

## Chapitre III : GESTION DES E/S PHYSIQUES

# Dans ce chapitre...

2

1. Introduction.
2. Le matériel.
3. **Les mode de pilotage.**
4. E/S Tamponnées.
5. Traitement d'E/S simultanées.
6. Couches Logicielles d'E/S

- ✓ Le titre du chapitre ...
- ✓ Le but du chapitre...
- ✓ La relation entre ce chapitre et ces prédécesseurs.

- ✓ Périphériques.
- ✓ Contrôleurs ( interface, coupleur).
- ✓ Canaux.
- ✓ Bus.

# Le matériel

5



**Ils envoient ou reçoivent les données octets par octets.**

**Exemple :**

Le clavier, la souris, les imprimantes, les terminaux

**Les données**

Les données sont transmises les unes derrière les autres, on parle alors d'**accès séquentiel**.

Ils acceptent les données par blocs de taille fixe, chaque bloc ayant une adresse propre.

**Exemple :** les disques, la carte vidéo, ...etc.

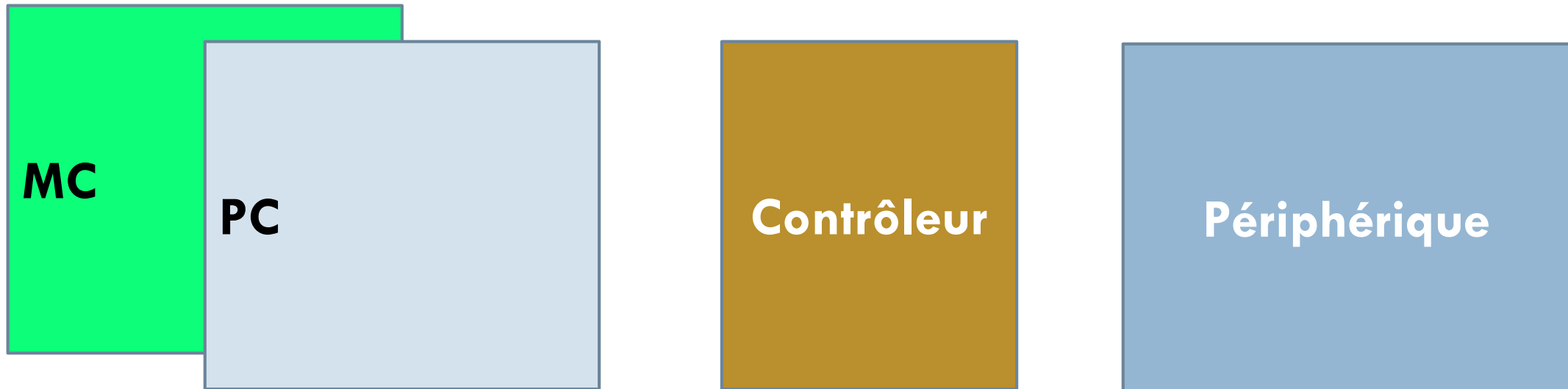
**Les données**

Le grand avantage par rapport aux périphériques caractères est qu'il est possible d'aller lire ou écrire un bloc à tout moment, on parle alors d'**accès aléatoire (Random Access)**.

# Le matériel

6

Un contrôleur (Controller) est une unité spéciale, appelée aussi module d'E/S (I/O module) ou coupleur, qui sert d'interface entre le périphérique et l'UC+MC.



# Le matériel

7

Un contrôleur dispose, pour chaque périphérique qu'il gère, de trois (03) types de registres :

- **Registres de données (Data Registers) : destinés à contenir les informations échangées avec le périphérique. Ils peuvent être lus (entrée) ou écrits (sortie).**
- **Registre d'état (State Register) : qui permet de décrire l'état courant du périphérique (libre, en cours de transfert, erreur détectée,...).**
- **Registre de contrôle (Control Register) : qui sert à préciser au coupleur ce qu'il doit faire, et dans quelles conditions (vitesse, format des échanges,...).**

# Le matériel

8

## Le rôles du contrôleur

- Lire ou écrire des données du périphérique.
- Lire ou écrire des données de l'UC/Mémoire.
- Contrôler le périphérique et lui faire exécuter des séquences de tâches.
- Tester le périphérique et détecter des erreurs.
- Mettre certaines données du périphérique ou de l'UC en mémoire tampon afin d'ajuster les vitesses de communication du contrôleur.



# Le matériel

9

## Canaux

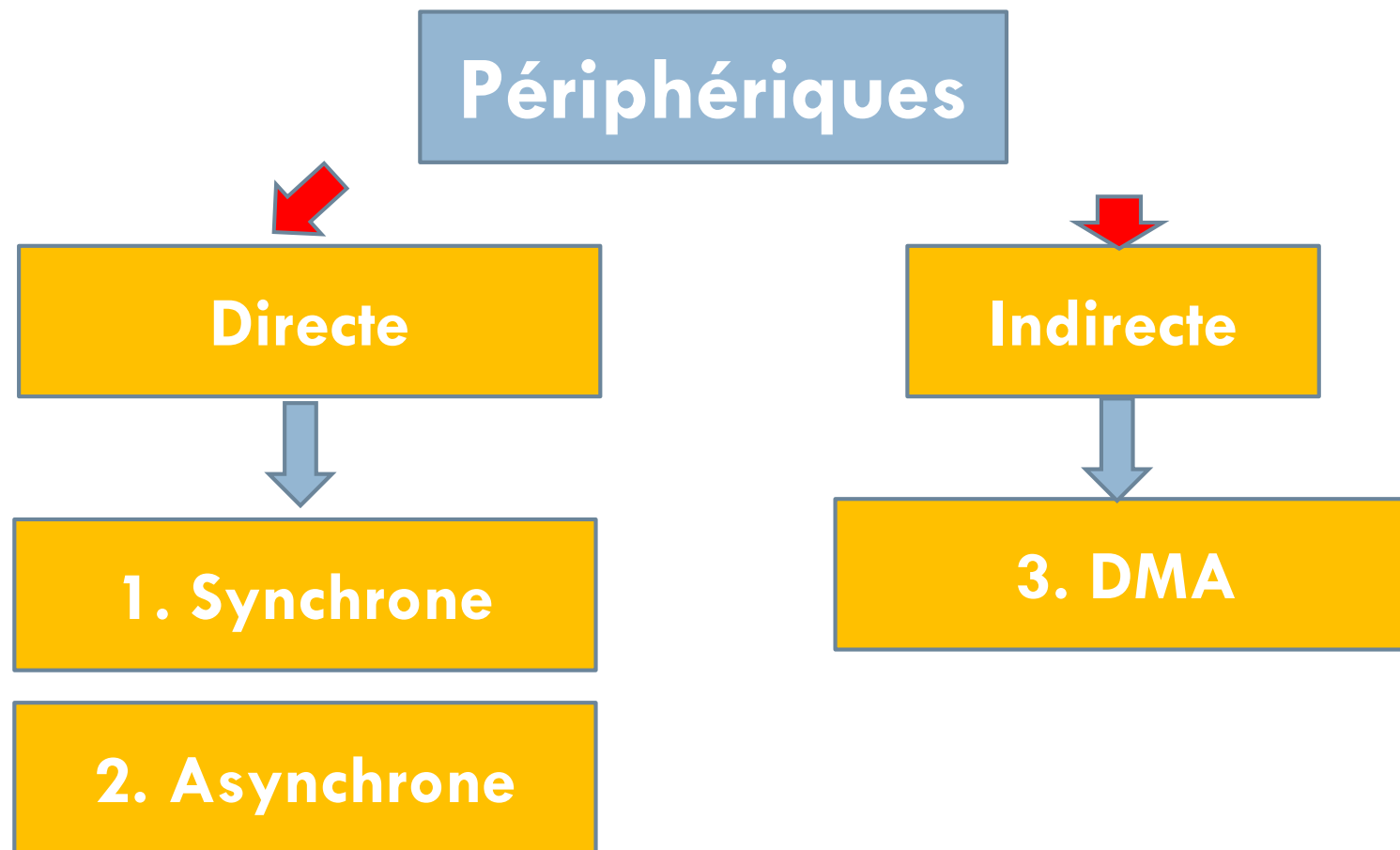
Sur les gros ordinateurs, des canaux d'E/S (**I/O Channels**) **allègent le travail du** processeur principal pour sa communication avec les contrôleurs (contrôle et synchronisation). Un canal d'E/S est un processeur spécialisé qui gère un ou plusieurs périphériques. ( on va encore revoir ça)

## Bus

- ✓ Les contrôleurs d'E/S sont connectés sur des bus, reliés à d'autres bus par des contrôleurs de bus.
- ✓ Le processeur et la mémoire sont eux-mêmes sur des bus.
- ✓ Chaque bus a ses propres caractéristiques (.Une vitesse de communication, un type de connecteur et un protocole qui décrit la façon dont sont échangées les données sur le bus)

# Mode de pilotage

10

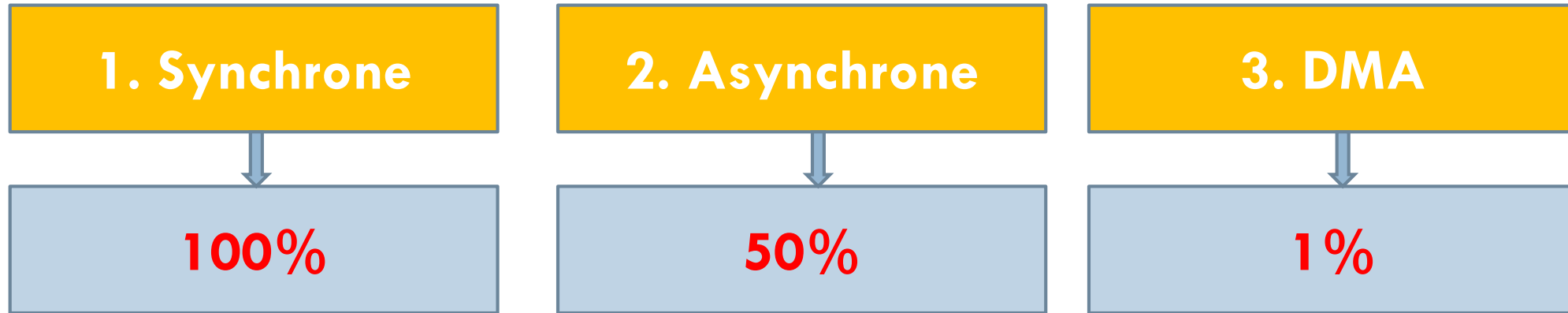


# Mode de pilotage

11

## Pilotage ??

La conduite du PC ( pilote ) envers l'opération d'E/S



# Mode de pilotage

12

**Explication dans l'ordre d'apparition de  
modes de pilotage**

# Mode de pilotage

13

## 1. Mode synchrone (suivi à 100%)

### □ Principe

Pour démarrer une opération d'E/S, le processeur (pilote) charge les informations nécessaires dans les registres appropriés du contrôleur de périphérique. Celui-ci examine à son tour le contenu de ces registres pour déterminer l'action à effectuer (lecture, écriture, ...etc.) et lance le transfert.

# Mode de pilotage

14

## 1. Mode synchrone (suivi à 100%)

Programme synchrone ( pilote synchrone)

### Pilote synchrone d'E/S

#### Début

- Initialise le transfert (sens du transfert : lecture, écriture, adresse du périphérique, ...etc.).
- Vérifie la disponibilité du périphérique.
- Lance le transfert.
- Reste en attente (**active**) jusqu'à la fin du transfert.

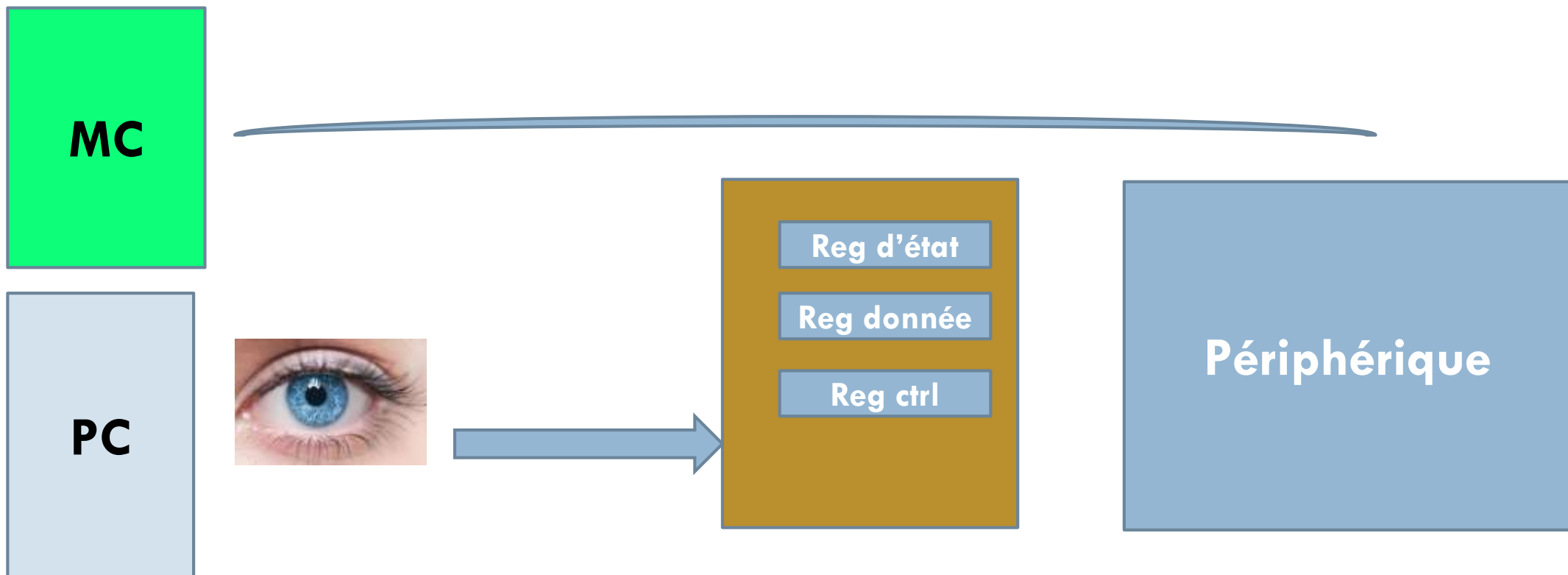
#### Fin.

**Attente active**

# Mode de pilotage

15

## 1. Mode synchrone (suivi à 100%)



# Mode de pilotage

16

## 1. Mode synchrone (suivi à 100%)

Programme synchrone ( pilote synchrone)

### Pilote synchrone d'E/S

#### Début

- Initialise le transfert (sens du transfert : lecture, écriture, adresse du périphérique, ...etc.).
- Vérifie la disponibilité du périphérique.
- Lance le transfert.
- Reste en attente (**active**) jusqu'à la fin du transfert.

Fin.



**Suivi 100%?**



# Mode de pilotage

17

## 1. Mode synchrone (suivi à 100%)

Avantages ??

- ▣ On est arrivé à faire une E/S.
- ▣ Toutes les autres solution sont basées sur le synchrone.

Inconvénients ??

- ▣ Attente active ( chômage PC)

# Mode de pilotage

18

## 2. Mode asynchrone (suivi à 50%)

### □ Principe

Dans ce mode de pilotage, le processeur est libéré du contrôle la fin de transfert. Une interruption est générée par le coupleur du périphérique avertissant ainsi le processeur (pilote) de la fin du transfert.

Durant l'opération du transfert, le processeur peut exécuter un autre programme ( scheduler).

# Mode de pilotage

19

## Comparaison de diagrammes

Synchrone (100%)			1 <sup>er</sup> Cara		2 <sup>e</sup> Cara		3 <sup>e</sup> Cara	
	A( pgme user)	Pilote_syn ( )	Pilote_syn ( ) // ici la boucle active	Pilote_syn ( )	Pilote_syn ( ) // ici la boucle active	Pilote_syn	Pilote_syn ( ) // ici la boucle active	Pilote_syn

Asynchrone (50%)			1 <sup>er</sup> Cara		2 <sup>e</sup> Cara		3 <sup>e</sup> Cara	
	A(read( a,b,c)) pgme user)	Svc (dem E/S du premier car)	Sched()	R	Reprise Sched()	R	Reprise Sched()	R

# Mode de pilotage

20

## 2. Mode asynchrone (suivi à 50%)

### □ Programmes ??

SVC ( dem E/S **du premier caractère**) + Routine de fin d'E/S du caractère

□ Pourquoi « **du premier caractère** » ?

# Mode de pilotage

21

## 2. Mode asynchrone (suivi à 50%) ( le pilote asynchrone svc +R)

```

SVC (cause, ..... )
<SC >
Switch cause of
    Dem E/S (asynchrone): P-actif.etat := "Bloqué";
                        Enfiler (P-actif, FB) ;
                        Si périphérique est prêt alors
lancer le premier caractère
                        Cpt=1;
                        sinon mettre la demande en
attente // donner un ticket
                        FSi
                        Lpsw(scheduler) ;
<RC>

```

```

Routine de Fin d'E/S d'un caractère
<SC >
Si cpt <= n alors lancer le caractère suivant
    cpt++
    Sinon // fin des caractères
    Enfiler (P-actif, FA) ;
    P-actif.etat := "Prêt";
    Débloquer les demandes en attente (si elles existent)
    Reprendre le programme scheduler // attention ce n'est pas
    Lpsw(scheduler)
<RC>
:

```

# Mode de pilotage

22

## 2. Mode asynchrone (suivi à 50%)

### **Avantage**

- Utilisation plus rationnelle du CPU. En effet, durant le transfert des caractères, le PC peut exécuter d'autres traitements (scheduler). // élimination de l'attente active.

### **Inconvénient**

- Perte de temps occasionnée par l'exécution des routines d'interruption, et des changements de contextes et programmes ( la fréquente apparition de R).

# Mode de pilotage

23

## 3. Mode DMA (suivi à 1%)

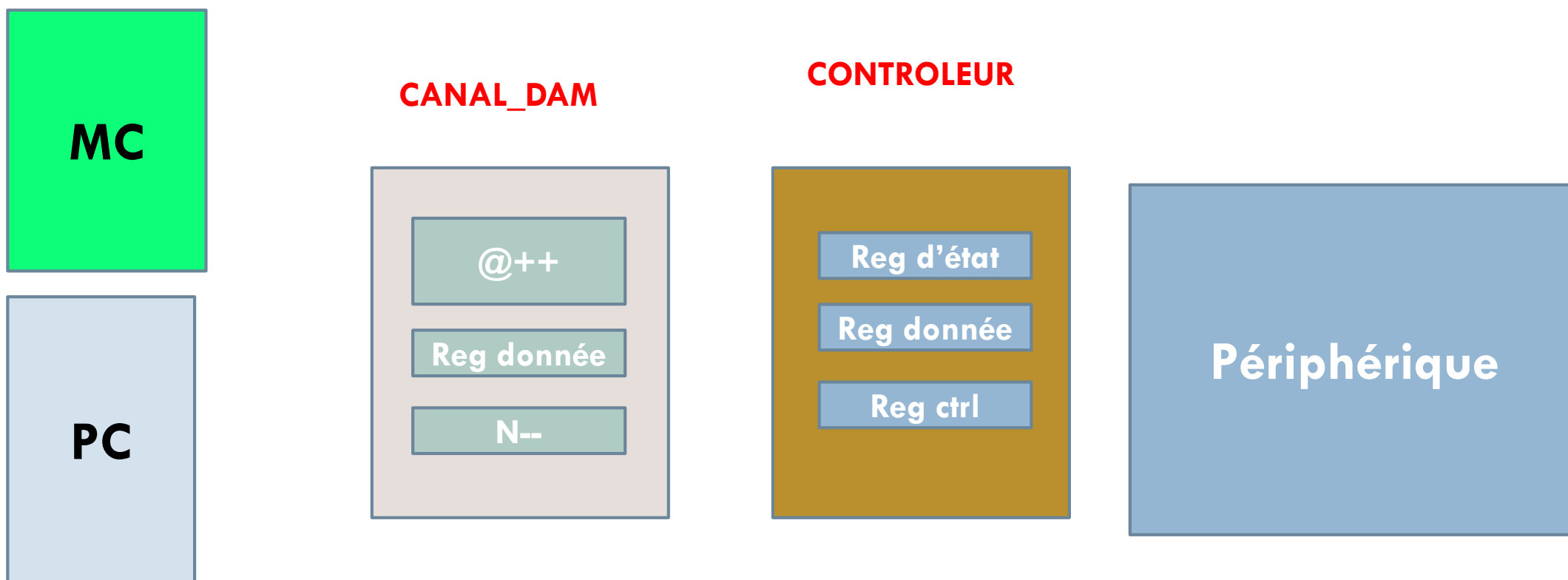
Pour éviter au PC d'intervenir à chaque transfert de caractère, on utilise un composant supplémentaire appelé **DMA (Direct Memory Access)**.

Selon les architectures, le DMA est propre à un périphérique, au disque par exemple, ou partagé par plusieurs périphériques. Il peut être connecté entre un contrôleur de périphériques et le bus mémoire, permettant ainsi aux périphériques d'accéder à la mémoire sans passer par le CPU.

# Mode de pilotage

24

## 3. Mode DMA ( Direct Access Memory)





# Mode de pilotage

25

## 3. Mode DMA (suivi à 1%) // faites les rectifications nécessaires

SVC (cause, .....,n,.....)

<SC >

Switch cause of

**Dem E/S (asynchrone):** P-actif.etat := "Bloqué";

Enfiler (P-actif, FB) ;

**Si** canal est prêt **alors**

initialiser le canal//init\_canal()// remplir les registre du canal

SIO;// donner le feu vert pour commencer !

**sinon** mettre la demande en

attente // donner un tiquet

**FSi**

Lpsw(scheduler) ;

<RC>

Routine de Fin d'E/S d'un caractère // Reg cpt =0

<SC >

Enfiler (P-actif, FA) ;

P-actif.etat := "Prêt";

Débloquer les demandes en attente (si elles existent)

Reprendre le programme scheduler // **attention** ce n'est pas

Lpsw(scheduler)

<RC>

.

# Mode de pilotage

26

## Comparaison de diagrammes

Asynchrone (50%)			1 <sup>er</sup> Cara		2 <sup>e</sup> Cara		3 <sup>e</sup> Cara	
	A(read( a,b,c)) pgme user)	Svc (dem E/S du premier car)	Sched()	R	Reprise Sched()	R	Reprise Sched()	R

DMA (1%)			1 <sup>er</sup> Cara	2 <sup>e</sup> Cara	3 <sup>e</sup> Cara			
	A(read( a,b,c)) pgme user)	Svc (dem E/S)	Sched()			R		

# Mode de pilotage

27

## 3. Mode DMA (suivi à 1%)

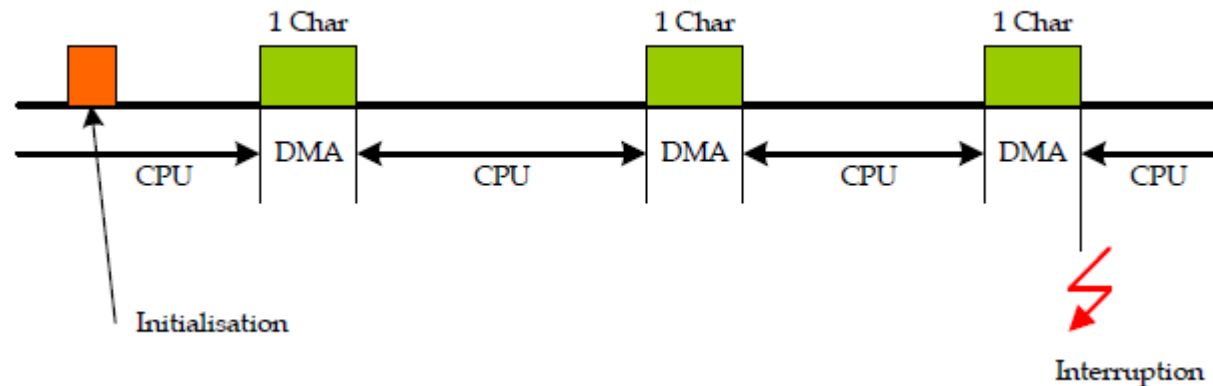
### DMA et vol de cycles mémoire

Un mécanisme DMA nécessite :

La mise en place d'un chemin de passage entre le canal et la MC, matérialisé par un bus.

Un gestionnaire des **conflits d'accès à la MC entre le canal et le CPU.**

Pour cela, une technique de **vols de cycles (Cycle Stealing)** est utilisée



# Mode de pilotage

28

## 3. Mode DMA (suivi à 1%)

### Autres notions....

#### 1. Traitement d'E/S simultanées

File bloquée propre à chaque périphérique.

#### 2. E/S Tamponnées

##### Exemples

- Dans un échange avec un disque magnétique, l'essentiel du temps pris par l'échange vient du positionnement du bras et du délai rotationnel. Il est alors classique de ranger dans un tampon le contenu de toute une piste.
- La lecture de caractères au clavier peut se faire par anticipation ; c'est à dire que l'utilisateur peut frapper des caractères avant que le programme ait envoyé un ordre d'entrée. Les caractères frappés sont stockés dans le tampon et seront plus tard transférés dans une zone utilisateur.

# Mode de pilotage

29

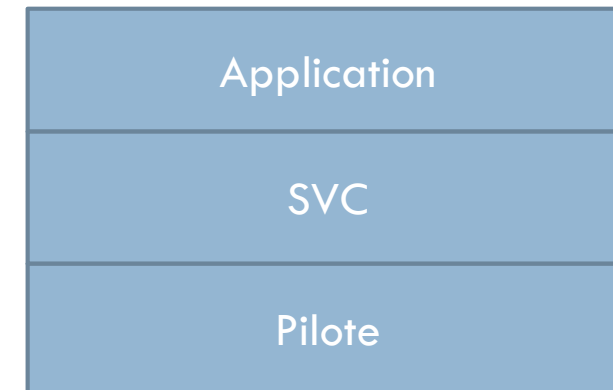
## 3. Mode DMA (suivi à 1%)

Autres notions....

## 3. Les Couches logicielles

3.1 Couche logicielles ??

3.2 Intérêt de cette schématisation



# Mode de pilotage

30

## 3. Mode DMA (suivi à 1%)

Autres notions....

## 3. Les Couches logicielles

- Voir le détail à la page 37 du cours + faire exo 3 de la serie 3

