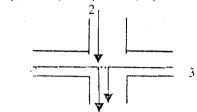
Département Informatique

Année 01/02 Le 03/04/2002

EMD2(SYS02- SECTION A) Durée: 1 h 30 mn

Exercice 1: (7 pts)

Etant donné un carrefour dont les sens possibles de circulation sont 1, 2, 3 (voir figure). La circulation se fait de manière continue et les <u>voitures</u> arrivent avec un nombre indéterminé dans chaque sens. Un <u>exent</u> se place au milieu du carrefour et règle la circulation. Les priorités appliquées sont dans l'ordre suivant: priorité (1) > priorité (2) > priorité (3).



1/ Donner les différentes situations dans lesquelles l'agent peut être confronté et les actions qu'il doit envisager pour cela.

2/ Etablir la solution à ce problème à l'aide des sémaphores.

Exercice n°3: (7 pts)

ð

On suppose un système qui contient un nombre fixe n de processus et <u>une scule</u> classe de ressources à m instances. Chaque processus peut demander K exemplaires et la priorité est donnée à celui qui demande le <u>moins</u> d'instances. On désire gérer l'allocation de cette classe de ressources à l'aide des moniteurs <u>classiques</u>

1/ Donner les structures de données nécessaires et la forme générale d'un processus.

2/ Ecr re la solution correspondante.

Exercice 3: (6 pts)

Dans un système d'exploitation, on dispose des primitives de communication par boites aux lettres utilisant les primitives suivantes :

- Send (B, mcssage):

Dépôt de message dans la boite aux lettres B.

- Receive (B, message):

Attente et retrait de message de la boite aux lettres B.

• Soit Le processus suivant:

```
Frocessus P;

Struct m, mess: .....;

D(but

Send( B1, ''vide''); Send (B2,''vide'');

Répéter

Receive(B1, m);

Si (m<>''vide'') Alors mess ← m!

Sinon Send (B1,''vide'');

Receive (B2,m);

Si (m<>''vide'') Alors mess ← m

Sinon Send (B2,''vide'')

Fsi;

Fsi;

Jusqu'à (mess<>''vide'');
```

Fin.

B1 et E2 étant deux boites aux lettres communes à P et à d'autres processus.

1/ Que fait le processus P?

2/ Expliquer le fonctionnement de la solution?

3/ Si on replace la primitive Receive par la fonction read (B) qui retourne le premier message de la boite au lettre B s'il existe sinon vide, réégritude processus P.

Exercice nº1

1/

- Les différentes situations :
 - a) Pas des voitures

74

- b) Au moins une voiture dans le sens i (i=1..3)
- c) Au moins une voiture dans chaque sens I et 2
- d) Au moins une voiture dans chaque sens 1 et 3
- e) Au moins une voiture dans chaque sens 2 et 3
- 1) Au moins une voiture dans chaque sens 1 et 2 et 3
- Les actions à envisager :
 - a) rich fairc.
 - b) faire passer les voitures du sens i une à une
 - c) faire passer les voitures du sens I une à une
 - d) faire passer les voitures du sens 1 une à une
 - c) faire passer les voitures du sens 2 une à une
 - f) faire passer les voitures du sens I une à une

2/ solution:

```
mutex: Tableau[1..3]de sémaphores:=1;
S: Tableau[1..3]de sémaphores:=0;
Ag: sémaphore:=0;
nb: Tableau[1..3]de entier:=0; j: entier:=0;
```

```
Processus Voiture sens(i : entier);
                                   Processus Agent;
                                   Début . . .
   '. P(mutex[i]); "
                                    Déb :j :=1
      [nb[i] :=nb[i]+1;
                                    Suite:P(mutex[j]);
    V(mutex[i])
                                                         Alors -
                                          Si nb[i] \bigcirc0
       P(S[i]);
                                          nb[j] := nb[j]-1 ; V(mutex[j]) ; V(S[j])
       <'Traverser i >
                                            *Aller à Déb ;
                                             Sinon
                                             V(mutex[j], j :=(j+1); Si (j>3) Alors Aller à Deb
                                           Aller à Suite;
```

Mulex [i]: sémaphore d'exclusion mutuelle protège la variable partagée nb[i] entre l'agent et la voiture du sens i.

S[i]: sémaphore privé permet de bloquer chaque voiture du sens i en attendant le seu vert de l'agent. Agé séamphore privé permet de bloquer momentanément l'agent jusqu'à ce que la voiture en cours traverse le carresour.

Nb[i] : compte le nombre de voitures du sens i en attente de la traversée.

Exercice n°2:

11/Les structures nécessaires et la forme générale d'un processus:

- F: Liste dont chaque élément est un enregistrement contenant l'identité du processus ayant une demande pendante et le nombre d'exemplaires demandées. Cette liste est triée par ordre croissant du nombre d'instances demandées. A cette liste on associe les primitives suivantes:
 - . Insorer(F, élément) insère élément dans la liste en conservant l'ordre croissant.
 - Extraire(F) : supprime le premier élément de la liste.
 - .. Vide(F): retourne vrai si la liste est vide.
 - Fremier(F): retourne le premier élément de la liste F.

```
Dispo : entier compte le nombre de ressources disponibles.
Processus P(i :entier);
                                              Le processus peut libérer par parties les ressources
Début
                                              préalablement acquises.
       Demander(k)
        < Utiliser les ressources>
        Libérer(K)
2/ La solution:
< Déclaration de la liste F et de ses procédures d'accès
S: Tableau[1..n] de sémaphores :=0:
sémaphore Mutex :=1 ; entier Dispo :=m :
Il s'agit d'écrire les primitives D anande (k : entier) et Libérer (k : entier);
Procedure Demander( k : entier);
Elément : enregistrement id, nb : entier fin ;
Déhut
        P(mutex);
                Si (Dispo<k)
                               Alors élément.id :=i ; élément.k :=k ; insérer(F, élément) ;
                                      V(mutex); P(S[i])
                               Sinon Dispo :=Dispo-k; V(mutex);
Tin ;
Precédure Libérer (k: entier);
Debut ;
     P(mutex);
       Dispo :=Dispo+k;
          Tantque Non vide(F) et (Dispo = premier(F) nb) Faire
                     Dispo :=Dispo - premier(F).nb;
                 V(S[premier(F).id]); extraire(F);
               Fait
      ····V(mutex);
 <u>Ou</u>
 Il Les structure nécessaires et la forme générale d'un processus:
    Nh : tableau à m entier Nb[i] indique le nombre de processus en attente de i ressources.
  S: tableau à m sémaphores privés dont S[i] bloque les processus demandant i ressources
    Mutex : sémaphore d'exclusion mutuelle permettant de protéger les variables partagées
    Dispo: entier compte le nombre de ressources disponibles,
 Processus P(i :entier);
                                               Le processus peut libérer par parties les ressources
 Debut
                                               préalablement acquises.
        Demander(k)
        Utiliser les ressources>
       Liberer(K)
 Fig
```

S'i tableau à n sémaphores privés dont S[i] est associé au processus Pi.

Mutex : sémaphore d'exclusion mutuelle permettant de protéger les variables partagées