USTHB

Faculté d'Informatique

Département des Systèmes Informatiques

Epreuve Finale - Durée : 1h30 (Systèmes d'exploitation- M1: IV)

Le 07/02/2022 - Année 21/22

Exercice $n^{\circ}1 : (7 pts = 3 + 2 + 2)$

Répondre aux questions suivantes :

- A-Quelle est la différence entre un moniteur classique et un moniteur avec conditions de Kessels ?
- B-Donner la différence entre une boite aux lettres privée et une boite aux lettres commune.
- C-Pourquoi les moniteurs sont qualifiés d'outils de synchronisation de haut niveau ?

Exercice 2 (5 pts)

- Donner le graphe de précédences associé au programme ci-dessous.

```
Programme P;
Début
Se1, S13, S65 : Semaphore:=0;
Debut
Parbegin
Debut T6; V(S61); V(S65) Fin;
Debut P(S13); T3 Fin;
Debut T4;
Parbegin Debut P(S61); T1; V(S13) Fin; Debut P(S65); T5 Fin Parend;
T2
Fin
Parend
Fin
```

Exercice 3: (8 pts= 5+ 3)

On s'intéresse à la gestion d'une classe de ressources (imprimante par exemple) à k exemplaires partagées par N processus. Chaque processus est connu par son identité i comprise entre 1 et N et peut demander un seul exemplaire de ressources à la fois. Pour les processus en attente, la priorité est dans l'ordre inverse à l'ordre de blocage.

- A) Réaliser cette gestion à l'aide des moniteurs classiques.
- B) Donner une solution qui permet de satisfaire les processus dans l'ordre d'arrivée en utilisant les sémaphores.

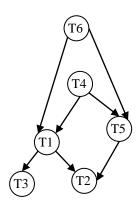
Bon Courage

Correction de l'Epreuve Finale

Exercice $n^{\circ}1 : (7 pts = 3 + 2 + 2)$

- A- La différence entre un moniteur classique et un moniteur avec conditions de Kessels réside essentiellement au niveau des points de synchronisation.
- Dans la définition classique, la synchronisation se situe au niveau de <u>deux points</u>, l'un à l'exécution de <u>signal</u> () et l'autre à l'exécution de <u>wait</u> (). La condition de franchissement est décrite de manière <u>symbolique</u>. A l'exécution de <u>wait</u>(), le processus concerné se bloque de manière <u>inconditionnelle</u>. L'exécution de signal <u>est nécessaire</u> pour réveiller un processus bloqué sur une condition.
- Dans un moniteur avec conditions de Kessels, la condition de franchissement est décrite de manière <u>explicite</u> en associant à <u>wait()</u> une condition booléenne C. Un processus se bloque sur <u>wait(C)</u> si la condition C n'est pas vérifiée. La primitive <u>Signal ()</u> n'est <u>pas nécessaire</u> étant donné que la <u>réévaluation</u> est faite de manière automatique, pour tous les processus bloqués, dès la sortie d'un processus du moniteur ou à son blocage par <u>wait ()</u>.
 - B- La différence entre une boite aux lettres privée et une boite aux lettres commune réside au niveau de la propriété et aussi au niveau de la manipulation.
 - Une boite aux lettres privée est propriété <u>d'un (groupe de) processus</u> s'il est ou s'ils sont le/les seul(s) à l'utiliser en <u>réception</u> et qu'en réception. Elle est créée par une <u>déclaration</u> et disparaît à la <u>fin du/des propriétaires</u>.
 - Une boite aux lettres commune est propriété du <u>système d'exploitation</u>, donc chaque processus peut l'utiliser en <u>émission et en réception</u>. Des primitives de <u>création et de destruction</u> sont alors nécessaires. Puisque cette BAL n'est propriété d'aucun processus, quand tous les processus qui lui font référence se terminent, celle-ci <u>restera au niveau du système.</u>
- C-Les moniteurs sont qualifiés d'outils de synchronisation de haut niveau car son expression est <u>proche du langage de l'utilisateur</u> et de plus il permet de <u>décharger</u> l'utilisateur de certains types de synchronisations, notamment la protection des variables de synchronisation déclarées au sein du moniteur.

Exercice 2: (5 pts)



Exercice 3:

A/ Solution avec moniteur classique:

```
M1: Moniteur;
       Const N=\dots; k=\dots;
       Var dispo, j: entier; T: Tableau [1..N] de entier;
      c: Tableau [1..N] de condition;
entry procédure dem (i : entier);
       Debut
              Si (dispo=0) Alors j := j+1 ; T[j] := i ; c[i].wait() ; j := j-1 Fsi ;
              dispo :=dispo-1 ;
       Fin;
entry procedure lib ();
       Début
              dispo := dispo + 1;
              Si(j <> 0) Alors c[T[j]].signal()Fsi;
       Fin;
Debut dispo :=k; j := 0 Fin.
Remarque: On peut utiliser une File Explicite gérée de manière LIFO (ou une pile) au lieu
du tableau T.
B/Solution Fifo avec sémaphores:
Const N=\dots; k=\dots;
Semaphore S := k;
Processus P(i:1..N);
Debut
P(S);
<Utiliser ressource>
V(S);
....
Fin.
```