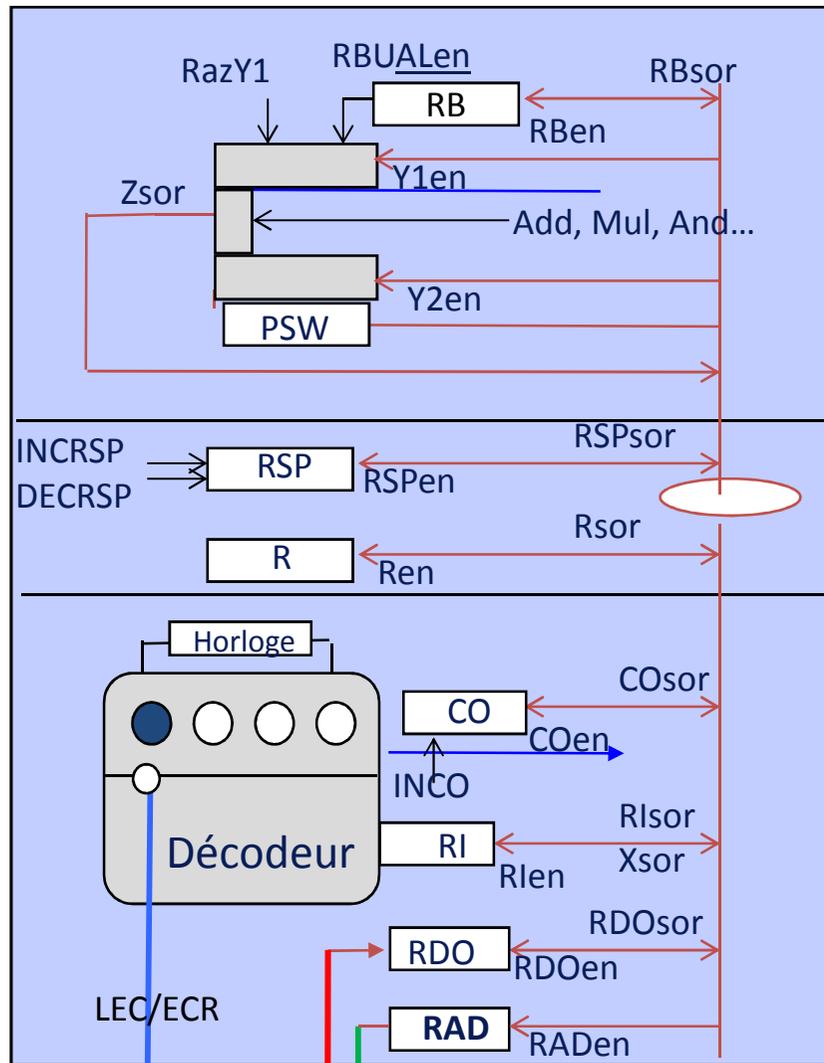
Zsor : sortie du résultat Z de l'UAL

RazY1 : mise à 0 de l'opérande Y1



Registre d'état (PSW)

Joëlle Delacroix - NFA004



Microcommandes

| | |
|-----------------------------------|----------------------------------------------------------------------------|
| RADen | Entrée dans RAD |
| RDOen, RDOsor | Entrée dans RDO, Sortie de RDO |
| Rlen RIsor, Xsor | Entrée dans RI, Sortie de RI Sortie partie basse (X) de RI |
| COen, COsor INCO | Entrée dans CO, Sortie de CO Incrémentation du CO |
| Ren, Rsor | Entrée dans R, Sortie de R |
| RSPen, RSPsor INCRSP DECRSP | Entrée dans RSP, Sortie de RSP Incrémentation RSP Décrémentation RSP |
| Y1en, Y2en | Entrée Opérandes Y1, Y2 dans UAL |
| Zsor | Sortie du résultat Z de l'UAL |
| RBen, RBSor RBUALen | Entrée dans RB, Sortie de RB Entrée de RB dans UAL |
| RazY1 | Mise à 0 de l'opérande Y1 |
| LEC/ECR | Lecture/écriture vers MC |
| Add, And, Mul, Or, Xor | Opération sur UAL |

adresses

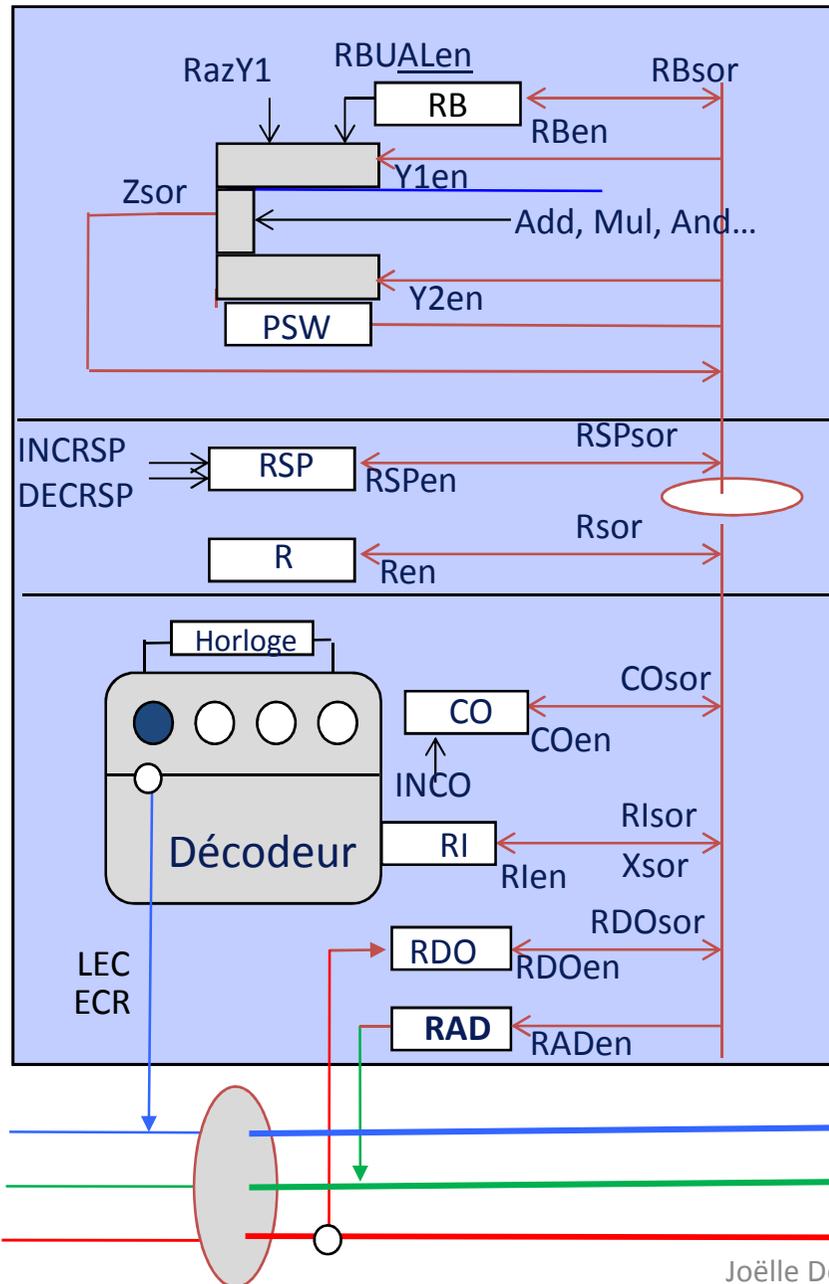
données

C

A

D

Microcommandes



| | | |
|----------------------|------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------|
| LOAD Im R 3 Fetch | Co → RAD lecture RDO → RI Incrément CO | COsor, RADen LEC RDOsor, Rlen INCO |
| Exécution | X (3) → R | Xsor, Ren |
| ADD D R 28 Fetch | Co → RAD lecture RDO → RI Incrément CO | COsor, RADen LEC RDOsor, Rlen INCO |
| Exécution | X → RAD lecture RDO → Y1 R → Y2 Addition Z → R | Xsor, RADen LEC RDOsor, Y1en Rsor, Y2en Add Zsor, Ren |
| STORE B R 6 Fetch | Co → RAD lecture RDO → RI Incrément CO | COsor, RADen LEC RDOsor, Rlen INCO |
| Exécution | X → Y2 RB → UAL Addition Z → RAD R → RDO Ecriture | Xsor, Y2en RBUALen Add Zsor, RADen Rsor, RDOen ECR |

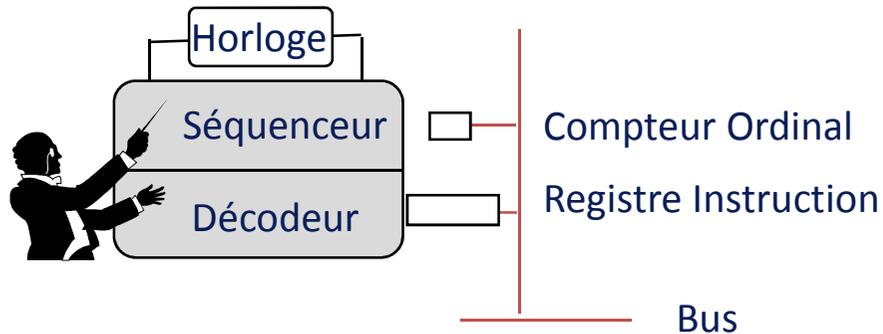


Fonctionnement du processeur : exécution des instructions machine



**EXECUTION D'UNE INSTRUCTION MACHINE :
LE CADENCEMENT DE L'HORLOGE MICROPROGRAMMATION, SEQUENCEUR**

Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions



L'activation des micro-commandes composant une instruction machine s'effectue au rythme de l'horloge du processeur

➤ A chaque top horloge, le séquenceur active un sous-ensemble de micro-commandes composant une instruction

Processeur F (horloge) = 2 GHz ; P top horloge = 0,5 ns = durée du cycle processeur

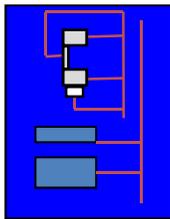
| | | | |
|----------------------|--------------------------|----------------------|---------------|
| LOAD Im R 3 Fetch | Co → RAD lecture | COsor, RAD en LEC | TOP horloge 1 |
| | RDO → RI Incrément CO | RDOsor, Rlen INCO | TOP horloge 2 |
| Exécution | X (3) → R | Xsor, Ren | TOP horloge 3 |

Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions



Le concepteur de processeur

Définit l'architecture de son processeur



Définit le jeu d'instructions du processeur

32 bits



Choisit des conventions de représentations des nombres, caractères

Complément à 2, ASCII, IEEE754

Construit le circuit séquenceur

Il programme l'activation des micro-commandes en fonction des tops horloge.

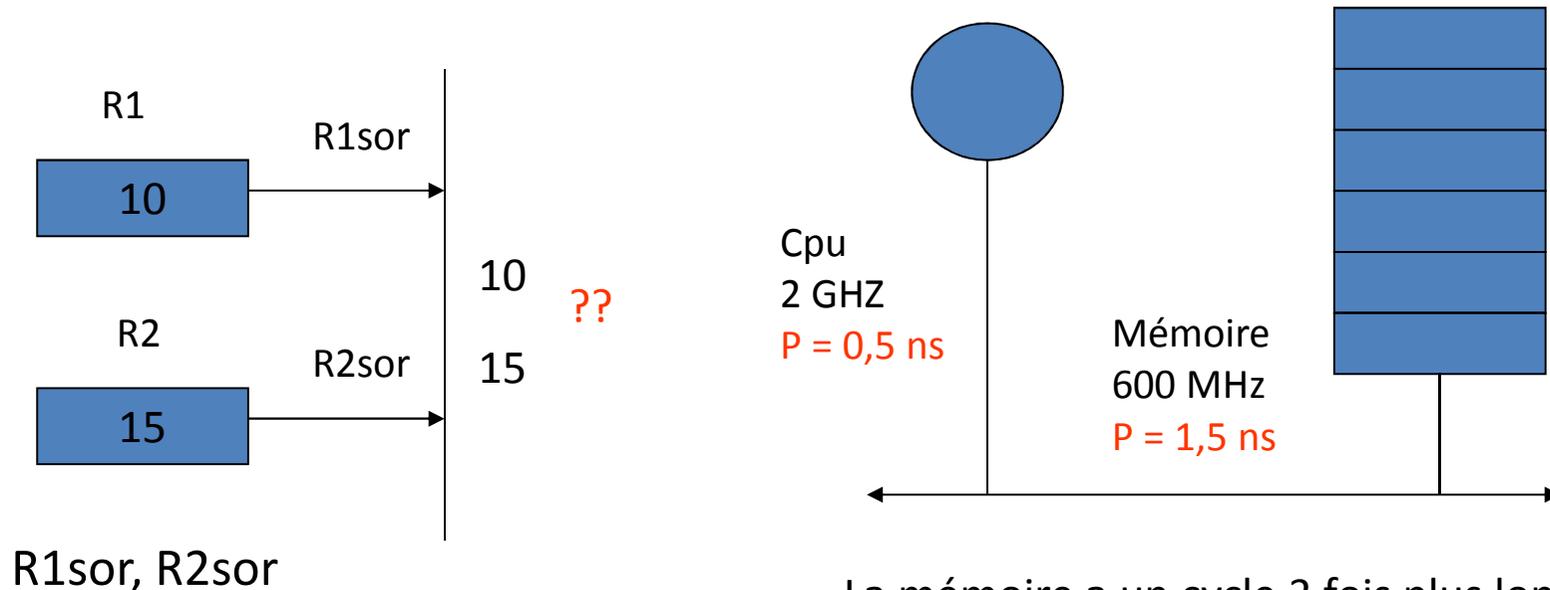
Il cherche à **minimiser le temps d'exécution de chaque instruction**, donc le nombre de tops horloge nécessaire pour exécuter chaque instruction



Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions

Le concepteur du processeur programme l'activation des micro-commandes en fonction des tops horloge.

Il cherche à **minimiser le temps d'exécution de chaque instruction**, donc le nombre de tops horloge nécessaire pour exécuter chaque instruction



Deux registres ne peuvent ouvrir leur porte de sortie sur un même cycle

La mémoire a un cycle 3 fois plus long que celui du processeur : le processeur attend la mémoire centrale durant deux cycles processeur

| | | | |
|------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| <p>LOAD Im R 3 Fetch</p> <p>Exécution</p> | <p>Co → RAD lecture RDO → RI Incrément CO X (3) → R</p> | <p>μ1 : COsor, RADen, LEC μ2 : RDOsor, Rlen, INCO μ3 : Xsor, Ren</p> | <p>1 cycle Attente mémoire (2 cycles) 1 cycle 1 cycle 5 cycles</p> |
| <p>ADD D R 28 Fetch</p> <p>Exécution</p> | <p>Co → RAD lecture RDO → RI Incrément CO X → RAD lecture RDO → Y1 R → Y2 Addition Z → R</p> | <p>μ1 : COsor, RADen, LEC μ2 : RDOsor, Rlen, INCO μ3 : Xsor, RADen, LEC μ4 : RDOsor, Y1en μ5 : Rsor, Y2en, Add μ6 : Zsor, Ren</p> | <p>1 cycle Attente mémoire (2 cycles) 1 cycle 1 cycle Attente mémoire (2 cycles) 1 cycle 1 cycle 1 cycle 10 cycles</p> |
| <p>STORE B R 6 Fetch</p> <p>Exécution</p> | <p>Co → RAD lecture RDO → RI Incrément CO X → Y2 RB → UAL Addition Z → RAD R → RDO Ecriture</p> | <p>μ1 : COsor, RADen, LEC μ2 : RDOsor, Rlen, INCO μ3 : Xsor, Y2en, RBUALen, Add μ4 : Zsor, RADen μ5 : Rsor, RDOen, ECR</p> | <p>1 cycle Attente mémoire (2 cycles) 1 cycle 1 cycle 1 cycle 1 cycle Attente mémoire (2 cycles) 9 cycles</p> |

Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions

Niveaux de programmation

```

fonction perimetre (a, b : in integer) return
integer is
begin
    perimetre := (2 * a) + (2 * b);
end;
    
```

Programme en langage de haut niveau
instructions de haut niveau



Compilateur

Niveau utilisateur

processeur



Machine physique "matérielle"

MUL Im R1 2
MUL Im R2 2
ADD Rg2 R1 R2

Programme en langage d'assemblage

Assembleur

Programme en langage machine

Séquenceur : microprogrammation

011011100000....10010
001110111101....11011
001111110001....11101

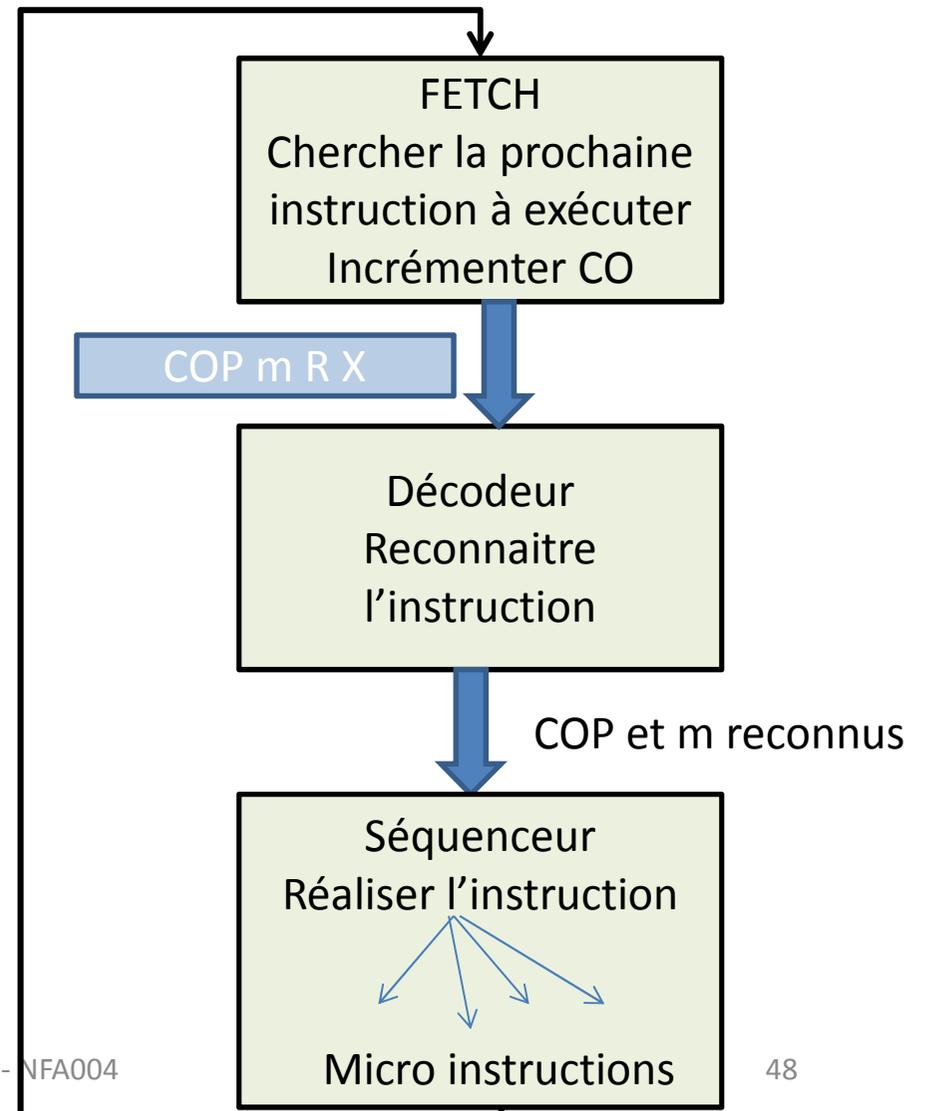
Bus

Mémoire centrale

traduction

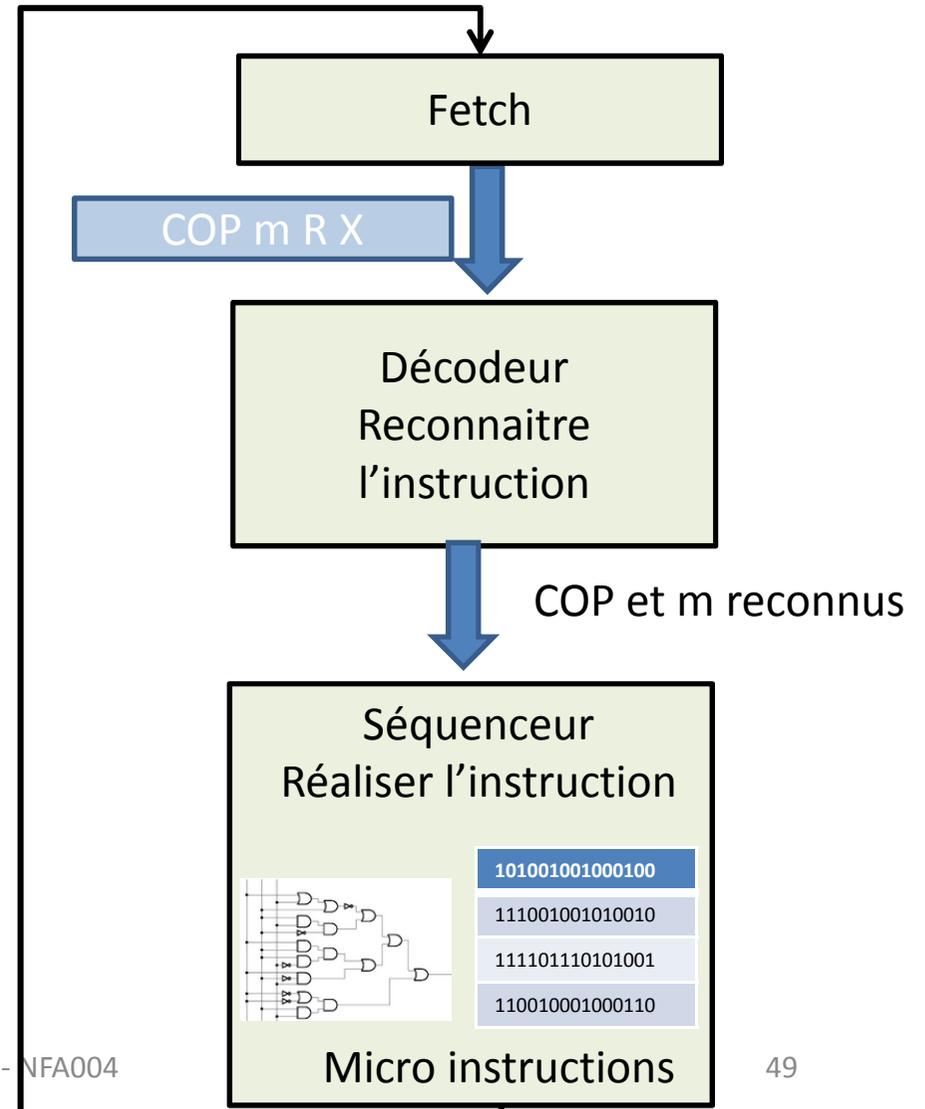
Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions
Niveaux de programmation
Le séquenceur

- Le séquenceur est un automate :
 - Il reçoit des informations du décodeur
 - Il produit les signaux de commandes contrôlant les différentes unités
- Séquenceur câblé :
- Séquenceur microprogrammé



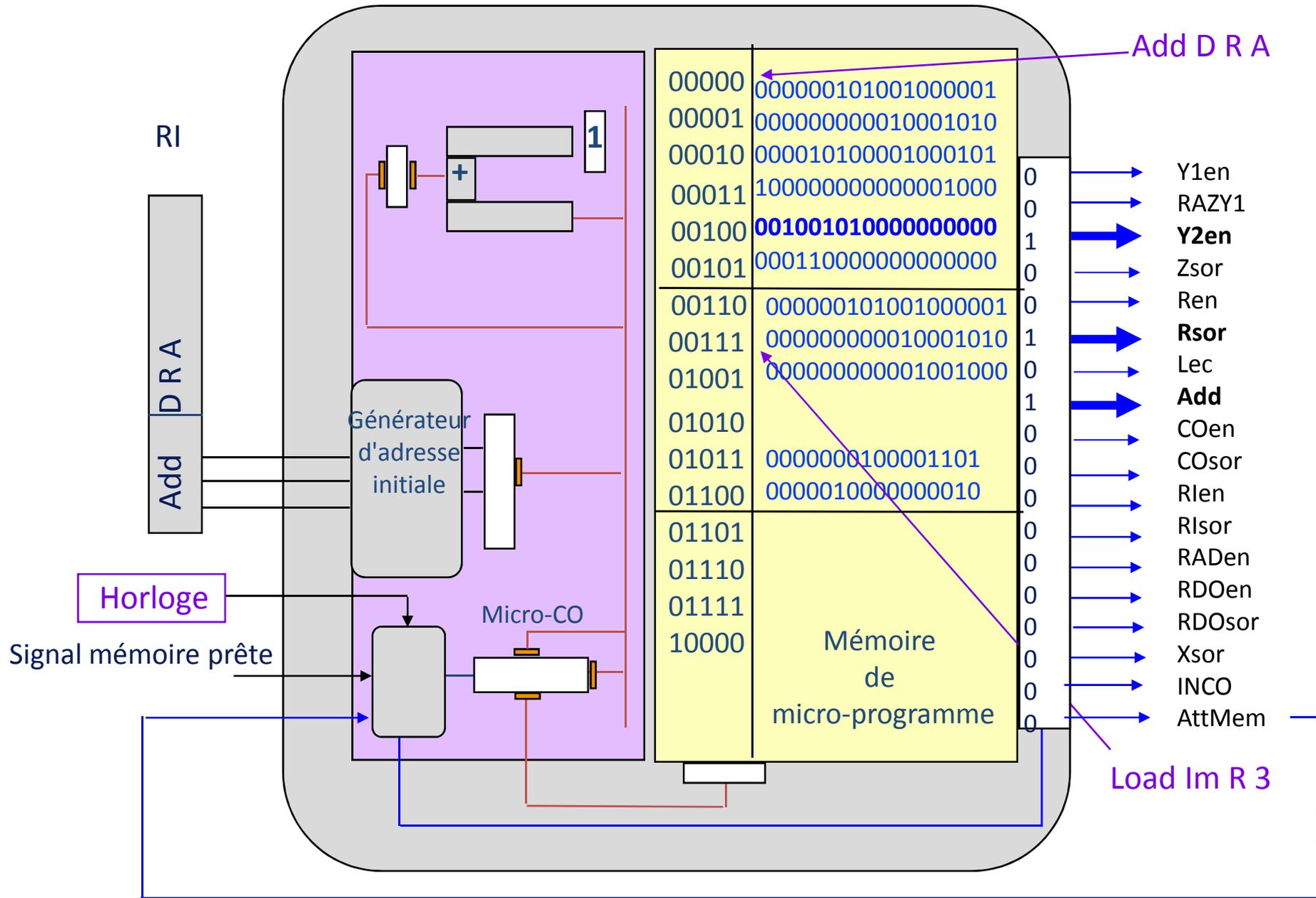
Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions
Niveaux de programmation
Le séquenceur

- Séquenceur câblé:
 - Un circuit composé de portes logiques
 - Un sous-circuit par instruction activé selon le code envoyé par le décodeur
- Séquenceur programmable:
 - Une mémoire non volatile (ROM) contient des micro-programmes composés de micro-instructions
 - Un sous-programme par instruction activé selon le code envoyé par le décodeur



Exécution d'une instruction machine : micro-commandes et micro-instructions
Niveaux de programmation
Le séquenceur micro programmé

- Il est constitué :
 - d'une mémoire qui contient les micro-programmes de chaque instruction machine;
 - d'un micro-compteur ordinal qui pointe sur la micro-instruction à exécuter.
- Une micro-instruction (horizontale):
 - est une chaîne binaire dont la taille est égale au nombre de micro-commandes disponibles;
 - Un bit à 0 indique que la micro-commande ne doit pas être activée; un bit à 1 indique que la micro-commande doit être activée au cours du cycle processeur.



Séquenceur micro-programmé