Systèmes d'exploitation, 2ème année

Processus et ordonnancement

Yves STADLER

Université Paul Verlaine - Metz

3 novembre 2011

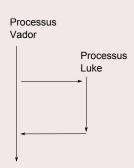
Les processus

Définition

■ Entité associée par le noyau à l'exécution d'un programme. Un programme peut être exécuté pare un utilisateur et peut avoir plusieurs processus associés.

Hiérarchie des processus

- Hiérarchie arborescente;
- Relation père-fils;
- Processus init (pid: 1), racine;
- daemon (cron, mémoire, messagerie, ...);
- indépendants.



Les processus

Initialisation

- Le noyau est chargé par le bootstrapping;
- Le noyau va résider en mémoire tant que la machine est allumée.
- Au démarrage le noyau exécute le processus init pid 1;
- init lit /dev/tty qui décrit les terminaux;
- init créer un fils pour chaque terminal et se met en veille;
- chaque fils exécute le programme login.

Modes et contexte

Deux espaces différents

- Espace usager : information du processus, fichiers ouverts, registre
- Espace kernel : fonction de tous les processus en appels système.

Deux contextes différents

- Processus : le kernel opère pour le compte du processus (appels système);
- Système : le kernel gère les problèmes du système : interruptions périphérique, . . .

Modes et contexte

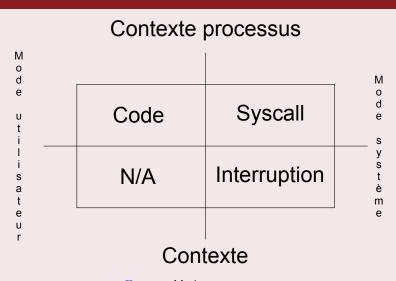


FIGURE: Modes et contextes

États d'un processus

Définition

 Un processus peut se décrire comme une alternance de section actives, durant lesquelles des unités de temps CPU sont consommées, avec des attentes d'entrées sorties.

Mécanismes de gestion

- Ordonnancement (scheduling): choix des processus à activer;
- Distribution (dispatcher) : activation des processus ;
- Synchronisation : gestion des ressources partagées ;
- Le *Process Control Block* : structure qui représente l'état d'un processus (lorsqu'il n'est pas en mémoire).

Vision des états de processus court terme

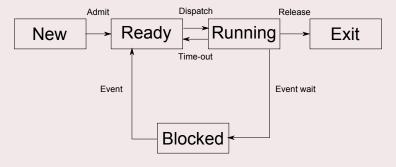
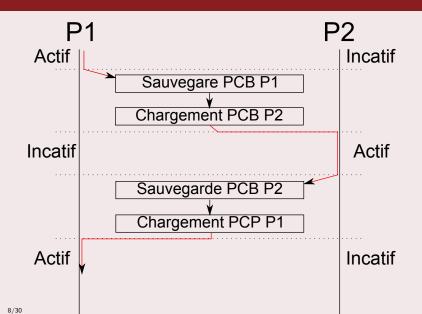


FIGURE: État simplifié des processus

Changement de contexte



Vision des états de processus long terme

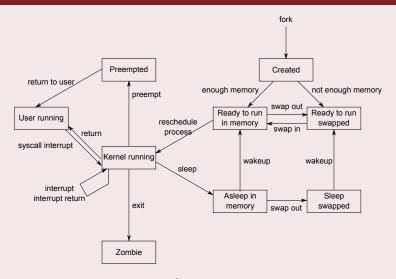


FIGURE: État d'un processus

Primitives

Création

- fork() (Retourne 0 dans le processus fils, pid de l'enfant dans le processus père);
- héritage de l'image mémoire;
- héritage de la table des fichiers ouverts;
- copie du PCB du père à l'emplacement du PCB du fils (seul différence les pid).

Identité

- getpid() donne le numéro du processus en cours d'exécution;
- getppid() donne le numéro du père du processus en cours d'exécution.

Les appels systèmes

Processus

```
fork();
kill();
waitpid();
alarm();
pause();
```

Répertoire

- mkdir() créer un répertoire;
- chdir() change de répertoire;

Les appels systèmes

Fichier

- creat() créer un fichier;
- open() ouvre un descripteur de fichier en lecture;
- close() ferme le descripteur de fichier;
- read() lit le descripteur de fichier;
- write() écrit sur le descripteur de fichier;

Mémoire

- malloc() allocation de mémoire;
- free() libération de la mémoire;

Ordonnancement

Rôle de l'ordonnanceur

- Choisir les processus qui vont accéder au CPU
- Lorsqu'il faut gérer de la mémoire virtuelle, l'ordonnancement se fait à plusieurs niveaux
 - Long terme (Long-term/admission scheduler): sélectionne les prochains processus à charger en mémoire;
 - Moyen terme (Medium-term scheduler) : sélectionne les processus qui vont être temporairement enlevés de la mémoire centrale (défaut de page ...);
 - Court terme (Short-term scheduler) : sélectionne le processus qui accède au CPU parmi ceux qui sont prêts (Le dispatcher les activera.).

Ordonnancement

Les files d'attentes

- Un ordonnanceur gère plusieurs files d'attentes :
 - processus prêts;
 - processus en attente d'entrée / sortie.
- La question est : comment insère-t-on un processus dans une file et
- comment un processus passe d'une file au CPU.

Les files d'attentes

- Traitement par flots;
- Multi-programmation;
- Temps partagé;
- Mémoire virtuelle.

Traitement par flots

Batch processing

- Pas de répartiteur de bas niveau (ou répartiteur trivial)
- Lorsqu'une opération d'entrée sortie est déclenchées, le CPU est inactif.

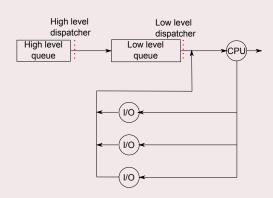


FIGURE: État d'un processus

Multi-programmation

Multi-programmation

- Lorsqu'une opération d'entrée sortie est déclenchées, le CPU est libéré;
- les processus qui termine une entrée sortie sont remis dans la file.

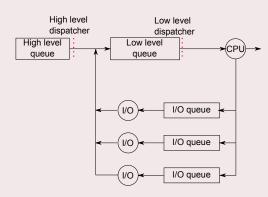


FIGURE: État d'un processus

Temps partagé

Time sharing

- Chaque processus dispose d'un certain temps de CPU;
- les processus qui dépasse ce délai sont remis dans la file;
- On appelle quantum de temps la durée maximale allouée à chaque processus.

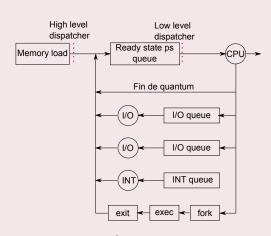


FIGURE: État d'un processus

Mémoire virtuelle

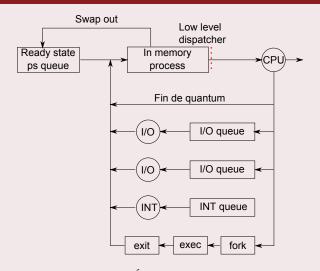


FIGURE: État d'un processus

Les algorithmes d'ordonnancement

Plan

- Critères d'ordonnancement ;
- First In First Out (FIFO) a.k.a. First Come First Served (FCFS);
- Shortest Job First (SJF);
- Round Robin;
- Listes multiples;
- Évaluations.

Les critères

Minimiser, maximiser?

- On peut minimiser
 - le temps entre soumission et fin d'une tâche
 - le temps de passage en file bas niveau;
 - le temps d'exécution des entrées sorties.
- maximiser:
 - Le taux d'activité du CPU :
 - Le nombre de processus traités par unités de temps.

Les critères

Classes d'ordonnanceurs

- Non-préemptifs : un processus libère le CPU quand il n'en a plus besoin;
- Préemptifs : l'utilisation du CPU est limitée dans le temps.

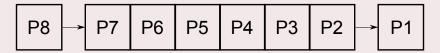
Classes d'ordonnanceurs

- Préemptif : Unix, WinNT, BeOS, Win2000, MacOS X (et suivants);
- Non préemptif : MacOS, Win9X, Millenium.

First In First Out

FIFO

- Principe d'une file standard, les éléments rentre à la suite de tous les processus déjà présents;
- Le processus qui n'a plus de prédécesseur est la tête de la file et est élu à la prochaine sélection.



FIFO

- Changement de contexte à la fin du processus. Pas de réorganisation;
- Les longs processus peuvent accaparer le processeur;
- Problèmes lorsque certains processus ne se terminent pas.

Shortest Job First

SJF

- La tâche la plus courte à la priorité (un autre processus *peut* être interrompu).
- Les processus sont triés en fonction du nombre d'unités CPU qu'il requiert;
- En cas d'égalité : FIFO.
- Comment connait-on le temps CPU des processus?
- Famines possibles.

Estimation du temps CPU

- Demander à l'utilisateur;
- Estimer à partir de l'historique : $p_{n+1} = a * t_n + (1-a) * p_n$
- SJF avec priorité

Shortest Job First

Problème

■ Comment éviter les famines?

Problème

■ Ajouter un vieillissement automatique des processus.

Round Robbin

Principe

- FIFO préemptif
- Utilisation d'un quantum de temps
- Libération du CPU lors des entrées sorties, de la fin du processus ou lorsque le quantum est épuisé.

Caractérisiques

- Meilleur que FIFO car les processus se terminent plus vite (pas de blocage pour un seul processus);
- Meilleur que SJF car les processus longs ne sont plus pénaliser;
- Le temps d'attente dépend du nombre de processus ;
- Famine impossible;
- Difficilement exploitable en temps-réel (deadlines).

Round Robbin

Quel quantum choisir

- Trop court : important changement de contexte qui pénalise l'efficacité du système;
- Trop long : les processus court sont pénalisés ;
- Infini : on a une FIFO;
- Unix utilise 100ms.

Files multiples

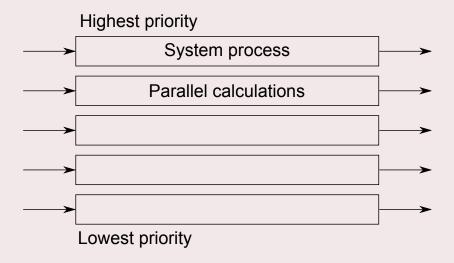
Principe

- Division en groupe de processus (système, professeurs, étudiant, avant plan, arrière-plan, ...);
- Différentes priorités par files (éventuellement quantum différents aussi).

Caractérisiques

- Adapté à des contraintes particulières;
- Priorité en fonction de l'importance des travaux (de manière *meta*)
- Généralement utile pour privilégier les processus dépendant d'entrées sorties;
- Un processus qui quitte volontairement l'UC garde sa file;
- Lors des dépassements de quantum, on change le processus de file (perte de priorité au profit d'un quantum plus long).

Files multiples



Files multiples



Fin

Suite

■ TD : Processus et ordonnancement.