

Université Paul Sabatier 31062 Toulouse Cedex 09

Master 1 Informatique - MCPR

Modèles et Concepts du Parallélisme et de la Répartition Support de travaux pratiques

 1 - Outils pour la synchronisation et la communication Posix IPC Posix : Sémaphores et segments de mémoire partagée

1.1. Rappels

Lorsqu'un processus est créé, il est créé comme une copie presque parfaite de son « père » : il hérite de ses segments de code, de données et de pile. Mais, il en diffère aussi ; notamment par son pid, son ppid et le fait que ses segments de données et de pile ne sont pas partagés avec son père. En d'autres termes, une variable déclarée localement ou globalement, n'est jamais partagée entre un processus père et un processus fils. Pour communiquer une information, des processus peuvent utiliser le mécanisme primitif exit()/wait() (communication à sens unique, du fils vers son père, lorsque ce fils meurt) ou des tubes de communication. Dans ces deux cas, les processus doivent avoir un lien de parenté afin de pouvoir communiquer.

Lorsque les processus n'ont plus aucun lien de parenté, ces mécanismes ne suffisent plus et il faut avoir recours à des outils appelés IPC (Inter Process Communication).

1.2. Généralités sur les IPC

Les outils IPC permettent de faire communiquer et se synchroniser des processus indépendants (mais s'exécutant sur la même machine) et sont au nombre de trois :

- Les segments de mémoire partagée (shared memory) permettent aux processus de partager des données et ainsi de communiquer rapidement;
- Les files de messages (message queues, ou boîtes aux lettres) permettent à la fois la communication et la synchronisation;
- 3. Les sémaphores servent à la synchronisation entre processus.

Ces IPC ont des caractéristiques communes :

- Il est nécessaire d'inclure les fichiers sys/types.h et sys/ipc.h;
- Tout comme un fichier, un IPC possède un identificateur externe (qui l'identifie de manière unique sur la machine) et un identificateur interne (qui l'identifie au sein d'un processus). Le premier est de type key_t et le second de type int;
- Un IPC peut être utilisé par n'importe quel processus, pouvant appartenir à des utilisateurs différents, un processus peut donc vouloir protéger un IPC contre son utilisation, voire sa destruction par un autre processus. Pour cela, un IPC possède des droits d'accès;
- Lors de la création d'un IPC, on peut spécifier qu'il ne sera utilisable que par le processus créateur et sa descendance si son identificateur externe est une constante prédéfinie (IPC_PRIVATE);
- Enfin, les ressources IPC sont *persistantes*, elles continuent à exister sur une machine tant qu'on (le propriétaire ou l'administrateur système) ne les a pas détruites. Or, le nombre d'IPC

Master 1 Informatique –MCPR 1/4

sur une machine est limité au niveau d'un utilisateur, mais aussi au niveau global. Il est donc *nécessaire* de les *détruire* lorsqu'elles ne sont plus utilisées.

Année 2011-12

1.3. Les sémaphores UNIX System V

#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>

Ensemble de sémaphores

#include <sys/sem.h>

Le couple (numéro interne de l'ensemble, numéro du sémaphore dans l'ensemble) identifie un sémaphore dans cet ensemble. Le numéro du 1^{er} sémaphore d'un ensemble est 0.

Créer / Ouvrir un ensemble de sémaphores

int semget (key_t key, int nsems, int semflg);

Création

Dans le cas où le nom externe (key) vaut IPC_PRIVATE ou si le bit IPC_CREAT de semflg est à 1.

Le bit IPC_EXCL a un rôle important :

- 1: la création échoue si le nom externe est déjà utilisé.
- 0: le processus obtient le numéro interne d'un ensemble de sémaphores déjà créé

9 bits de faible poids de semflg = droits d'accès aux sémaphores créés.

Ouverture

L'ensemble a été créé auparavant et on souhaite l'utiliser

IPC_EXCL et IPC_CREAT ne doivent pas être tous les deux positionnés.

nsem doit être 0 ou inférieur ou égal à la valeur précisée lors de la création.

Contröler les attributs d'un ensemble de sémaphores

union semun {

```
int val; /* Valeur de SETVAL */
struct semid_ds *buf; /* Pour IPC_STAT & IPC_SET */
ushort_t *array; /* Tableau pour GETALL & SETALL */
};
```

int semctl(int semid, int semnum, int cmd, union semun arg);

Valeurs possibles pour cmd

SETVAL : arg.val est affecté à la valeur du sémaphore défini par (semid, semnum) ;

Master 1 Informatique – MCPR 2/4

Année 2011-12

- SETALL: Les valeurs contenues dans le tableau arg.array sont affectées aux valeurs des sémaphores de l'ensemble semid ;
- IPC_RMID : La primitive semctl détruit l'ensemble de sémaphores semid ; tout processus en (voir la primitive semop) attente derrière un sémaphore de cet ensemble est alors réveillé et averti de cet événement

Bloquer / réveiller un processus

```
struct sembuf {
                               short
 short
                                                          u_short sem_num; /* N° sémaphore dans l'ensemble */
                             sem_op;
/* Indicateurs */
                           /* Opération sur le sémaphore */
```

int semop(int semid, struct sembuf *array, size_t nops);

- Le champ sem_num est le numéro, dans l'ensemble semid, du sémaphore concerné par
- Le champ sem_op de sembuf décrit l'opération à effectuer
- sem_op > 0 : sem_op tickets supplémentaires dans le distributeur (opération V) ;
- sem_op = 0: Blocage de l'appelant tant que le nombre de tickets n'est pas nul. Le bit IPC_NOWAIT de sem_flg joue le même rôle que dans l'opération P.
- sem_op < 0 : Demande de sem_op tickets (opération P). L'appelant est bloqué tant que tous sem_flg est positionné. Dans ce cas, l'appelant poursuit son exécution, informé du non ces tickets ne sont pas disponibles. Le blocage est évité si le bit IPC_NOWAIT du champ EAGAIN (11) dans la variable errno). aboutissement de sa demande (-1 comme valeur retournée par la primitive semop et

1.4. Les segments de mémoire partagée

#include <sys/shm.h:

Créer / Ouvrir un segment de mémoire partagée

```
int shmget (key_t key, size_t size, int shmflg);
```

Renvoie l'identificateur du segment de mémoire partagée associé à la valeur de l'argument key. Un nouveau segment mémoire, de taille (en octets) size est créé si key a la valeur IPC_PRIVATE ou si aucun segment de mémoire partagée n'est associé à key, et IPC_CREAT est présent dans shmfig.

Contrôler / détruire un segment de mémoire partagée

int shmctl(int shmid, int cmd, struct shmid_ds *buf);

La valeur du paramètre cmd spécifie l'opération de contrôle à effectuer :

IPC_STAT: copie du descriptif du segment dans buf;

Master 1 Informatique –MCPR

Année 2011-12

- IPC_SET: modification de certaines caractéristiques du segment (propriétaire, groupe, droits, etc.) à partir des valeurs contenues dans buf;
- IPC_RMID : destruction du segment ;
- SHM_LOCK: verrouillage du segment en mémoire centrale;
- SHM_UNLOCK: déverrouillage du segment de mémoire partagée de la mémoire centrale.

Attacher / détacher un segment de mémoire partagée

void *shmat (int shmid, const void *shmaddr, int shmflg);

appelant et retourne l'adresse d'attachement. shmaddr est une adresse à laquelle le segment de adresse doit être arrondie (SHM_RND) et/ou que le segment est en lecture seule (SHM_RDONLY). Attache le segment de mémoire partagée identifié par shmid au segment de données du processus mémoire doit être attachée ou NULL si le choix est laissé au système. shmflg indique que cette

int shmdt (const void *shmaddr);

Détache le segment de mémoire partagée situé à l'adresse indiquée par shmaddr

1.5. Commandes UNIX et IPC

Connaître l'état des ressources IPC : ipcs (ipc status)

accès en lecture. Voir le man. ipcs fournit des informations sur l'usage des ressources IPC pour lesquelles le processus appelant a

Suppression des ressources IPC : ipcrm (ipc removre)

ipcrm [-q msqid][-m shmid][-s semid][-Q msgkey][-M shmkey][-S semkey] . . Voir le man

de messages (message $m{q}$ ueue) ; -s : relatif aux ensembles de $m{s}$ émaphores Remarque : -m : relatif aux segments de mémoire partagée (shared memory); -q : relatif aux files

Créer une clé d'IPC « unique »

key_t ftok(const char *path, int id);

Cette fonction permet de créer un identificateur externe d'IPC (voir man).

Master 1 Informatique – MCPR 4/4

3/4