SEMAFORI

La semget definisce un ARRAY di più semafori

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

```
key_t chiave = IPC_PRIVATE; oppure key_t chiave = ftok(".",'a');
```

dove **IPC_PRIVATE** crea una chiave che puo essere usata solo dal padre e dai figli, mentre **ftok()**; genera una chiave usabile anche da processi di terzi, dove "." indica il path corrente e 'a' indica una lettera causuale (nota bene i processi che vorranno usare la stessa risorsa dovranno generare la chiave in ugual modo mettendo lo stesso path uguale per tutti e la stessa lettera).

int nsems: numero di semafori da generare.

int semflg: IPC_CREAT | 0664, flag piu permessi

La semget(); restituisce l'id del semaforo che per comodità chiameremo id_semaforo.

int semctl(int id_smaforo, int semnum, int cmd);

id_semaforo: l'identificatore della struttura semaforica creta tramite semget().

semnum: il numero di semaforo a cui vogliamo far riferimento

int cmd : il tipo di comando da fare SETVAL, IPC_RMID dove SETVAL e il comando che
 ci dice che vogliao aggiungere un valore al semaforo esempi:
 semctl(id_semaforo,0,SETVAL,1);

semctl(id_semaforo,0,IPC_RMID);

SEMAFORO STRUTTURA

La semget definisce un ARRAY di più semafori. Ogni semaforo dell'array è una struttra dati che comprende:

```
unsigned short semval;
unsigned short semzcnt;
unsigned short semncnt;
pid_t sempid;
/*valore del semaforo*/
/*num processi che aspettano 0*/
/*num processi che aspettano incremento*/
/*processo dell'ultima operazione*/
```

Su questi campi agisce semop (semaforo operazioni)

int semop(int id semaforo, struct sembuf* sops, unsigned nsops);

ognuno degli nsops elementi, riferenti al puntatore sops, specifica un'operazione da compiere sul semaforo. L'operazione è descritta da una struttura, struct sembuf, la quale include i seguenti campi

sem_flg : può assumere due valori **IPC_NOWAIT o SEM_UNDO**(sem_undo annulera l'operazione una volta terminato il processo)

int semop(int id_semaforo, struct sembuf* sops, unsigned nsops);

(ricordiamo che *id_semaforo* e un identificativo della struttura semaforica e non del singolo semaforo)

Ogni operazione è eseguita sul semaforo individuato da *sem_num*(indica su quale semaforo tra quelli presenti nell'arrey, dovrà essere eseguita l'operazione). Il primo semaforo ha indice 0. Il valore specificato nel campo *sem_op* nella *sembuf* specifica quale tipo d operazone effettuare:

```
sem_op < 0 : wait
sem_op == 0 : wait_for_zero
sem_op > 0 : signal
```

sem_op > 0 Signal: Se *sem_op* è un intero positivo, l'operazione consiste nell'addizionare il valore di *sem_op* al valore del semaforo(*semval* – vedere struttura del semaforo).

```
semval =+ sem_op;
```

Al fine di eseguire loperazione di signal, il processo chiamante dovrà necessariamnete avere i permessi necessari alla modifica dei valori del semaforo, quest'operazione non causa il blocco del processo.

sem_op < **0 Wait**: Se *sem_op* ha valore negativo, l'operazione si articoerà come di seguito:

- 1) se (**semval** >= |**sem_op**|) l'operazione procede immediatamente
- 2) se (**semval** < |**sem_op**|) il valore del campo *semnct* (- *vedere struttura semaforica*), viene incrementato di uno. Il processo si sospende. Per effettuare quest'operazione il processo chiamante deve avere i permessi per modificare il semaforo. Se è specificato nel falg **IPC_NOWAIT** la system call fallisce(*errno* = *EAGAIN*), altrimenti esegue quello descritto sopra.

Nel caso 2) il processo sarà sospeso nell'attesa del verificarsi di una delle seguenti condizioni:

1) (**semval** >= |**sem_op**|), quando qiesta condizione sarà verificata il valore di *smnct* (-vedere struttura semaforica) sarà decrementato e il valore del semaforo srà modificato come segue:

```
semval -= |sem_op|;
```

2) Il semaforo è rimosso: la system call fallisce (*errno* = *EAGAIN*).

- 1) Se **semval** == **0**, l'operazione procede immediatamente (il processo non si sospende).
- 2) Altrimenti (**semval != 0**) si procede come di seguito:
 - I) se specificato falg **IPC_NOWAIT** in sam_flg (*sembuf*), la system call fallisce (*errno* = *EAGAIN*).
 - II) Altrimenti la variabile **semzcnt** (- *vedere struttura semaforica*) è incrementa di uno forzando il processo a sospendersi finché una delle seguenti condizioni non si verifica:
 - a) **semval == 0** (**semzcnt** è decrementato).
 - b) Il semaforo è rimosso : la system call fallisce (*errno* = *EAGAIN*).

Al fine di eseguire l'operazione di "wait_for_zero", il processo chiamante dovrà almeno avere i permessi in lettura dei valori del semaforo.

Rimozione di una struttura semaforica

semctl(id_semaforo, num_semaforo, IPC_RMID);

la variabile num_semaforo in questo caso viene ignorata.

<u>Implementazioni di wait e signal</u>

```
void waitSem(int id_semaforo, int num_semaforo){
      struct sembuf sem_buf;
      sem_buf.sem_num = num_semaforo;
      sem_buf.sem_flg = 0;
      sem_buf.sem_op = -1;
      semop(id_semaforo, &sem_buf, 1);
                                              /*semaforo rosso*/
}
void waitSem(int id_semaforo, int num_semaforo){
      struct sembuf sem_buf;
      sem_buf.sem_num = num_semaforo;
      sem_buf.sem_flg = 0;
      sem_buf.sem_op = 1;
      semop(id_semaforo, &sem_buf, 1);
                                              /*semaforo verde*/
}
```

Creazione ed inizializzazione di un semaforo

```
key_t chiave_sem = IPC_PRIVATE;

// richiesta di 2 semafori ed inizializzazione

// il 2 sta ad indicare il numero di semafori da creare
id_semaforo = semget( chiave_sem, 2, IPC_CREAT | 0664 );

// Inizializzazione dei due semafori siccome erano due e semget() fa tornare un array li
//inizializzo specificando la posizione che hanno nell'array il pirmo è in 0 il secondo in 1
semctl(id_semaforo, 0, SETVAL, val1 );
semctl(id_semaforo, 1, SETVAL, val2);
```