# TD N°05.02 : Corrigé Synchronisation des processus par sémaphore

# Sujet : Lecture, traitement et impression en parallèle

- Un programme de calcul scientifique est composé de trois parties:
  - Lecture d'un enregistrement de données,
  - Traitement de ces données
  - et Impression des résultats.

Ceci est inclus dans une boucle infinie.

loop
Lecture
Traitement
Impression
end loop

### Sujet : Lecture, traitement et impression en parallèle

On peut accélérer l'exécution en séparant ce programme en trois processus parallèles. On peut ainsi récupérer les temps perdus en entrée et sortie (lors des phases Lecture et Impression).

Process Pl
loop

Lecture

end loop
end Pl

process P2
loop
Traitement
end loop
end P2

process P3
loop

Impression

end loop
end P3

- On utilise une zone mémoire partagée pour transmettre les données de P1 à P2, et de P2 à P3.
  - C'est-à-dire que P1 range à la suite dans une zone mémoire ces données et que P2 les retire au fur et à mesure de ces besoins.
  - Le rangement et le prélèvement des informations dans ces zones font partie de Lecture,
  - Traitement et Impression.
  - On ne s'occupera donc pas de leur écriture. On s'occupera seulement de synchroniser les processus.
- Naturellement, ces processus doivent être synchronisés, car on ne doit exécuter Traitement que si les données sont prêtes (à la fin de Lecture), et Impression ne doit être exécuter que si les résultats sont prêts (à la fin de Traitement).

# Sujet : Lecture, traitement et impression en parallèle

On vous demande de synchroniser ces processus pour les deux cas suivants en utilisant des sémaphores. Pour les sémaphores, on possède un type et les deux primitives wait() et signal().

### 1er cas:

On dispose de zones de <u>mémoire infinie</u>. Ainsi la Lecture peut être exécutée <u>de façon</u> <u>répétitive sans être arrêtée,</u> et le Traitement n'a pas besoin <u>d'attendre après</u> l'Impression.

### 1er Cas

Process P1
loop

Lecture

end loop
end P1

process P2
loop

Traitement

end loop
end P2

process P3
loop

Impression

end loop
end P3

### 1er cas : réponse

```
Process P1
loop

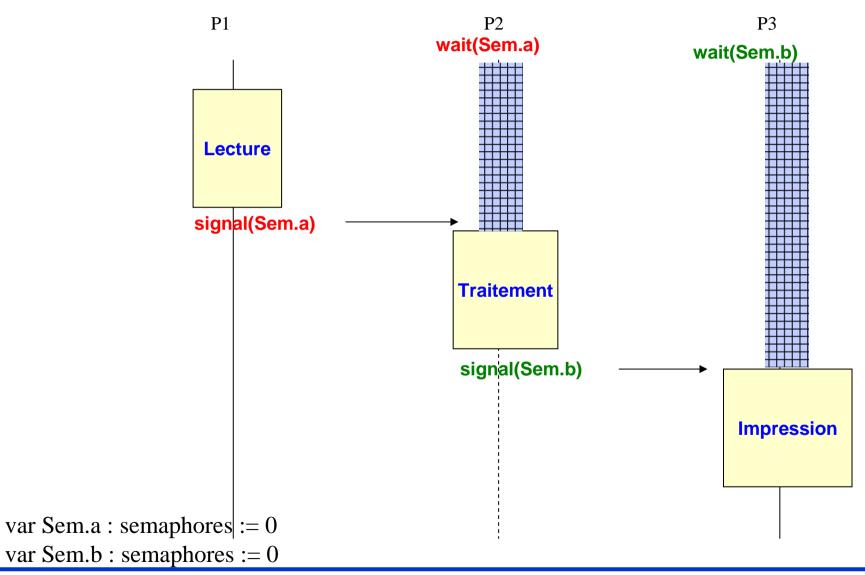
Lecture
signal(Sem.a)
end loop
end P1
```

```
process P2
loop
wait(Sem.a)
Traitement
signal(Sem.b)
end loop
end P2
```

```
process P3
loop
wait(Sem.b)
Impression
end loop
end P3
```

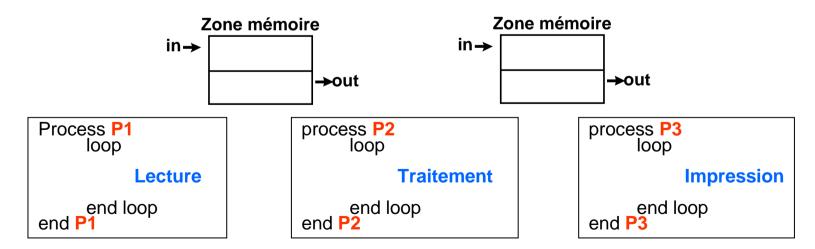
var Sem.a : semaphores := 0 var Sem.b : semaphores := 0

# 1er cas : réponse



#### 2er cas:

- Les zones mémoires pour le transfert de P1 vers P2 et de P2 vers P3 ne peuvent contenir que deux informations à la fois.
  - Par exemple, la lecture de information #3 ne peut commencer que si le Traitement de l'information #1 est terminée.
  - De même, le Traitement de l'information #3 (produisant le résultat #3) ne peut commencer que si l'Impression du résultat #1 est terminé.



#### 2er cas:

```
Process P1
loop
<<sync>>

Lecture
<<sync>>

end loop
end P1
```

```
process P2
loop

<<sync>>

Traitement

<<sync>>

end loop
end P2
```

```
process P3
loop

<<sync>>
Impression

<<sync>>
end loop
end P3
```

#### 2er cas: trame

Process P1 loop

Lecture

end loop end P1 process P2 loop

**Traitement** 

end loop end P2 process P3
loop

**Impression** 

end loop end P3

#### 2er cas: trame

var a : semaphores :=

var b : semaphores :=
var c : semaphores :=
var d : semaphores :=

Process P1

loop

Lecture

end loop end P1 process P2 loop

**Traitement** 

end loop end P2 process P3

**Impression** 

end loop end P3

#### 2er cas: solution

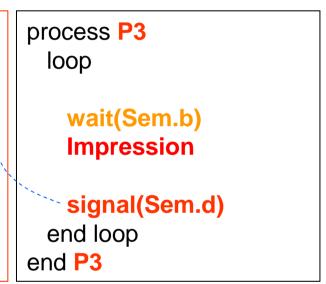
```
var Sem.a : semaphores := 0
var Sem.b : semaphores := 0
var Sem.c : semaphores := 2
var Sem.d : semaphores := 2
```

```
Process P1
loop
wait(Sem.c)

Lecture
signal(Sem.a)

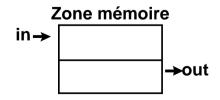
end loop
end P1
```

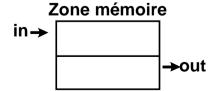
```
process P2
loop
wait(Sem.d)
wait(Sem.a)
Traitement
signal(Sem.b)
signal(Sem.c)
end loop
end P2
```



Sem.c = 2: nbr de cases libres

Sem.d = 2 nbr de cases libres





### 2er cas: solution

