

Sommaire

- Les ZDC
- <u>Les sémaphores</u>
- Les files de <u>messages</u>

Développement Système: les IPC Introduction :

Les IPC recouvrent 3 mécanismes de communication entre processus (Inter Processus Communication):

- Les segments de mémoire partagée : (Share Memory) ou Zone de Données Commune (ZDC),
- Les files de messages ou Queue de MeSsages (MSQ),
- Les *sémaphores* permettent de synchroniser l'accès à des ressources partagées. Ensemble de un ou plusieurs sémaphores,

Introduction:

- Les IPC n'appartiennent pas au système de fichier (ils sont donc invisibles avec la commande ls et pas de open, read, write, close),
- Ils n'ont donc pas de numéro d'inode qui assure l'unicité,
- Les IPC permettent de faire communiquer deux processus de manière asynchrone à l'inverse des tubes, c'est-à-dire qu'un processus pourra avoir accès à une information alors que le processus qui a généré cette information est terminé,

Développement Système: les IPC Introduction :

- Ces outils de communication peuvent être partagés entre des processus n'ayant aucun lien de parenté,
- La mise en œuvre des IPC présente des points communs:
 - ✓ les primitives de création et d'ouverture se présentent sous la forme *xxxget()*, elles attendent une clef comme l'un des paramètres et retournent un identificateur. La clef est une donnée de type *key_t* qui doit être connue de tous les processus utilisant l'IPC,
 - ✓ Les primitives de contrôle se présentent sous la forme xxxctl(), elles permettent d'obtenir ou de modifier des caractéristiques de l'objet et également de détruire l'objet,

Développement Système: les IPC Introduction :

- Tout objet géré par le noyau est identifié par :
- Une *identification interne* correspondant à l'entrée dans une table système et contenant les caractéristiques de l'objet,
- Une *identification externe* appelée la *clef* utilisée par les processus utilisateurs pour manipuler l'objet

La clé est obtenue à l'aide de la fonction ftok

key_t ftok(char* pathname, int proj)

A partir d'un nom de fichier existant et accessible, et des huit bits de poids faible de proj (qui doit être non nul), un numéro unique est créé : la clé,

Clé: Exemple 1

```
#include <sys/types.h>
 #include <sys/ipc.h>
 #include <stdio.h>
 #include <unistd.h>
 int main()
⊟{
 key t clef; /* Clef de l'IPC à générer */
 int proj id;
 if ((getuid() & 0xff) != 0)
      proj id = getuid();
 else proj id = -1;
 /* Génération de la clef (le dernier octet du second argument ne doit pas être à 0) */
 if ((clef=ftok(".", proj id)) == -1)
    perror ("ftok");
 /* Affichage clef générée */
 printf("Clef générée : 0x%04x\n", clef);
 printf("Clef générée : %d\n", clef);
                                                        → Exécution
```

Clé: Exemple2

```
#include <stdio.h>
 #include <stdlib.h>
 #include <sys/ipc.h>
 #include <sys/types.h>
 #include <sys/stat.h>
 #include <unistd.h>
 #include <sys/ipc.h>
 int main(int argc, char * argv[])
\square {
     struct stat status:
     key t cle1,cle2,cle3;
     if (argc !=2)
         printf("Il faut un argument (nom d'un fichier) \n"); return EXIT FAILURE;
     if (stat(argv[1],&status) == -1)
         printf("Fichier non existant\n");
         return EXIT FAILURE;
     clel = ftok(argv[1],0);
                                                                   → Exécution
     cle2 = ftok(argv[1],1);
     printf("Clés créées avec %s :%x (0)\t%x (1)\n",argv[1],cle1,cle2);
     cle3 = ftok(argv[0], 0);
     printf("Clé créée avec l'exécutable lui même (%s) (0):%x\n",argv[0],cle3);
     return EXIT SUCCESS;
```

Commandes shell

- ipcs (IPC Status): permet d'obtenir toutes les informations sur les IPC,
- **iperm** (IPC ReMove): permet de supprimer une mémoire partagée, ou un ensemble de sémaphores ou une queue de messages,

Les ZDC

ZDC: Création

```
Exécution
  Processus
int main (int argc, char**
                                              Mémoire
                                              partagée
argv)
shmget(...)
```

Le processus se termine . . .

La mémoire partagée reste!

ZDC: Création

Analyse de la fonction shmget :

```
int shmget(key_t cle, int size, int shmflg);
```

- > cle: obtenue avec ftok,
- Size : la taille de la mémoire partagée,
- > Shmflg : les options,
 - IPC_CREAT : création,
 - IPC_EXCL : échec si elle existe,
 - 0xxx : droits,

ZDC: Exemple3: création

```
Création Echec si la ZDC existe déjà
                                                                       Droits
#define TAILLE 50
int main()
    //création d'une clé :
    key t cle = ftok("/etc/passwd",0);
   int shmId = shmget(cle,TAILLE,IPC CREAT | IPC EXCL | 0600) ;
    if (shmId == -1)
    //elle existe peut être : essayons de récupérer son identificateur
        shmId = shmget(cle,TAILLE,IPC EXCL);
        if (shmId == -1)
    //impossible de récupérer l'identifiant
               perror("shmget");
                                                   La ZDC existe déjà donc pas besoin de
               return -1;
                                                   IPC CREAT ni de Droits de
```

Avec cet exemple on a créé une ZDC ou récupéré son identifiant si elle existe déjà

→ Test exemple3

ZDC: Utilisation

Pour utiliser une mémoire partagée il faut :

```
S'attacher à la ZDC: fonction shmat
 char* shmat(int shmid,char* shmaddr,int shmflg);
     -shmid: identificateur de la ZDC (retourné par shmget),
     -shmaddr: si NULL, le système attribue une adresse,
     -shmflg: option SHM_RND (lecture seule) ou 0 (lecture/écriture)
Égrire dans la ZDC: char* pZDC= shmat(,,,);
                      *pZDC ='A'; // pour écrire le caractère A sedans
Lire depuis la ZDC: char caractere= *pZDC;
Se détacher de la ZDC: fonction shmdt
 int shmdt (char* shmaddr);
     - shmaddr: pointeur retourné par shmat
```

ZDC: contrôle

Pour contrôler une ZDC on utilise la fonction shmctl.

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

- **shmid**: identificateur de la ZDC (retourné par shmget)
- **cmd**: commande
 - IPC_RMID: destruction de la ZDC,
 - **IPC_STAT**: information sur la ZDC,
 - IPC_SET: modification des informations de la ZDC,
- struct shmid_ds: structure d'informations sur la ZDC

cette structure n'est pas nécessaire pour la commande IPC_RMID

```
int shmld = shmget(...);
shmctl(shmld, IPC_RMID, NULL); //destruction
int shmld = shmget(...);
struct shmid_ds info;
shmctl(shmld, IPC_STAT, &info); //lecture des informations
```

ZDC: contrôle

Structure shmid_ds

```
struct shmid_ds

{

struct ipc_perm shm_perm; /* Permissions d'accès */

int shm_segsz; /* Taille segment en octets */

time_t shm_atime; /* Heure dernier attachement */

time_t shm_dtime; /* Heure dernier détachement */

time_t shm_ctime; /* Heure dernier changement */

unsigned short shm_cpid; /* PID du créateur */

unsigned short shm_lpid; /* PID du dernier opérateur */

short shm_nattch; /* Nombre d'attachements */
```

Structure ipc_perm

```
struct ipc_perm
{
    key_t key;
    ushort uid;
    ushort gid;
    ushort cuid;
    ushort cgid;
    ushort mode;

/* les 9 bits de poids faible représentent
les droits */
    ushort seq;
};
```

ZDC: exemple création et infos

Déclarations:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#include <unistd.h>

#define Taille 50
int shmDestroy(int shmId);
int shmCreate(char *nom_cle, int taille);
char *shmAttach(int semId);
```

Attachement et détachement :

```
char * shmAttach(int id)
{
    return shmat(id,NULL,0);
}
```

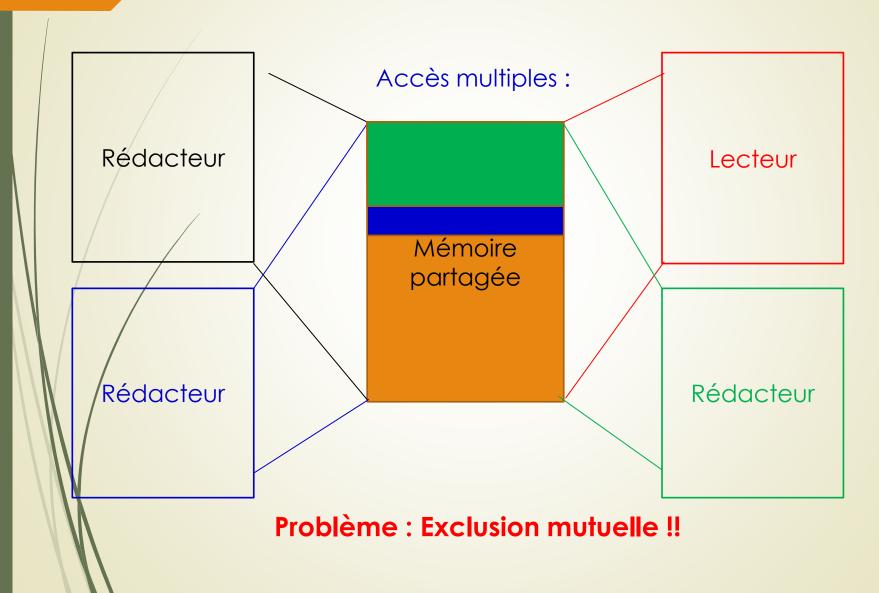
```
int shmDestroy(int shmId)
{
    if (shmctl(shmId,IPC_RMID,NULL) == -1)
    {
        perror("shmctl");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

ZDC: exemple création et infos

Informations:

```
int main(int argc, char *argv[])
int shmId:
char *pZDC;
struct shmid ds info;
printf("\n creation \n"):
    if ((shmId = shmCreate(argv[0], Taille)) == -1)
        printf("Cette ZDC n'a pas été créée avec l'exécutable CreerZdcEx2 !");
        return EXIT FAILURE;
    system("ipcs");
    printf("\n infos :\n");
    shmctl(shmId, IPC_STAT, &info);
    printf("\tNombre d'attachement : %ld\n",info.shm nattch);
    printf("\tTaille : %d\n",info.shm segsz);
    sleep(3);
    printf("\n attachement\n");
    if ((pZDC = (char *)shmAttach(shmId)) == NULL)
        printf("Impossible de s'attacher !\n");
        return EXIT FAILURE;
    shmctl(shmId, IPC STAT, &info);
    printf("\tNombre d'attachement : %ld\n",info.shm nattch);
    sleep(3);
    system("ipcs");
    sleep(5);
    printf("Destruction\n");
    if (shmDestrov(shmId) == 1)
        printf("\n*** Destruction de la ZDC ok ***\n");
    else printf("\t ZDC non detruite\n");
    sleep(3);
    system("ipcs");
    shmctl(shmId, IPC STAT, &info);
    printf("\tNombre d'attachement : %ld\n",info.shm_nattch);
    printf("\n attachement 2 \n");
    if ((pZDC = (char *)shmAttach(shmId)) == NULL)
        printf("Impossible de s'attacher !\n");
        return EXIT FAILURE;
    sleep(5);
    shmctl(shmId, IPC_STAT, &info);
    printf("\tNombre d'attachement : %ld\n",info.shm nattch);
    system("ipcs");
                                                                      → Exécution
    return EXIT SUCCESS;
```

ZDC: Utilisation



Les sémaphores

Développement Système: les sémaphores

Les sémaphores: Introduction

Si plusieurs processus veulent accéder à une même ressource, des problèmes risquent d'apparaître. Imaginez une mémoire partagée avec plusieurs processus rédacteurs ou un processus rédacteur qui intervient pendant un processus lecteur! Pour éviter ces problèmes, on utilise des sémaphores qui permettent entre autres l'exclusivité d'une ressource partagée à un seul processus.

Définitions:

- Section Critique: C'est une partie de code telle que 2 processus ne peuvent s'y trouver au même instant.
- **Exclusion mutuelle :** Une ressource est en exclusion mutuelle si seul un processus peut utiliser la ressource à un instant donné.
- Conditions de fonctionnement : Plusieurs conditions sont nécessaires pour le bon fonctionnement de processus coopérants :
 - -Deux processus ne peuvent être, en même temps, en section critique,
- -Aucune hypothèse n'est faite, ni sur la vitesse relative des processus, ni sur le nombre de processeurs,
 - -Aucun processus suspendu en dehors d'une section critique ne doit bloquer les autres processus,
 - -Aucun processus ne doit attendre "trop longtemps" avant de pouvoir entrer en section critique

Les sémaphores : Définition

- Un sémaphore S est une variable entière qui n'est accessible qu'au travers de trois opérations Init, P et V.
- La valeur d'un sémaphore est le nombre d'unités de ressource (exemple : imprimantes...) libres. S'il n'y a qu'une ressource, un sémaphore binaire avec les valeurs 0 ou 1 est utilisé.
- Les opérations doivent être indivisibles (atomiques), ce qui signifie qu'elles ne peuvent pas être exécutées plusieurs fois de manière concurrente. Un processus qui désire exécuter une opération qui est déjà en cours d'exécution par un autre processus doit attendre que le premier termine.

Les sémaphores : les opérations

- L'opération Init (S, valeur) est seulement utilisée pour initialiser le sémaphore S avec une valeur. Cette opération ne doit être réalisée qu'une seule et unique fois.
- L'opération **P(S)** (du néerlandais *Proberen*) signifiant tester et en français "Puis-je?" ou éventuellement Prise ou Prendre. Cette opération est en attente jusqu'à ce qu'une ressource soit disponible, ressource qui sera immédiatement allouée au processus courant.

SI(S > 0)

ALORS S --;

SINON (attendre sur S)

FSI

Les sémaphores : les opérations

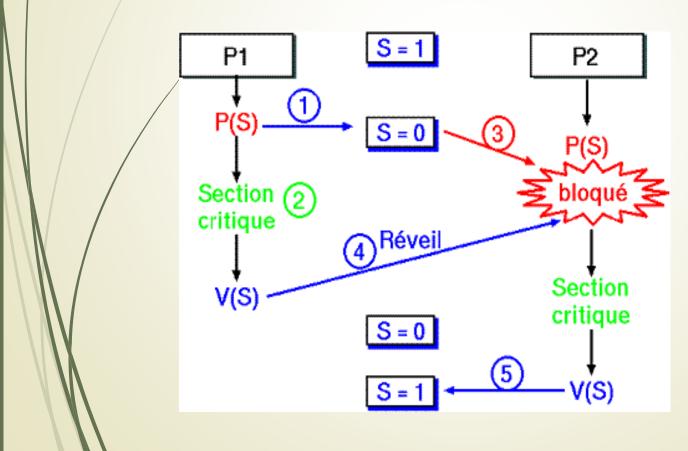
L'opération V(S) (du néerlandais *Verhogen* signifient tester, incrémenter et en français "Vas- y !" ou éventuellement Vente ou Vendre) est l'opération inverse. Elle rend simplement une ressource disponible à nouveau après que le processus ait terminé de l'utiliser

S++;
SI (des processus sont en attente sur S)
ALORS laisser l'un deux continuer (reveil)

FSI

Les sémaphores : Sémaphore binaire

Un sémaphore binaire est un sémaphore qui est initialisé avec la valeur 1. Ceci a pour effet de contrôler l'accès à une ressource unique. Le sémaphore binaire permet l'exclusion mutuelle (mutex) : une ressource est en exclusion mutuelle si un seul processus peut utiliser la ressource à un instant donné



Les sémaphores : Création

Pour créer un sémaphore on utilise la fonction semget

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

- clé: obtenue avec ftok,
- **nsems**: le nombre de sémaphores dans l'ensemble,
- **semflg**: les options
 - ICP_CREAT : création,
 - IPC_EXCL : échec si il existe,
 - 0xxx: droits.

Cet ensemble de sémaphore(s) n'est pas initialisé . . . !

Les sémaphores: Création

Echec si existe déjà: semget retourne -1

Création **Droits** //création d'une clé : key_t cle = ftok("/etc/passwd",0); int semId = semget(cle, 1, IPC_CREAT | IPC_EXCL | 0600)); if (semId) == -1//il existe peut être : essayons de récupérer son identificateur sem/d = semget(cle, 1, IPC_EXCL); Pas besoin de IPC CREAT: il existe déjà. if (semId == -1)Pas besoin de droits : ils sont déjà fixés. On récupère l'identificateur. //impossible de récupérer l'identifiant perror("semget"); return -1: // on a créé ou récupéré l'identifiant d'un ensemble de 1 sémaphore Attention:

Les sémaphores : Initialisation

```
key \ t \ cle = ftok("/etc/passwd",0);
int semId = semget(cle, 1, IPC CREAT | IPC EXCL | 0600));
if (semId == -1)
                                                             lci?
                                                                            Non: il existe déjà.
        //il existe peut être : essayons de récupérer son identificateur
        semId = semget(cle, 1, IPC EXCL);
        if (semId == -1)
                                                                  Ici?
                                                                             Non: cas d'erreur.
        //impossible de récupérer l'identifiant
            perror("semget");
            return -1;
                                              lci?
                                                         Oui: mais avec un else.
else
       // initialisation avec la valeur l
       semctl(semId,0,SETVAL,1);
                                   → Exemple1SemCreer, Exemple2Lire valeur, Exemple3SemInfo
```

Les sémaphores : Prendre

On prend un sémaphore à l'aide de la fonction : semop int semop (int semid, struct sembuf *sops, unsigned nsops) - semid : identificateur de l'ensemble (retourné par semget), - sops: adresse d'une structure sembuf, - nsops : nbre d'opérations à exécuter. struct sembuf: struct sembuf short sem num; /* Numéro du sémaphore (0=premier) */ short sem op; /* Opération sur le sémaphore : valeur ajoutée à sem val*/ short semflg; /*Options pour l'opération */ Options: IPC NOWAIT (ne pas rester bloqué) SEM UNDO (l'opération sera annulée lors de la fin du processus).

Les sémaphores : Prendre

Soit un ensemble de 1 sémaphore initialisé à la valeur 1.

Prendre le sémaphore :

```
struct sembuf Param;
int semId = semget(...);
Param.sem_num = 0;
Param.sem_op = -1;
Param.sem_flg = SEM_UNDO;
semop(semId, &Param, 1);
    Autre possibilité d'initialisation :
    struct sembuf Param = {0, -1, SEM_UNDO};
```

Les sémaphores : Vendre

Vendre le sémaphore :

```
Param.sem_op = 1;
semop(semId, &Param, 1);
```

Les opérations semop sont réalisées atomiquement!

Ce qui signifie qu'elles ne peuvent pas être exécutées plusieurs fois de manière concurrente. Un processus qui désire exécuter une opération qui est déjà en cours d'exécution par un autre processus doit attendre que le premier termine.

Les sémaphores : Contrôler

```
Pour contrôler un sémaphore on utilise la fonction semctl
int semctl(int semid, int semno, int cmd, union semun arg)
   - semid : identificateur de l'ensemble (retourné par semget),
   - semno : sur quel sémaphore agir,
   - cmd: commande . . . il y en a 10!
    IPC/RMID, IPC STAT, IPC SET, GETALL, GETNCNT, GETPID,
GETVAL, GETZCNT, SETALL et SETVAL
    -/union semun : paramètre de cmd.
union semun
int val; /* used for SETVAL only */
struct semid ds *buf; /* for IPC STAT and IPC SET */
ushort *array; /* used for GETALL and SETALL */
```

Les sémaphores : Contrôler

But	cmd	semno	arg
Destruction	IPC_RMID	S.I.	S.I.
Obtenir des infos	IPC_STAT	S.I.	struct semid_ds *
Modifier des infos	IPC_SET	S.I.	struct semid_ds *
Obtenir toutes les valeurs	GETALL	S.I.	ushort *
Nombre de processus bloqués	GETNCNT	L'indice	S.I.
Processus ayant fait la dernière opération semop	GETPID	S.I.	S.I.
Obtenir la valeur d'un sémaphore	GETVAL	L'indice	S.I.
Nombre de processus en attente de rendez-vous	GETZCNT	L'indice	S.I.
Initialiser tous les sémaphores	SETALL	S.I.	ushort *
Initialiser un sémaphore	SEVAL	L'indice	int

S.I.: Sans Importance

Les sémaphores : Exemples

```
Créer:
                  #include <stdio.h>
                  #include <stdlib.h>
                  #include <sys/ipc.h>
                  #include <sys/types.h>
                 #include <sys/sem.h>
                  int main(int argc, char * argv[])
               key_t cle;
                  int semId;
                      if (argc != 2)
                          printf("Il faut passer la valeux initials en parametrs !\n");
                          teturn EXIT_FAILURE;
                      if (atoi(argv[1]) <= 0)
                          printf("Il faut use valeus atsistement positive\n");
                          teturn EXIT_FAILURE;
                      if ((cle = ftok("/etc",0)) == -1)
                          perror ("ftok");
                          teturn EXIT_FAILURE;
                      printf("gle : 0x%X\t",cle);
                      if ((semId = semget(cle,1,IPC_CREAT | IPC_EXCL | 0600)) == -1)
                          if ((semId = semget(cle,1,IPC_EXCL)) == -1)
                              perror ("genget");
                              return EXIT FAILURE;
                          printf("Le semaphore guiztait deja j'ai obtenu semId = %d\n", semId);
                          printf("semaphore gree aveg semId = %d\n", semId);
                      if (semctl(semId, 0, SETVAL, atoi(argv[1])) == -1)
                          perror("semctl SETVAL");
                          semctl(semId, 0, IPC_RMID, NULL);
                          return EXIT_FAILURE;
                      return EXIT SUCCESS;
```

Les sémaphores : Exemples

Infos:

```
#include <stdio.h>
 #include <stdlib.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/sem.h>
int main(int argc, char * argv[])
] {
 struct semid ds info;
     if (argc != 2)
         printf("Il me faut un identificateur de semaphore !\n");
         return EXIT FAILURE;
     if (atoi(argv[1]) < 0)
         printf("Identificateur non valide !\n");
         return EXIT FAILURE;
     if (semctl(atoi(argv[1]), 29, IPC STAT, &info) == -1)
         perror ("semctl");
         return EXIT FAILURE;
     printf("Clé : 0x%x\n",info.sem perm. key);
    printf("UID propriétaire : %d GID propriétaire : %d\n",info.sem_perm.uid, info.sem_perm.gid);
     printf("droits : %o\n",info.sem perm.mode & 0777);
     printf("Nombre de sémaphore dans l'ensemble : %ld\n", info.sem nsems);
     printf("Valeur du semaphore : %d\n",semctl(atoi(argv[1]),0,GETVAL,NULL));
     printf("Nowhite de processus stant bloque en attente de ce semaphore : %d\n",semctl(atoi(argv[1]),0,GETNCNT,NULL));
     return EXIT SUCCESS;
```

Les sémaphores : Exemples

Prendre:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/sem.h>
int main(int argc, char * argv[])
struct sembuf Param;
    if (argc != 2)
        printf("Il me faut un identificateur de semaphore !\n");
        return EXIT_FAILURE;
    if (atoi(argv[1]) < 0)
        printf("Identificateur non valide !\n");
        return EXIT FAILURE;
    Param.sem num = 0;
    Param.sem op = -1;
    if (semop(atoi(argv[1]),&Param,1) == -1)
        perror ("semop");
        return EXIT FAILURE;
   printf(" Attente de semaphore finie\n");
    return EXIT SUCCESS;
```

Les sémaphores : Exemples

Vendre:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/sem.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char * argv[])
struct sembuf Param;
    if (argc != 2)
        printf("Il me faut un identificateur de semaphore !\n");
        return EXIT FAILURE;
    if (atoi(argv[1]) < 0)
        printf("Identificateur non valide !\n");
        return EXIT FAILURE;
    Param.sem num = 0;
    Param.sem op = 1;
    if (semop(atoi(argv[1]),&Param,1) == -1)
        perror("semop");
        return EXIT FAILURE;
    printf(" semaphore %d libere\n", atoi(argv[1]));
    sleep(1);
    return EXIT SUCCESS;
```

Les sémaphores : Rendez-vous : opération Z

Il est possible de créer un rendez-vous de processus, grâce au champ **sem_op** mis à la valeur **0**. Pour cela, on crée un sémaphore initialisé à une valeur correspondant au nombre de processus devant être synchronisés : N. Chaque processus utilisera la fonction **semop** pour prendre le sémaphore puis la fonction **semop** avec la valeur **sem_op** à **0** et lorsque les N processus auront réalisé cette opération, ils seront tous libérés et auront donc été synchronisés sur le plus lent.

- Permettre de synchroniser N processus.
- On initialise un sémaphore à N.
- Chaque processus prend le sémaphore avec sem_op = -1 : décrémentation de sem_val,

puis avec sem_op = 0: attente de sem_val = 0.

Lorsque le dernier processus prend le sémaphore, il débloque tous les autres.

Les sémaphores : Rendez-vous : opération Z

Processus 1 semop(-1) semop(0) bloqué

semop(i) :
struct sembuf p={0,i,SEM_UNDO};
semop(semId, &p,1);

Processus 2 semop(-1) semop(0) bloqué

Processus 3 semop(-1) semop(0)

Sémaphore

sem_val = @

Processus 4

semop(-1)

semop(0)

bloqué

Tous les processus sont débloqués.

Les sémaphores : Exemples

RDV: opération Z

```
int semZ(int semId)
{
    struct sembuf Param;

    Param.sem_num = 0;
    Param.sem_op = -1;
    Param.sem_flg = SEM_UNDO;
    if (semop(semId,&Param,1) == -1)
    {
        perror("semop");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    Param.sem_op = 0;
    if (semop(semId,&Param,1) == -1)
    {
        perror("semop");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    return EXIT_FAILURE;
}
```

RDV: main

```
int main(int argc, char *argv[]){
int semId:
 int i:
pid t pid[5];
     if (argc != 2) {
         printf("Il me faut le nombre de processus = sreeg\n");
         return EXIT_FAILURE;
     if ((atoi(argv[1]) < 2) | (atoi(argv[1]) > 5)) {
         printf("La yaleur doit etre > 2 et < 5\n");</pre>
         return EXIT FAILURE:
     semId = semCreate(argv[0],atoi(argv[1]));
     printf("GETZCNT = %d\n", semctl(semId, 0, GETZCNT, NULL));
     printf("GETVAL = %d\n\n", semctl(semId, 0, GETVAL, NULL));
     for (i=0;i<atoi(argv[1]);i++) {</pre>
         pid[i] = fork();
         switch(pid[i]){
             case -1 : {
                 perror ("fork") ;
                 semctl(semId,0,IPC_RMID,NULL);
                  return EXIT_FAILURE;}
             case 0 : {
                 semZ(semId);
                 sleep(5);
                 printf("Je suiz le filz %d de PID : %d je suiz debloque\n",i+1,getpid());
                 return EXIT SUCCESS;}
             default : {
                 printf("GETZCNT = %d\n", semctl(semId, 0, GETZCNT, NULL));
                 printf("GETVAL = %d\n\n", semctl(semId, 0, GETVAL, NULL));
                 sleep(3);}
     printf("attente de terminaison des fils\n");
     for(i=0;i<atoi(argv[1]);i++)</pre>
         printf("Fils de PID %d termine\n", wait(NULL)); }
     printf("GETZCNT = %d\n", semctl(semId, 0, GETZCNT, NULL));
     printf("GETVAL = %d\n", semctl(semId, 0, GETVAL, NULL));
     printf("Destruction dy semaphore\n");
     semctl(semId,0,IPC RMID,NULL);
     return EXIT SUCCESS;}
```

Les files de messages

Les files de messages : introduction

Qu'est-ce qu'un message?

Un message est une structure dont le premier champ est un entier et le deuxième est une chaine de caractères.

Cette structure ne doit comporter aucune indirection cad aucun pointeur.

Exemple de structure:

```
struct msgbuf
{
    long int mtype;    //type du message, doit être >0
    char mtext[1];    //texte du message
};
```

Les files de messages : introduction

Qu'est-ce qu'une file de message?

Une file de messages est une liste chaînée gérée par le noyau dans laquelle un processus peut déposer des données (messages) ou en extraire. Elle correspond au concept de boîte aux lettres.

Un processus peut émettre des messages même si aucun autre processus n'est prêt à les recevoir. Les messages déposés sont conservés après la mort du processus émetteur, jusqu'à leur consommation ou la destruction de la file.

Une propriété essentielle de la file de messages est que le message forme un tout. On le dépose ou on l'extrait en une seule opération.

Les files de messages : introduction

- Les avantages principaux de la file de message (par rapport aux tubes et aux tubes nommés) sont :
- Un processus peut émettre des messages même si aucun processus n'est prêt à les recevoir
- Les messages déposés sont conservés, même après la mort de l'émetteur, jusqu'à leur consommation ou la destruction de la file.
 - Le principal inconvénient de ce mécanisme est :
 - la limite de la taille des messages ainsi que celle de la file.

Les files de messages : Création

La création d'une file de messages se fait à l'aide de la fonction :

```
int msgget (key_t key, int msgflg)
```

- key : clé obtenue avec ftok,
- > msgflg: options
 - ✓ IPC_CREAT: création,
 - ✓ IPC_EXCL : échec si elle existe,
 - ✓ 0xxx : droits,

Les files de messages : Création

Echec si existe déjà : msgget retourne -1 **Exemple simple:** Création //création d'une clé: key_t cle = ftok("/etc/passwd",0); **Droits** int msqld = msgget(cle, IPC_CREAT | IPC_EXCL | S_IRUSR | S_IWUSR)); if (msqld == -1)//elle existe peut être : essayons de récupérer son identificateur msqld = msgget(cle, IPC_EXCL); if (msqld == -1)//impossible de récupérer l'identifiant perror("msgget"); return -1: // permet de créer une file de messages ou de récupérer son identifiant

Les files de messages : Écriture d'un message

- L'écriture d'un message se fait à l'aide de la fonction msgsnd int msgsnd (int msqid, struct msgbuf * msgp, size_t msgsz, int msgflg)
- /msqid: identificateur de la file de messages (retourné par msgget)
- msgp: adresse du message à écrire,
- msgsz: taille du message (sans le type)
- > msgflg: option

O: aucune,

IPC_NOWAIT: ne pas bloquer s'il n'y a pas de place pour le message

Les files de messages : lecture d'un message

la lecture d'un message se fait à l'aide de la fonction msgrcv

ssize msgrcv (int msqid, struct msgbuf * msgp, size t msgsz, long msgtyp, int msgflg)

- **msqid**: identificateur de la file de message (retourné par msgget),
- msgp: adresse où écrire le message lu,
- msgsz: taille du message (sans le type),
- **msgtyp**: type du message à lire $(1^{er} champ)$,

0: premier message

>0: premier message de ce type

<0 : premier message dans la file de messages, du plus petit type inférieur ou/égal à | type demandé |

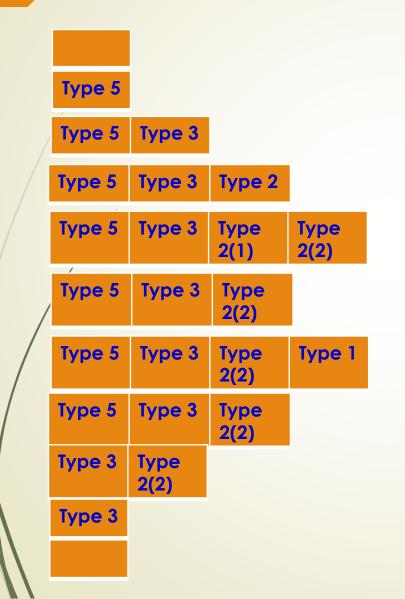
msgflg: option

0: aucune

IPC NOWAIT: ne pas rester bloqué s'il n'y a pas de message de ce type,

MSG_NOERROR: tronquer silencieusement les messages trop longs.

Les files de messages : gestion des messages



Écriture d'un message de type 5 Écriture d'un message de type 3 Ecriture d'un message de type 2 Écriture d'un message de type 2 Lecture d'un message de type 2 Écriture d'un message de type 1 Lecture d'un message de type -2 Lecture d'un message de type 0 Lecture d'un message de type 2 Lecture d'un message de type -10

Les files de messages: Contrôler une file de messages

Le contrôle d'une file de message se fait à l'aide de la fonction msgctl

int msgctl (int msqid, int cmd, struct msqid_ds *buf);

- msqid: identificateur de la file de messages(retourné par msgget),
- > cmd: commande

IPC_RMID: destruction de la file de messages,

IPC_STAT: informations sur la file de messages,

IPC SET: modifier les informations de la file de messages,

struct msqid_ds: structure d'informations sur la file de messages (pas nécessaire pour la commande IPC_RMID).

Les files de messages : Contrôler une file de messages

Strucrture msqid_ds:

Les files de messages : Exemples

Exemple 1: Création d'une file de messages et envoi de message,

```
#define TAILLE 20
typedef struct{
   long mtype;
   char Message[TAILLE];
}MSGRQ;
int main (int argc, char *argv[]) {
   key t cle;
   int msgId;
   MSGRQ requete;
   cle = ftok("/etc/passwd",0);
   if (cle == -1) {
       perror ("ftok");
       return EXIT FAILURE;
   msgId = msgget(cle, IPC CREAT | IPC EXCL | S IRUSR | S IWUSR);
   if (msqId == -1) {
       msgId = msgget(cle, IPC EXCL);
       if (msqId == -1) {
           perror("msgget");
           return EXIT FAILURE;
       printf("La MSG existait deja identificateur : %d\n",msgId);
   if (argc != 1)
       requete.mtype = atoi(argv[1]);
       requete.mtype = 1;
   if (argc > 2)
       strcpy(requete.Message, argv[2]);
   else
       strcpy(requete.Message, "Message generique");
   if ((msgsnd(msgId,&requete,sizeof(MSGRQ)-sizeof(long),0)) == -1){
       perror ("msgsnd");
       return EXIT FAILURE;
   printf("MSG greee avec la gle %x\n",cle);
   printf("Identificateur de la MSG : %d\n",msgId);
   return EXIT SUCCESS;
```

Les files de messages : Exemples

Exemple2 : Lecture de message

```
#define TAILLE 20
typedef struct
    long mtype;
    char Message[TAILLE];
}MSGRQ;
int main (int argc, char *argv[]){
   MSGRQ RegRecu;
   key t cle;
   int msgId;
   if (argc != 2) {
        printf("Il faut 1 parametres : le type de message a lire\n");
        return EXIT FAILURE;
    cle = ftok("/etc/passwd",0);
    if (cle == -1) {
        perror ("ftok");
        return EXIT FAILURE;
   msgId = msgget(cle, IPC CREAT | IPC EXCL | S IRUSR | S IWUSR);
    if (msgId == -1)
        msgId = msgget(cle, IPC EXCL);
        if (msgId == -1)
           perror("msqqet");
            return EXIT_FAILURE;
        printf("La MSG existait deja identificateur : %d\n",msgId);
    if ((msgrcv(msgId,&RegRecu,sizeof(MSGRQ)-sizeof(long),atoi(argv[1]),0)) == -1){
        perror ("msgrcy");
        return EXIT FAILURE;
    printf("Lecture dgs messages dg type %ld sur la MSG d'identificateur %d :\n\n",atoi(argv[1]),msgId);
    printf("type : %ld\n",ReqRecu.mtype);
    printf("Message : %s\n",RegRecu.Message);
    return EXIT SUCCESS;
```

Les files de messages : Exemples

Exemple 3 : Informations sur une file de messages,

```
int main (int argc, char *argv[])
   int msqId;
   struct msqid ds info;
   if (argc != 2) {
       printf("Il faut 1 parametre : identificateur de la mag dont on yeut les infos\n");
        return EXIT_FAILURE;
   msgId= atoi(argv[1]);
   if (msgctl(msgId, IPC STAT, &info) == -1) {
       perror("msgctl");
        return EXIT FAILURE;
   printf("uid = %d gid = %d droits = %o\n",info.msg perm.uid, info.msg perm.gid, info.msg perm.mode);
   printf("Nombre de messages restants : %ld\n",info.msg_qnum);
   printf("Taille de tous les messages : %ld\n",info. msg cbytes);
   printf("Taille de la file de message : %ld\n",info.msg_qbytes);
   printf("Taille restante de la file de message : %ld\n",info.msg qbytes- info. msg cbytes);
    return EXIT_SUCCESS;
```

Les files de messages: Exemples Exemple 4: Modification de la faille d'une file de messages (limitation à 100

```
octets
           int main (int argc, char *argv[]) {
                 key t cle;
                 int msgId;
                 MSGRQ requete;
                 struct msqid ds info;
                 cle = ftok("/etc/passwd",0);
                if (cle == -1) {
                 msgId = msgget(cle,IPC_CREAT | IPC_EXCL | S_IRUSR | S_IWUSR);
                 if (msqId == -1)
                 if (msgctl(msgId, IPC_STAT, &info) == -1) {
                     perror("msgctll");
                     msgctl(msgId, IPC_RMID, NULL);
                     return -1:
                 if (info.msg_qbytes > 100) {
                     info.msq qbytes = 100;
                     if (msgctl(msgId, IPC_SET, &info) == -1) {
                         perror("msqct12");
                         msgctl(msgId, IPC_RMID, NULL);
                         return -1:
                 if (argc != 1)
                     requete.mtype = atoi(argv[1]);
                     requete.mtype = 1;
                 strcpy(requete.Message, "Un message de typel");
                 if ((msgsnd(msgId,&requete,siseof(MSGRQ)-siseof(long),0)) == -1){
                     perror ("magand");
                     return EXIT_FAILURE;
                 printf("MSG grees aveg la gle %n\n",cle);
                 printf("Identificateur de la MSG : %d\n",msgId);
                 if (msgctl(msgId, IPC_STAT, &info) == -1) {
                     perror("msgct13");
                     msgctl(msgId, IPC_RMID, NULL);
                 printf("Taille de la file de message : %ld\n",info.msg_qbytes);
                 printf("Taille gestante de la file de message : %ld\n",info.msg_qbytes- info. _msg_cbytes);
                 return EXIT SUCCESS;
```