

# SR02 – TD01

## 1

### 1.1 Mono-Programmé

#### Un seul programme en mémoire

- Pas besoin d'ordonnaceur qui gère les priorités
- Mémoire non fragmenté

CPU	$p_1$	$p_1$	$p_1$		$p_1$	$p_1$		$p_1$	$p_1$	$p_1$	$p_2$	$p_2$		$p_2$
Impression				$p_1$	$p_1$									$p_2$
Écran								$p_1$				$p_2$	$p_2$	
Attente		$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$	$p_2$			

Taux Occupation Processeur  $\frac{11}{18} \rightarrow 61\%$

### 1.2 Multi-Programmé

#### Plusieurs programmes en mémoire

- Entrées/Sorties pas prises en compte par le processeur
- Besoin d'un gestionnaire de mémoire

CPU	$p_1$	$p_1$	$p_1$	$p_2$	$p_2$	$p_1$	$p_1$	$p_2$	$p_1$	$p_1$	$p_1$
Impression				$p_1$	$p_1$			$p_2$	$p_2$		
Écran						$p_2$	$p_2$	$p_1$			
Attente		$p_2$	$p_2$								

Taux Occupation Processeur  $\frac{11}{11} \rightarrow 100\%$

### 1.3 Temps Partagé

Quantum de 1s (unité de temps allouée à chaque processus)

CPU	$p_1$	$p_2$	$p_1$	$p_2$	$p_1$		$p_2$	$p_1$	$p_1$		$p_1$	$p_1$	$p_1$
Impression						$p_1$	$p_1$	$p_2$	$p_2$				
Écran					$p_2$	$p_2$					$p_1$		
Attente		$p_1$	$p_2$	$p_2$									

Taux Occupation Processeur  $\frac{11}{13} \rightarrow 84\%$

## 2

- 2.1** États possibles du processus :
- Prêt : Attente du processeur
  - En Exécution :
  - Bloqué : Attente IO

**2.2** Plusieurs programmes coexistent à l'état d'attente (prêt ou bloqué), il faut donc deux files.

**2.3** Favoriser les processus demandant de l'I/O en augmentant la priorité du processus lors de l'accès à l'I/O (puis de le réduire si il n'en a pas fait depuis un certain temps)

### 2.4 PCB

- PID
- État
  - AX, BX, CX, DX, EX
  - CO
  - FLAGS
  - DS, CS
- Cause du blocage
- Priorité, quantum

### 2.5

```
# Program 1
10 MOV DX, 0
11 MOV EX, 2
```

label:	PCBs	PID
12 ADD DX, 3	state	
13 MOV DX, CX	CO = 0, DS = 10, CS = 10	
14 SUB EX, 1	AX, BX, CX, DX, EX = 0	
15 MOV EX, CX	quantum = 2, priority = 0	
16 JNZ label		
17 OUT		

Alors en vrai après il a filé un papier avec la correction parce que c'était chiant

```
# Program 2
30 MOV @0, 3
31 IN
32 MOV @1, DX
34 MOV AX, @0
35 MOV BX, @1
36 ADD AX, BX
37 MOV DX, CX
38 OUT
```

### 3

On représente RM avec  $\begin{array}{c|c|c|c|c|c|c} \mathbf{EX} & \mathbf{A} & \mathbf{B} & \mathbf{C} & \mathbf{D} & \mathbf{H} \\ \hline \text{x} & \text{x} & \text{x} & \text{x} & \text{x} & \text{x} \end{array}$

Chaque interruption à un masque propre afin de représenter la priorité :

<b>EX</b>	0	0	0	0	0	0
<b>A</b>	1	0	0	0	0	0
<b>B</b>	1	1	0	0	0	0
<b>C</b>	1	1	1	0	0	0
<b>D</b>	1	1	1	1	0	0
<b>H</b>	1	1	1	1	1	0

```

1 Routine_i:
2     STM     PCB.masque
3     MSK     masque[i]
4     MOV     PCB.co, [0]
5     STO     PCB.accumulateur
6     ACT
7
8     ; Routine
9
10    DOR
11    CLA     PCB.accumulateur
12    MSK     PCB.co
13    ACT
14    TRA     @PCB.co

```

A l'initialisation :  $\begin{array}{c|c|c|c|c|c|c} \mathbf{EX} & \mathbf{A} & \mathbf{B} & \mathbf{C} & \mathbf{D} & \mathbf{H} \\ \hline 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array}$

On met dans la case mémoire I(1(EX), 2(A), 3(B), 4(C), 5(D), 6(H))  
TRA adresse-routine-i pour charger l'adresse de la routine

## 4

SVC emit\_horloge

$$\frac{10^{-3} \times 100}{10^{-6} \times 5} = 20.000$$

```
1 routine_int_clock:
2     SAV     PCB                ; Sauvegarde contexte
3     SVC     prelever_mesures
4     SVC     afficher_mesures
5     SVC     init_clock, 20000
6     RES     PCB                ; Restore contexte
```

```
1 svc_fin:
2     DEL     PCB                ; Detruire PCB
3     SVC     moniteur
4
5
6 routine_int_clock:
7     SIG     delai_garde        ; Alerter(delai_garde)
8     DEL     PCB                ; Detruire PCB
9     SVC     moniteur
10
11
12 svc_moniteur:
13     MOV     PCB, load_process
14     SVC     init_clock, delai_garde
15     MPSW    PCB, PSW
```