

Processus - TD

Compétence : Appliquer l'algorithme d'ordonnancement du plus court d'abord.

Exercice 1

Les 3 processus doivent être exécutés simultanément sur un ordinateur à un seul microprocesseur.

Processus 1	Processus 2	Processus 3
instruction 1	instruction 1	instruction 1
instruction 2	instruction 2	instruction 2
instruction 3	instruction 3	instruction 3
instruction 4		instruction 4
instruction 5		instruction 5
instruction 6		
instruction 7		

L'ordonnanceur du système d'exploitation utilise la technique "du plus court d'abord".

Schématiser l'ordre de traitement des instructions des 3 processus.

Compétence : Appliquer l'algorithme d'ordonnancement en tourniquet.

Exercice 2

Schématiser l'ordre de traitement des instructions des 3 processus pour un ordonnancement en tourniquet.

Compétence : Appliquer l'ordonnancement premier entré, premier sorti

Exercice 3

Schématiser l'ordonnancement des tâches d'impression soumises par des ordinateurs d'un réseau local sur une imprimante connectée et partagée sur ce réseau.

- 5 ordinateurs (A, B, C, D et E) et une imprimante P sont raccordés à un même commutateur (switch)
- On suppose que la file d'impression est vide au départ. Tous les temps indiqués ci-dessous sont mesurés après le départ :

Ordinateur	nom du document	horaire d'envoi du document
A	cours1.pdf	01:30
A	cours2.pdf	01:45
B	image1.jpg	00:10
C	chanson.doc	01:00
C	roman.pdf	01:10
D	plan.jpg	00:45
D	formation.pdf	01:05
E	carte.pdf	00:30
E	metro.pdf	01:20

Compétence : Détecter une situation d'interblocage

Exercice 4

Sept processus P_i sont dans la situation suivante par rapport aux ressources R_i :

- P_1 a obtenu R_1 et demande R_2
- P_2 demande R_3 et n'a obtenu aucune ressource tout comme P_3 qui demande R_2
- P_4 a obtenu R_2 et R_4 puis demande R_3
- P_5 a obtenu R_3 et demande R_5
- P_6 a obtenu R_6 et demande R_2
- P_7 a obtenu R_5 et demande R_2 .

On voudrait savoir s'il y a interblocage.

1. Construire un graphe orienté où les sommets sont les processus et les ressources, et où :

La présence de l'arc $R_i \rightarrow P_j$ signifie que le processus P_j a obtenu la ressource R_i La présence de l'arc $P_j \rightarrow R_i$ signifie que le processus P_j demande la ressource R_i .

2. Y-a-t-il interblocage ? si oui précisez où.

Exercice 5 - Ecrit 2025, Asie J2, Exercice 2, sur 6 points

Cet exercice porte sur la programmation Python, la gestion des processus.

On souhaite élaborer un programme système permettant de gérer l'ordre d'exécution des processus sur le processeur.

1. Donner le nom de ce type de programme.
2. Donner les différents états possibles d'un processus.

Chaque processus dispose d'une valeur de priorité. Un processus est prioritaire sur un autre processus si sa valeur de priorité est plus petite. Ainsi pour rendre un processus moins prioritaire, il faut augmenter sa valeur de priorité, par exemple en la faisant passer de 2 à 3.

Fonctionnement du programme gérant l'ordre d'exécution des processus :

On dispose d'une liste dont les éléments sont des files de processus. La première file contient les processus ayant la valeur de priorité la plus élevée 0, la seconde ceux ayant la valeur de priorité 1, etc.

À l'arrivée d'un nouveau processus :

- Attribuer au nouveau processus la valeur de priorité la plus élevée 0 ;
- Placer le nouveau processus dans la file d'attente correspondant à sa valeur de priorité (c'est-à-dire la première file de la liste).

À chaque cycle d'horloge :

- S'il n'y a pas de processus en cours d'exécution et s'il reste des processus en attente :
 - Sélectionner un processus avec la priorité la plus élevée dans l'une des files d'attente non vides ;
 - Élire ce processus comme nouveau processus en cours d'exécution ;
- Sinon si un processus est en cours d'exécution :
 - Si le processus a terminé son exécution, le retirer du processeur ;
 - Sinon,
 - * incrémenter le temps d'utilisation du processus ;
 - * Si des processus de priorité supérieure ou égale attendent :
 - Retirer le processus en cours d'exécution du processeur ;
 - Réduire sa priorité de 1 et le mettre dans la file d'attente correspondant à sa priorité ;
 - Élire un processus dont la priorité est la plus élevée parmi les processus des files d'attente non vides ;
 - * Sinon, réduire sa priorité de 1 et continuer à exécuter le processus en cours d'exécution.
- 3. Parmi les propositions suivantes, donner la structure la plus adaptée pour stocker les processus d'une même priorité :
 - Proposition 1 : Liste
 - Proposition 2 : File

- Proposition 3 : Pile

Pour représenter le processus, on utilise une classe `Processus` qui possède les variables d'instances `PID` (l'identifiant du processus), `priorite` (la priorité du processus), `temps_utilisation` sur le CPU et le temps nécessaire à son exécution `temps_CPU`.

4. Compléter le constructeur de la classe `Processus` :

```
class Processus:
    ... (self, ..., priorite, temps_CPU):
        ... priorite = priorite
        ... PID = ...
        self.temps_utilisation = 0
        self.temps_CPU = temps_CPU
```

5. On considère les trois processus suivants :

```
P1 = Processus(PID=1,priorite=0,temps_CPU=10)
P2 = Processus(PID=2,priorite=0,temps_CPU=7)
P3 = Processus(PID=3,priorite=0,temps_CPU=5)
```

On a donc `liste_files = [[P3, P2, P1], [], []]`.

Compléter la simulation suivante, dans laquelle la variable `CPU` contient le processus en cours d'exécution :

Cycle 1: CPU=P1 `liste_files=[[P3, P2], [], []]`

Cycle 2: CPU=P2 `liste_files=[[P3],[P1],[]]`

Cycle 3: CPU=P3 `liste_files=[[], [...],[]]`

Cycle 4: CPU=P3 `liste_files=[[], [...], [...]]`

Cycle 5: CPU=... `liste_files=[[], [...], [...]]`

Dans les questions 6 et 7, on dispose :

- d'un processus qui nécessite un temps d'utilisation de 1000 pour terminer ;
 - d'un nombre important de processus dont le temps d'utilisation pour terminer est de 4 où l'on suppose de plus que chaque processus terminé est remplacé par un nouveau processus similaire.
6. Expliquer pourquoi le processus qui nécessite un long temps d'utilisation du CPU risque de ne jamais terminer avec le programme de gestion de l'ordre des processus ci-dessus (indiquer notamment la priorité du processus long au bout de quelques temps).

Pour régler ce phénomène, on décide d'ajouter la variable d'instance `temps_d_attente` au processus, et on définit une constante appelée `Max_Temps` qui correspond au temps maximum qu'un processus attend avant de remonter sa priorité. L'idée est qu'à chaque cycle, le `temps_d_attente` augmente. Ainsi, si sa valeur dépasse `Max_Temps`, alors sa priorité augmente.

7. Expliquer pourquoi le processus qui nécessite un temps long d'utilisation du CPU ne risque plus de ne jamais terminer avec ce nouveau programme de gestion de l'ordre des processus.
8. Écrire une fonction `meilleur_priorite` qui renvoie `None` s'il n'y a plus de processus et la priorité de l'un des processus les plus prioritaires de la liste des files d'attente dans le cas contraire.

```
def meilleur_priorite(liste_files):
    ...
```

Exemple :

```
# p1, p2 et p3 sont des instances de la classe 'Processus'
>>> liste_files = [[], [p2], [p3, p1]]
>>> meilleur_priorite(liste_files)
1
```

- Écrire une fonction `prioritaire` qui renvoie `None` si aucune des files d'attente de la liste ne contient un processus et qui renvoie l'un des processus parmi les plus prioritaires sinon (dans ce cas la fonction `prioritaire` supprimera le processus choisi de la file d'attente dans laquelle il se trouvait).

```
def prioritaire(liste_files):
    ...
```

On pourra utiliser `liste.pop(i)` pour renvoyer l'élément de la liste à la position `i`, tout en le supprimant de la liste.

- Écrire une fonction `gerer` qui récupère le processus en cours d'exécution `p` ainsi que la liste des files d'attente `liste_files` et qui implémente le programme donné en début d'énoncé pour gérer les processus.

```
def gerer(p, liste_files):
    ...
```

Exercice 6 - Bilan

Trois commerciaux (Audrey, Enzo et Louis) d'une société de vente à distance travaillent en réseau sur un même serveur, sur lequel ils stockent des fichiers qu'ils partagent : *fichier_produit* et *fichier_clients*.

- Schématiser ce contexte.
- À certaines heures de travail, les 3 commerciaux effectuent des accès nombreux aux deux fichiers.

Voici la liste de leurs accès aux fichiers entre 9h et 9h30 :

Heure de début	Durée	Utilisateur	Fichier	Tâche effectuée
09:01:00	00:01:00	Louis	<i>fichier_produit</i>	Impression
09:02:00	00:01:00	Louis	<i>fichier_clients</i>	Impression
09:05:00	00:04:00	Audrey	<i>fichier_clients</i>	Lecture
09:07:00	00:02:00	Enzo	<i>fichier_clients</i>	Modification
09:12:00	00:09:00	Audrey	<i>fichier_produit</i>	Modification
09:18:00	00:02:00	Enzo	<i>fichier_produit</i>	Modification

Schématiser la chronologie des accès qui sont faits sur cette période.

- Compléter le schéma du 2. avec les accès suivants :

Heure de début	Durée	Utilisateur	Fichier	Tâche effectuée
09:24:00	00:10:00	Louis	<i>fichier_produit</i>	Mise à jour
09:28:00	00:10:00	Audrey	<i>fichier_clients</i>	Mise à jour
09:32:00	00:06:00	Audrey	<i>fichier_produit</i>	Mise à jour
09:36:00	00:06:00	Louis	<i>fichier_clients</i>	Mise à jour

- Quel est le problème qui survient sur cette période ?

Heure de début	Durée	Utilisateur	Fichier	Tâche effectuée
09:44:00	00:05:00	Louis	<i>fichier_produit</i>	Mise à jour
09:46:00	00:05:00	Audrey	<i>fichier_clients</i>	Mise à jour
09:49:00	00:04:00	Louis	<i>fichier_produit</i> et <i>fichier_produit</i>	Mise à jour
09:51:00	00:04:00	Audrey	<i>fichier_clients</i> et <i>fichier_produit</i>	Mise à jour

Remarque : vous pouvez construire une chronologie minute par minute des utilisations de chaque fichier (dans un seul tableau). Utiliser un code couleur “vert : accès non bloquant”, “rouge : accès bloquant”.