Université de Ziguinchor

Cours de Système d'Exploitation

Licence 3 Informatique

Chapitre 3: Les stratégies d'ordonnancement des processus

Youssou FAYE
Département d'Informatique

Année 2018-2019

Les critères d'ordonnancement Les types d'ordonnancement Les algorithmes d'ordonnancement

Sommaire

1 Les critères d'ordonnancement

2 Les types d'ordonnancement

3 Les algorithmes d'ordonnancement



Les critères d'ordonnancement Introduction Les types d'ordonnancement Les algorithmes d'ordonnancement

Introduction (1)

- Le SE gère plusieurs processus
- L'efficacité théorique serait maximale si le nombre de processeurs était comparable à celui des processus
- Souvent une machine possède un seul processeur
- En multiprogrammation, on a plusieurs processus encours d'exécution
- Problème: plusieurs processus se partagent un seul processeur
- Solution: définir une politique d'accès au processeur



Les critères d'ordonnancement Introduction Les types d'ordonnancement Les algorithmes d'ordonnancement

Introduction (2)

- L'ordonnancement définit des critères selon lesquels les processus ont accès au processeur.
 - Exemples:
 - Un carrefour routier
 - Guichets d'une administration
- Critère d'ordonnancement
 - Optimiser l'utilisation de l'UCT
 - Besoins et priorités des applications



Les critères d'ordonnancement Introduction Les types d'ordonnancement Les algorithmes d'ordonnancement

Introduction (3)

Retour éventuel dans la file d'attente

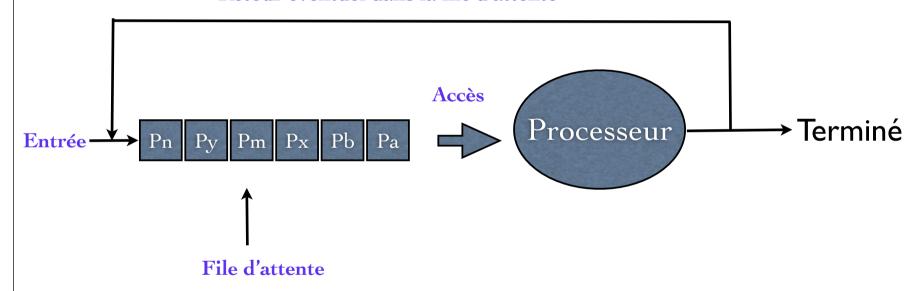


Schéma d'ordonnancement

Optimisation des ressources

- Maximiser le pourcentage d'utilisation du processeur
- Maximiser le débit (nombre de processus exécutés/unités de temps)
- Minimiser le temps de rotation: temps de terminaison temps d'arrivée (attente incluses)
- Minimiser le temps d'attente (temps passé dans la file d'attente)
- Minimiser le temps de réponse (pour les système interactif): temps entre une demande et première réponse



Priorité des utilisateurs

Ordre d'arrivée:le premier arrivé est le premier servi (caisses au RestoU, au supermarché, à la poste etc.)

Urgence : le premier servi est celui dont le besoin d'accès rapide à la ressource est le plus grand (pompier)

Importance : le premier servi est celui dont l'accès à la ressource est le plus important (personne âgée dans les transports en commun)



Pénalisation

- La pénalité d'un processus est liée à son temps d'attente, c'est le nombre d'unités de temps durant lesquelles le processus est présent dans la file d'attente (sans être exécuté)
- Mesurer de la pénalité (retard T) en fonction du temps d'attente et du temps d'exécution.

$$T = \frac{e}{e + a}$$

- e = temps d'exécution processus
- > e+a= temps d'exécution+ temps d'attente
- Dans le cas idéal T=1=e/e, donc a=0

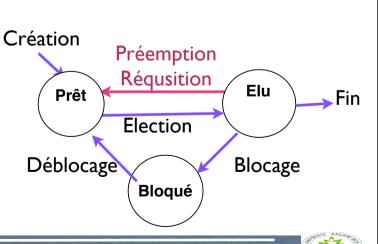


Types d'ordonnancement

Ordonnancement non préemptif (sans réquisition): le processus à l'état élu est traité jusqu'à sa fin quelque soit sa durée. L'importance, l'urgence etc. ne sont pas prise en compte

Création Election Elu Prêt → Fin Déblocage **Blocage** Bloqué

Ordonnancement préemptif (avec réquisition): en fonction des critères d'ordonnancement, le SE remet le processus en file d'attente avant la fin de son exécution



FIFO (First In, First Out)

- Le traitement est séquentiel
- Premier arrivé en file d'attente, premier servi
- Les processus courts sont pénalisés
 - Exemple: photocopieuse utilisée par
 - Une personne qui photocopie un livre
 - Une personne qui photocopie une page



Introduction Les critères d'ordonnancement Les types d'ordonnancement Les algorithmes d'ordonnancement

Introduction Algorithmes non préemptifs Algorithmes préemptifs Algorithmes avec ou sans préemption

FIFO (First In, First Out)

Exemple 1

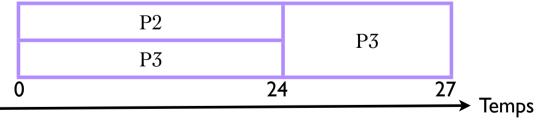
Y. FAYE

Processus	P1	P2	Р3
Durée d'exécution	24	3	3

- Si les processus arrivent au temps 0 dans l'ordre: P₁, P₂, P₃
 - Le schéma d'exécution

P1 P2 P3 0 24 27 30

Le schéma d'attente



- > Temps d'attente pour P1= 0; P2= 24; P3= 27
- Temps attente moyen: (0 + 24 + 27)/3 = 17



Temps

Introduction Les critères d'ordonnancement Les types d'ordonnancement Les algorithmes d'ordonnancement

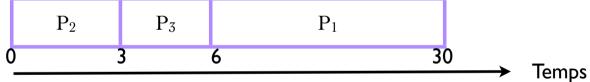
Introduction Algorithmes non préemptifs Algorithmes préemptifs Algorithmes avec ou sans préemption

FIFO (First In, First Out)

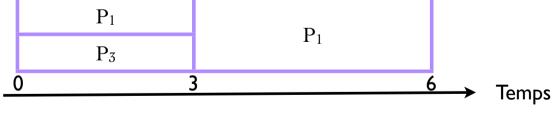
Exemple 2

Processus	P1	P2	Р3
Durée d'exécution	24	3	3

- Si les processus arrivent au temps 0 dans l'ordre: P2, P3, P1
 - Le schéma d'exécution



Le schéma d'attente



- Temps d'attente pour $P_1 = 6$ $P_2 = 0$ $P_3 = 3$
- Temps moyen d'attente: (6 + 0 + 3)/3 = 3

Temps d'attente est fonction de l'ordre d'arrivée

Y. FAYE



SJF (Shortest Job First)

- **Shortest JOB First**: Plus court travail
- Il s'agit d'une évolution de la stratégie précédente
- La file d'attente est ordonnée non plus de façon chronologique mais en fonction du temps d'exécution nécessaire (on fait passer en tête les travaux courts)
- Un processus qui arrive est classé dans la file d'attente en fonction de sa durée
- Les travaux longs sont pénalisés, au pire ils risquent de ne jamais être exécutés tant que de petits travaux sont soumis au système
- En cas d'égalité de temps d'exécution, on applique FIFO



SRTF (Shortest Remaining-Time First)

- Favorise le temps restant le plus court
- Si un processus qui dure moins que le restant du processus courant se présente plus tard, l'UCT est enlevée au processus courant et donnée à ce nouveau processus
- ▶ Favorise les travaux courts



Algorithmes préemptifs: Tourniquet ou Round Robin(1)

- Le SE attribue à chaque processus un temps (quantum de temps) pendant lequel il est autorisé à s'exécuter
- l'UCT est enlevée au processus courant P_x si le quantum s'achève avant la fin du processus et est donnée au premier processus P_y de la file d'attente
- Le processus P_x se trouve ainsi en queue de liste
- La gestion de la file d'attente est faite selon FIFO :
- Les travaux assez courts sont vite servis
- Le tourniquet garanti que les travaux longs sortiront du système au bout d'un temps fini



Algorithmes préemptifs: Tourniquet ou Round Robin (2)

- L'efficacité du système dépend de la valeur du quantum
 - Si le changement de contexte s'opère en c ms
 - Et le quantum fixé à q ms
 - La surcharge introduite par le système est: $\frac{c}{c+q}$
 - Un quantum trop petit provoque trop de changement de contexte et augmente la surcharge, ralentit la machine
 - Trop long, la réactivité du système diminue, les petits travaux sont pénalisés



Priorité

- Affectation d'une priorité à chaque processus (p.ex. un nombre entier)
- souvent les petits chiffres dénotent des hautes priorités
- Exemple: 0 la plus haute
- L'UCT est donnée au processus prêt avec la plus haute priorité avec ou sans préemption
- A priorité égale, on applique FIFO



Priorité

- Problèmes possibles:
 - Famine: les processus moins prioritaires n'arrivent jamais à exécuter
- Solution d'ajustement dynamique de la priorité
 - Modifier la priorité d'un processus en fonction de son âge et de son historique d'exécution
 - Augmenter la priorité d'un processus pénalisé
 - Diminuer la priorité d'un processus en fonction du temps passé dans le CPU

