Semafori classici

Semafori



- I semafori sono primitive, implementate attraverso dei contatori, fornite dal sistema operativo per permettere la sincronizzazione tra processi e/o thread.
- Per queste primitive è garantita l'atomicità. Quindi, ogni modifica o check del valore di un semaforo può essere effettuata senza sollevare race conditions.

Race condition



- Più processi accedono concorrentemente agli stessi dati, e il risultato dipende dall'ordine di interleaving dei processi.
 - Frequenti nei sistemi operativi multitasking, sia per dati in user space sia per strutture in kernel.
 - Estremamente pericolose: portano al malfunzionamento dei processi coo-peranti, o anche (nel caso delle strutture in kernel space) dell'intero sistema
 - difficili da individuare e riprodurre: dipendono da informazioni astratte dai processi (decisioni dello scheduler, carico del sistema, utilizzo della memoria, numero di processori, . . .)

Mutex vs Semaforo



- Il mutex è un tipo definito "ad hoc" per gestire la mutua esclusione quindi il valore iniziale può essergli assegnato anche in modo statico mediante la macro PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER.
- Al contrario un semaforo come il sem_t deve essere di volta in volta inizializzato dal programmatore col valore desiderato.

Mutex vs Semaforo



- Un semaforo può essere impiegato come un mutex
- Differenza sostanziale: un mutex deve sempre essere sbloccato dal thread che lo ha bloccato, mentre per un semaforo l'operazione post può non essere eseguita dal thread che ha eseguito la chiamata wait.

inizializzo un mutex;

```
pthread_mutex_lock(&mutex);
sezione critica
pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

inizializzo un semaforo (1);

```
sem_wait(&sem);
sezione critica
sem_post(&sem);
```

Semafori classici (generali) (1 di 2)

- Semafori il cui valore può essere impostato dal programmatore
 - utilizzati per casi più generali di sincronizzazione
 - esempio: produttore consumatore
- Interfaccia
 - operazione wait
 - operazione post (signal)

Semafori classici (generali) (2 di 2)





- Semafori classici e standard POSIX
 - non presenti nella prima versione dello standard
 - introdotti insieme come estensione real-time con lo standard IEEE POSIX 1003.1b (1993)
- Utilizzo
 - associati al tipo sem_t
 - includere l'header

```
#include <semaphore.h>
#include <errno.h>
```

errno



- Quasi tutte le funzioni delle librerie del C sono in grado di individuare e riportare condizioni di errore, ed è una norma fondamentale di buona programmazione controllare sempre che le funzioni chiamate si siano concluse correttamente.
- In genere le funzioni di libreria usano un valore speciale per indicare che c'è stato un errore. Di solito questo valore è −1 o un puntatore NULL o la costante EOF (a seconda della funzione); ma questo valore segnala solo che c'è stato un errore, non il tipo di errore.
- Per riportare il tipo di errore il sistema usa la variabile globale errno definita nell'header errno. h
- Il valore di errno viene sempre impostato a zero all'avvio di un programma.
- La procedura da seguire è sempre quella di controllare errno immediatamente dopo aver verificato il fallimento della funzione attraverso il suo codice di ritorno.

Stato di errore



Per verificare la presenza di uno stato di errore si usa la funzione ferror() che restituisce un valore diverso da zero se questo stato esiste effettivamente:

```
int ferror (FILE *flusso_di_file);
```

 Per interpretare l'errore annotato nella variabile erro e visualizzare direttamente un messaggio attraverso lo standard error, si può usare la funzione perror ()

```
void perror (const char *s);
```

■ La funzione perror() mostra un messaggio in modo autonomo, aggiungendo davanti la stringa che può essere fornita come primo argomento

Stato di errore



L'esempio seguente mostra un programma completo e molto semplice, in cui si crea un errore, tentando di scrivere un messaggio attraverso lo standard input. Se effettivamente si rileva un errore associato a quel flusso di file, attraverso la funzione ferror(), allora si passa alla sua interpretazione con la funzione strerror()

```
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
int main (void){
    char *cp;
    fprintf (stdin, "Hello world!\n");
    if (ferror (stdin){
        cp = strerror (errno);
        fprintf (stderr, "Attenzione: %s\n", cp);
    }
    return 0;
}
```

Esempio errno con i semafori



```
ret = sem_init(sem, pshared, value);
if (ret == -1)
    printf("sem_init: thread %d,
                      %s: failed: %s\n",
                      pthread_self(),
                      msg, strerror(errno));
    exit(1);
```

Creazione semaforo



sem_t: tipo di dato associato al semaforo

Inizializzazione



- I semafori richiedono un'inizializzazione esplicita da parte del programmatore
- sem_init serve per inizializzare il valore del contatore del semaforo specificato come primo parametro

Inizializzazione



- sem t *sem
 - puntatore al semaforo da inizializzare, cioè l'indirizzo dell'oggetto semaforo sul quale operare
- int pshared
 - flag che specifica se il semaforo è condiviso fra più processi
 - se 1 il semaforo è condiviso tra processi
 - se 0 il semaforo è privato del processo
 - attualmente l'implementazione supporta solamente pshared = 0
- unsigned int *value
 - valore iniziale da assegnare al semaforo
- Valore di ritorno
 - 0 in caso di successo,
 - -1 altrimenti con la variabile errno settata a EINVAL se il semaforo supera il valore SEM_VALUE_MAX

Interfaccia wait



- Consideriamo il semaforo come un intero, sul cui valore la funzione wait esegue un test
- Se il valore del semaforo è minore o uguale a zero (semaforo rosso), la wait si blocca, forzando un cambio di contesto a favore di un altro dei processi pronti che vivono nel sistema
- Se il test ha successo cioè se il semaforo presenta un valore maggiore od uguale ad 1 (semaforo verde), la wait decrementa tale valore e ritorna al chiamante, che può quindi procedere nella sua elaborazione.

Interfaccia wait





- Due varianti
 - wait: bloccante (standard)
 - trywait: non bloccante (utile per evitare deadlock)

wait



```
int sem_wait( sem_t *sem )
```

- sem_t *sem
 - puntatore al semaforo da decrementare
- Valore di ritorno
 - sempre 0

trywait



```
int sem_trywait( sem_t *sem )
```

- sem_t *sem
 - puntatore al semaforo da decrementare
- Valore di ritorno
 - 0 in caso di successo
 - -1 se il semaforo ha valore 0
 - ⇒ setta la variabile errno a EAGAIN

Interfaccia signal



- L'operazione di signal incrementa il contatore del semaforo
- Se a seguito di tale azione il contatore risultasse ancora minore od uguale a zero, significherebbe che altri processi hanno iniziato la wait ma hanno trovato il semaforo rosso
- la signal sveglia quindi uno di questi; pertanto esiste una coda di processi bloccati per ciascun semaforo.

sem_post



```
int sem_post( sem_t *sem )
```

- sem_t *sem
 - puntatore al semaforo da incrementare
- Valore di ritorno
 - 0 in caso di successo
 - -1 altrimenti con la variabile erro settata in base al tipo di errore
 - ⇒ sem_post restituisce EINVAL se il semaforo supera il valore SEM_VALUE_MAX dopo l'incremento

sem_destroy



```
int sem_destroy( sem_t *sem )
```

- sem_t *sem
 - puntatore al semaforo da distruggere
- Valore di ritorno
 - 0 in caso di successo
 - -1 altrimenti con la variabile erro settata in base al tipo di errore
 - ⇒ sem_destroy restituisce EBUSY se almeno un thread è bloccato sul semaforo

sem_getvalue



 Serve per poter leggere il valore attuale del contatore del semaforo

```
int sem_getvalue( sem_t *sem, int *sval )
```

- sem_t *sem
 - puntatore del semaforo di cui leggere il valore
- int *sval
 - valore del semaforo
- Valore di ritorno
 - sempre 0

Esempio 7: lettori e scrittori (1 di 5)





```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#define LUN 20
#define CICLI 1
#define DELAY 100000
struct {
  char scritta[LUN+1];
  /* Variabili per la gestione del buffer */
  int primo, ultimo;
  /* Variabili semaforiche */
  sem_t mutex, piene, vuote;
 shared;
void *scrittore1(void *);
void *scrittore2(void *);
void *lettore(void *);
                                                        Continua ⇒
```

Esempio 7: lettori e scrittori (2 di 5)





```
int main(void) {
 pthread t s1TID, s2TID, lTID;
 int res, i;
  shared.primo = shared.ultimo = 0;
  sem_init(&shared.mutex, 0, 1);
  sem_init(&shared.piene, 0, 0);
  sem init(&shared.vuote, 0, LUN);
 pthread create(&lTID, NULL, lettore, NULL);
 pthread create(&s1TID, NULL, scrittore1, NULL);
 pthread create(&s2TID, NULL, scrittore2, NULL);
 pthread_join(s1TID, NULL);
 pthread join(s2TID, NULL);
 pthread join(lTID, NULL);
printf("E' finito l'esperimento ....\n");
                                                       Continua ⇒
```

Esempio 7: lettori e scrittori





```
void *scrittorel(void *in) {
 int i, j, k;
 for (i=0; i<CICLI; i++) {
   for(k=0; k<LUN; k++) {
     sem wait(&shared.vuote); /* Controllo che il buffer non sia pieno */
     sem wait(&shared.mutex); /* Acquisisco la mutua esclusione */
     shared.ultimo = (shared.ultimo+1)%(LUN);
                                             /* Libero il mutex */
     sem post(&shared.mutex);
     sem_post(&shared.piene); /* Segnalo l'aggiunta di un carattere */
     for(j=0; j<DELAY; j++);
                                     /* ... perdo un po' di tempo */
 return NULL;
```

Continua ⇒

Esempio 7: lettori e scrittori





```
void *scrittore2(void *in) {
 int i, j, k;
 for (i=0; i<CICLI; i++) {
   for(k=0; k<LUN; k++) {
     sem wait(&shared.vuote); /* Controllo che il buffer non sia pieno */
     shared.scritta[shared.ultimo] = '+';  /* Operazioni sui dati */
     shared.ultimo = (shared.ultimo+1)%(LUN);
                                             /* Libero il mutex */
     sem post(&shared.mutex);
     sem_post(&shared.piene); /* Segnalo l'aggiunta di un carattere */
     for(j=0; j<DELAY; j++);
                                     /* ... perdo un po' di tempo */
 return NULL;
```

Esempio 7: lettori e scrittori (5 di 5)





```
void *lettore(void *in) {
  int i, j, k; char local[LUN+1]; local[LUN] = 0; /* Buffer locale */
  for (i=0; i<2*CICLI; i++) {
   for(k=0; k<LUN; k++) {
     sem_wait(&shared.piene); /* Controllo che il buffer non sia vuoto */
     sem wait(&shared.mutex); /* Acquisisco la mutua esclusione */
     local[k] = shared.scritta[shared.primo];  /* Operazioni sui dati */
     shared.primo = (shared.primo+1)%(LUN);
                                                   /* Libero il mutex */
     sem post(&shared.mutex);
     sem_post(&shared.vuote); /* Segnalo che ho letto un carattere */
     for(j=0; j<DELAY; j++);
                                          /* ... perdo un pò di tempo */
   printf("Stringa = %s \n", local);
  return NULL;
```