

# Laboratorio di Sistemi Operativi

primavera 2009

## System V IPC Semafori

### semafori

- ▶▶ sono differenti dalle altre forme di IPC
- ▶▶ sono contatori usati per controllare l'accesso a risorse condivise da processi diversi
- ▶▶ il protocollo per accedere alla risorsa è il seguente
  - 1) testare il semaforo
  - 2) se  $> 0$ , allora si può usare la risorsa (e viene decrementato il semaforo)
  - 3) se  $= 0$ , processo va in **sleep** finché il semaforo non ridiventa  $> 0$ , a quel punto **wake up** e goto step 1
- ▶▶ quando ha terminato con la risorsa, incrementa il semaforo
- ▶▶ semaforo a 0 significa che si sta utilizzando il 100% della risorsa

### semafori

- ▶▶ È importante notare che per implementare correttamente un semaforo l'operazione di verifica del valore del semaforo ed il decremento devono costituire una *operazione atomica*
- ▶▶ Per questa ragione i semafori sono implementati all'interno del kernel

### semafori

- ▶▶ forma semplice: **semaforo binario**  
controlla un'unica risorsa ed il suo valore è inizializzato a 1
  - ▶ Es. stampante capace di gestire 1 sola stampa alla volta
- ▶▶ forma più complessa:  
inizializzato ad un valore positivo indicante il numero di risorse che sono a disposizione per essere condivise
  - ▶ Es. stampante capace di gestire 10 stampe alla volta

# semafori

## ► forma nel System V:

insieme di semafori...bisogna specificarne il numero

- Es. 5 stampanti ciascuna capace di gestire 10 stampe alla volta

# Strutture associate ai semafori

```
struct semid_ds {
    struct ipc_perm sem_perm; /* see Section 14.6.2 */
    struct sem *sem_base; /* ptr to first semaphore in set */
    ushort sem_nsems; /* # of semaphores in set */
    time_t sem_otime; /* last-semop() time */
    time_t sem_ctime; /* last-change time */
};
```

`sem_base` punta ad un array di `sem_nsems` elementi, dove ciascuno di tali elementi è una struttura `sem`

```
struct sem {
    ushort semval; /* semaphore value, always >= 0 */
    pid_t sempid; /* pid for last operation */
    ushort semncnt; /* # processes awaiting semval > currval */
    ushort semzcnt; /* # processes awaiting semval = 0 */
};
```

# Limiti di sistema

Name	Description	Typical Value
SEMVMX	The maximum value of any semaphore.	32,767
SEMAEM	The maximum value of any semaphore's adjust-on-exit value.	16,384
SEMNI	The maximum number of semaphore sets, systemwide.	10
SEMNS	The maximum number of semaphores, systemwide.	60
SEMMSL	The maximum number of semaphores per semaphore set.	25
SEMNU	The maximum number of undo structures, systemwide.	30
SEMUME	The maximum number of undo entries per undo structures.	10
SEMOPM	The maximum number of operations per <code>semop</code> call.	10

# Semafori

Da qui in avanti utilizzeremo:

- > **semaforo** per riferirci all'insieme
- > **semaforini** per riferirci agli elementi dell'insieme

## Semafori

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

```
int semget(key_t key, int nsems, int flag );
```

Restituisce: ID del semaforo se OK,  
-1 in caso di errore

## semget

- ▶ Quando il semaforo è creato viene inizializzata la struttura `semid_ds`
  - ▶ è inizializzata `ipc_perm` con i permessi dati nel `flag`
  - ▶ `sem_otime` è settato a 0
  - ▶ `sem_ctime` è settato all'istante di creazione
  - ▶ `sem_nsems` è settato a `nsems` (# semaforini nell'insieme)

Es: `semid = semget (key, 1, IPC_CREAT|IPC_EXCL|0666);`  
crea un insieme con 1 solo semaforino

- ▶ Per riferirsi ad un semaforo esistente specificare `nsems=0`

Es: `semid = semget (key, 0, 0666);`

## Funzione semctl

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

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

Serve ad eseguire operazioni di vario tipo con i semafori

## argomento cmd

- ▶ `cmd` rappresenta il comando da eseguire sull'insieme di valori del semaforo identificato da `semid`

IPC\_STAT = recupera la struttura `semid_ds` per l'insieme `semid` (la conserva in `arg.buf`)

IPC\_SET = setta alcuni dei campi della struttura `ipc_perm` in `semid_ds` (la prende da `arg.buf`)

SETVAL = setta il campo `semval` nella struttura `sem` al valore dell'argomento `arg.val` per il semaforino specificato in `semnum` ( $0 \leq \text{semnum} < \text{sem\_nsems}$ )

GETALL = recupera i valori del semaforo presenti nell'insieme (li conserva in `arg.array`)

SETALL = setta i valori del semaforo (quelli dell'insieme) a quelli contenuti in `arg.array`

IPC\_RMID = rimuove il semaforo (l'insieme)

## union semun

```
union semun {  
    int          val; /* for SETVAL */  
    struct semid_ds *buf /* for IPC_STAT e IPC_SET */  
    ushort       *array; /* per GETALL e SETALL */  
}
```

• il campo *val* si usa con SETVAL per settare il valore del semaforino *semnum* specificato nell'insieme con identificatore *semid*; in realtà i suoi valori possono essere

- $val \geq 1$  ad indicare che la risorsa è disponibile nella quantità specificata (semaforo lockable)
- $val = 0$  ad indicare è da ritenersi già utilizzata al 100% (semaforo unlockable)

## esempio d'uso

- ▶ `semctl(semid, 0, IPC_RMID, 0);`
  - ▶ rimuove il semaforo
- ▶ `semctl (semid, 0, SETVAL, 1) ;`
  - ▶ setta il valore del (primo) semaforino ad 1
- ▶ `i = semctl (semid, 2, GETVAL, ignorato)`
  - ▶ i contiene il valore del terzo semaforino
  - ▶ il quarto argomento è ignorato
  - ▶ serve a controllare il valore del semaforino

## Funzione semop

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

```
int semop(int semid, struct sembuf semoparray[ ], size_t nops );
```

Descrizione: esegue automaticamente un'array di operazioni, date in *semoparray*, sul semaforo identificato da *semid*

Restituisce: 0 se OK,  
-1 in caso di errore

## Struttura sembuf

```
struct sembuf {  
    ushort sem_num; /* member # in set (0, 1, ..., nsems-1) */  
    short  sem_op; /* operation (negative, 0, or positive) */  
    short  sem_flg; /* IPC_NOWAIT, SEM_UNDO */  
};
```

- ▶ *sem\_num* : numero del semaforino
- ▶ *sem\_op* :
  - ▶  $se < 0$  : richiesta. Il processo dorme (se IPC\_NOWAIT non è specificato) finché non è disponibile la risorsa (in quantità pari a  $|sem\_op|$ ) e poi viene sottratto il valore di  $|sem\_op|$  da *semval* nella struttura *sem*
  - ▶  $se > 0$  : rilascio. Il valore viene sommato a *semval*
  - ▶  $se = 0$  : si vuole aspettare (se IPC\_NOWAIT non è specificato) fino a che il valore del semaforo *semval* = 0

## esempio d'uso (1)

```
struct sembuf sem_lock={0, -1, 0};
struct sembuf sem_unlock={0, 1, 0};

semid=semget(IPC_PRIVATE,1,IPC_CREAT | 0666);
semctl(semid,0,SETVAL, 1); // inizializza i valori di semid

semop(semid,&sem_lock,1);
printf("sem loccato\n");

// utilizzo della risorsa gestita dall'unico semaforino nell'insieme

semop(semid,&sem_unlock,1);
printf("sem unloccato \n");
```

Laboratorio di Sistemi Operativi

## esempio d'uso (1 più)

```
struct sembuf sem_lock;
sem_lock.sem_num=0;
sem_lock.sem_op=-1;
sem_lock.sem_flg=0;

struct sembuf sem_unlock;
sem_unlock.sem_num=0;
sem_unlock.sem_op=1;
sem_unlock.sem_flg=0;

semid=semget(IPC_PRIVATE,1,IPC_CREAT | 0666);
semctl(semid,0,SETVAL, 1); // inizializza i valori di semid

semop(semid,&sem_lock,1);
printf("sem loccato\n");

// utilizzo della risorsa gestita dall'unico semaforino nell'insieme

semop(semid,&sem_unlock,1);
printf("sem unloccato \n");
```

Laboratorio di Sistemi Operativi

## esempio d'uso (2)

```
struct sembuf sem_lock_0={0, -1, 0};
struct sembuf sem_unlock_0={0, 1, 0};
struct sembuf sem_lock_1={1, -1, 0};
struct sembuf sem_unlock_1={1, 1, 0};

semid=semget(IPC_PRIVATE,2,IPC_CREAT | 0666);
semctl(semid,0,SETVAL, 2); // inizializza i valori di semid
semctl(semid,1,SETVAL, 1);

semop(semid,&sem_lock_0,1);
printf("sem 0 loccato\n");

// utilizzo della risorsa gestita dal semaforino numerato 0 nell'insieme

semop(semid,&sem_unlock_0,1);
printf("sem 0 unloccato \n");
```

Laboratorio di Sistemi Operativi