Série n°3: Les moniteurs

Corrigé de l'exercice 1

1) 2 ressources indépendantes ==> 2 moniteurs

```
Processus Avion_Voyageurs
Début
| Gestion_Accès_Piste_PS1.Demande_accès();
| <Atterrir sur PS1>;
| Gestion_Accès_Piste_PS1.Libérer_accès();
| Gestion_Accès_Piste_PS2.Demande_accès();
| Gestion_Accès_Piste_PS2.Libérer_accès();
| Fin.
```

```
Gestion Accès Piste_PS_{i=1ou2}: moniteur;
   PS_i: Condition;
   occupée PSi: booléen ;
Procédure Demande accès ()
Début
      Si occupée PS<sub>i</sub> = vrai Alors PS<sub>i</sub>.wait; Fsi ;
      occupée PS<sub>i</sub> : = vrai ;
Fin ;
Procédure Libérer accès()
Début
      occupée PSi := faux ;
      PS<sub>i</sub>.signal ;
Fin ;
Initialisation
Début
      occupée_PSi := faux ;
Fin ;
```

2) Favoriser l'avion qui possède la plus faible réserve en carburant.

```
Gestion Accès Piste PS_{i=1ou2}: moniteur;
   PS<sub>i</sub> : Condition ;
   occupée PSi: booléen ;
Procédure Demande accès (R)
Début
       Si occupée PS<sub>i</sub> = vrai Alors PS<sub>i</sub>.wait(R); Fsi;
       occupée PS<sub>i</sub> : = vrai ;
Fin ;
Procédure Libérer accès()
Début
      occupée PSi := faux ;
      PS<sub>i</sub>.signal ;
Fin ;
Initialisation()
Début
      occupée_PS<sub>i</sub> := faux ;
Fin ;
```

Corrigé de l'exercice 2

2 ressources R1 et R2 avec 3 types de demande et le 3eme type est plus prioritaire ===> 1 seul moniteur qui gère les 3 types de demande.

```
Processus Pi
Début
|
| Allocation_Ressources.Demande_R1R2();
|
| <Utiliser les exemplaires de R1 et R2>;
|
| Allocation_Ressources.Libérer_R1R2();
|
Fin.
```

```
Allocation Ressources: moniteur;
var
    Dispo1; Dispo2, NB3 : entier;
    C1, C2, C3 : condition;
    // NB3 permet de compter le nombre de processus bloqués qui
       exprime le 3 ième type de demande
Procédure Demande R1();
Début
| Si (Dispo1 <= NB3) Alors C1.wait; fsi;
| Dispol:= Dispol - 1;
fin;
Procédure Demande R2();
| Si (Dispo2 <= NB3) Alors C2.wait; fsi;
| Dispo2:= Dispo2 - 1;
fin;
Procédure Demande R1R2();
| Si (Dispo1 = 0) ou (Dispo2 = 0) Alors NB3 ++;
1 1
                                         NB3 --;
| Fsi;
| Dispol:= Dispol - 1;
| Dispo2:= Dispo2 - 1;
fin;
Procédure Libérer R1();
Début
| Dispol:= Dispol + 1;
| Si (C3.empty = faux) et (Dispo2 != 0)
                Alors C3.signal;
                 Sinon Si (Dispo1 > NB3) Alors C1.signal; fsi;
1 1
| Fsi;
fin;
Procédure Libérer R2();
Début
| Dispo2:= Dispo2 + 1;
| Si (C3.empty = faux) et (Dispo1 != 0)
                Alors C3.signal;
1 1
1 1
                 Sinon Si (Dispo2 > NB3) Alors C2.signal; fsi;
| Fsi;
fin;
Procédure Libérer R1R2();
Début
| Dispol:= Dispol +1;
| Dispo2:= Dispo2 +1;
| Si (C3.empty = faux) Alors C3.signal;
                              Si (Dispo1 > NB3) Alors C1.signal; fsi;
1 1
                               Si (Dispo2 > NB3) Alors C2.signal; fsi;
1 1
                       Sinon C1.signal; C2.signal;
1 1
| Fsi;
fin;
Initialisation()
Début
| Dispo1:=N1;
Dispo2:=N2;
NB3:=0;
Fin;
```

Corrigé de l'exercice 3

Nous avons:

- Deux classes de processus système et utilisateur tel que les processus système sont plus prioritaire que les processus utilisateur.
- N imprimantes partagées entre ces deux classes.
- L'ordre FIFO est appliqué au sein de la même classe.

Cas 1: demande d'une seule imprimante à la fois

```
Allocation Ressources: moniteur;
var
    Dispo : entier;
    sys, util : condition;
Procédure Demande Imp Sys();
Début
| Si (Dispo = 0) Alors sys.wait; fsi;
| Dispo:= Dispo - 1;
fin;
Procédure Demande Imp util();
Début
| Si (Dispo = 0) Alors util.wait; fsi;
| Dispo:= Dispo - 1;
fin;
Procédure Libérer Imp();
Début
| Dispo:= Dispo + 1;
| Si (sys.empty = faux) Alors sys.signal;
                        Sinon util.signal;
| Fsi;
fin;
Initialisation()
Début
  Dispo:=N;
Fin:
```

Cas 2: demande de K imprimantes à la fois

Le fait que les processus demandent un nombre d'exemplaires quelconque, nous avons besoin de sauvegarder le nombre d'exemplaires demandé par chaque processus pour vérifier si sa demande pourra être satisfaite avant de le réveiller.

==> deux listes chainées LSys, LUtil sont utilisées pour ce but.

```
Allocation Ressources: moniteur;
    Dispo : entier;
    sys, util : condition;
    enrg { n: entier; //correspond au nombre d'exemplaires demandé
           svt :^enrg;}
    LSys, LUtil : file d'attente de type eneg;
Procédure Demande Imp Sys(k);
Début
| Si (Dispo < k) ou (sys.empty = faux)
                Alors Enfiler(k,LSys); sys.wait;
1 1
                 Sinon Dispo:= Dispo - k;
1 1
| Fsi;
Fin;
Procédure Demande Imp util(k);
Début
| Si (Dispo < k) ou (sys.empty = faux) ou (util.empty = faux)
                Alors Enfiler(k, LUtil); util.wait;
1 1
1 1
                 sinon Dispo:= Dispo - k;
| Fsi;|
Fin;
Procédure Libérer Imp(k);
Début
| Dispo:= Dispo + k;
| Tant que (sys.empty = faux) et Dispo >= Tête(LSys).n
| Faire
     Défiler (x, LSys);
1 1
     dispo:= Dispo - x;
1 1
1 1
     sys.signal;
| Fait;
| Si (sys.empty = vrai)
               Alors Tant que (util.empty = faux) et Dispo >= Tête(LUtil).n
1 1
                     Faire
1 1
                     | Défiler (x, LUtil);
I I
                     Dispo:= Dispo - x;
1 1
                     util.signal;
1 1
1 1
                     Fait;
| Fsi;
Fin;
Initialisation()
Début
| Dispo:=N;
Tête(LSys):=Nil;
Tête(LUtil):=Nil;
Fin;
```

Exercice 4

```
Accès Pont : Moniteur ;
Var Cap : entier ;
     V, C: condition ;
Procédure DemandeV() ;
| Si (Cap = 0) ou ( C.empty) Alors V.wait Fsi;
| Cap := Cap - 2;
Fin;
Procédure DemandeC() ;
Début
| Si (Cap < 8) Alors C.wait Fsi;
Cap := Cap - 8;
Fin;
Procédure LibérerV() ;
| Cap := Cap + 2;
| Si ( | C.empty) et (Cap = 8) Alors C.signal;
                             Sinon V.signal;
| Fsi;
Fin;
Procédure LibérerC() ;
Début
Cap := Cap + 8;
| Si ( | C.empty) Alors C.signal; Fsi;
| Si (C.empty) Alors Tant que ( V.empty) et (Cap >= 2)
                       Faire
1 1
                       | V.signal;
                       Fait;
  Fsi;
Fin;
Initialisation()
Début
Cap:=10;
Fin;
```