

Esercitazione di Lab. di Sistemi Operativi a.a. 2012/2013

- Thread (POSIX) pthread e Mutex -



Sommario

- Thread Standard ANSI/IEEE POSIX 1003.1 (1990) pthread:
 - Cosa è?
 - Funzioni dello standard posix:
 - © Creazione: funzione: pthread_create
 - Terminazione esplicita: funzione: pthread_exit
 - Attesa terminazione: funzione: pthread_join
- Mutex
 - mutex (semaforo binario)
 - per sezione critica
 - per struttura
 - condition variable
- Esercizi:
 - Thread
 - Mutex





- Cosa è un Thread -



- Cosa è un Thread -

- Un "thread" è una parte di un processo, che quando viene creato in analogia ai processi, viene associato ad un pezzo di codice
- > Se il processo ospite (e quindi il suo programma) è monothread il thread è associato all'intero programma.
- > Se il processo ospite è multi-thread ciascun thread di tale processo, è associato ad una funzione da eseguire chiamata funzione di avvio.
- Quando un programma viene mandato in esecuzione tramite una chiamata exec, viene creato un singolo thread detto thread principale
- > Ulteriori thread vanno creati esplicitamente





- Thread: creazione -



- Creazione Thread -

Funzione "pthread_create"

Per creare thread addizionali relativi ad uno stesso processo, Posix prevede la funzione:

- •se la chiamata ha successo, tid punta al thread ID;
- attr permette di specificare gli attributi del thread (se attr = NULL, gli attributi sono quelli di default);
- •start func è l'indirizzo della funzione di avvio;
- •arg è l'indirizzo dell'argomento accettato dalla funzione di avvio:
- restituisce 0 in caso di successo, un intero positivo secondo le convenzioni di <sys/errno.h> – in caso di errore.



- Thread: Terminazione esplicita -



- Terminare un Thread -

Un thread può richiedere esplicitamente la propria terminazione grazie alla chiamata seguente, lasciando traccia del proprio stato di terminazione per quei thread che attendono per lui:

```
#include <pthread.h>
void pthread_exit ( void *status);
```

•status punta all'oggetto che definisce lo stato di terminazione del thread. Quest'ultimo non deve essere una variabile locale al thread chiamante, pena la sua scomparsa alla terminazione del thread stesso.

- Esempio 1: Creazione e Terminazione Thread -

```
#include <pthread.h>
void *thread(void *vargp);
int main() {
                        attributi Thread
pthread t tid;
   pthread create(&tid, NULL, thread, NULL);
   exit(0);
/* thread routine */
                                       argomenti Thread
void *thread(void *vargp) {
printf("Hello, world!\n");
pthread exit((void*)status);
                Fa terminare il Thread corrente
```

- Thread: Attesa terminazione -



- Aspettare la terminazione di un Thread -

Un thread può attendere per la terminazione di un altro thread relativo allo stesso processo:

```
#include <pthread.h>
int pthread_join ( pthread_t **tid, void **status );
```

- tid è l'ID del thread del quale si vuole attendere la terminazione;
- •status punta al valore restituito dal thread per cui si è atteso, indicante il suo stato di terminazione (se status = NULL, tale stato non viene restituito);
- •restituisce 0 in caso di successo, un intero positivo secondo le convenzioni di <sys/errno.h> in caso di errore.



- Esempio 2 Creazione e attesa Thread -

```
#include<pthread.h>
#include<stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
                                         argomenti Thread
void *thread(void *varqp);
int main() {
                          attributi Thread
pthread t tid;
int i:
   pthread create (&tid, NULL, thread, NULL);
   pthread join(tid, (void *)&i);//attesa thread
   printf("%d\n",i);
   exit(0);
                         Valore di ritorno
/* thread routine */
void *thread(void *vargp) {
printf("Hello, world!\n");
pthread exit((void*)status);//termina il thread
                  Laboratorio di sistemi operativi a.a. 2012/2013
```



- Esercizi: Thread Creazione e Terminazione -



Esercizio nº 1 - Creazione e Terminazione Thread -

Scrivere un programma C che crei un "Thread" ed attende la terminazione dello stesso. Il thread scriverà a video in 20 secondi i numeri da 0 a 19.

Compilazione:

\$ gcc nomeProgramma.c - lpthread

Opzione di compilazione che serve a linkare la libreria pthread.h nel programma

Esecuzione

\$./a.out

Output

Scrivo il numero: 0 1 2,.....10,.....19



Soluzione Esercizio nº 1 - Thread -

```
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
                                       Programma con due thread
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
void *thread function(void *arg)
{ int i:
  void *val;
  for ( i=0; i<20; i++ )
   { printf("Scrivo il Numero: %d\n",i);
     sleep(1); //ripete ogni secondo
pthread exit(val);}
int main(void) //thread main o principale
{ pthread t tid;
   void *status;
if (pthread create(&tid, NULL, thread function, NULL) )
{ printf("error creating thread.");
   exit(1); }
printf("Sto aspettando la terminazione del thread\n");
if ( pthread join (tid, (void*)&status ) ) {
   printf("error joining thread.");
exit(1); }
exit(0);}
                       Laboratorio di sistemi operativi a.a. 2012/2013
```



Esercizio nº 1 - Creazione e Terminazione Thread -

- Il main
 - @ dichiara una variabile di tipo pthread_t definito nella libreria pthread.h usata per tid (id thread)
 - chiama la funzione pthread_create per creare un nuovo processo thread associato alla funzione thread_function
- Quindi abbiamo due thread:
 - quello principale (main thread)
 - ed il nuovo thread (thread_function) che lavorano in parallelo
- Il main thread, continua nella sua esecuzione eseguendo l'istruzione successiva pthread_join, mentre il nuovo thread impiega 20 secondi prima di terminare
- Il main si addormenta in attesa che il nuovo thread termini



- Esercizio Thread: condivisione di variabili -



Esercizio nº 2 - Thread - (condivisione di var.)

Scrivere un programma C che crei un Thread il quale insieme al programma main incrementa di venti volte una variabile globale (myglobal). Il thread chiama una funzione "incrementa" Supporremo che l'accesso alla variabile globale non venga regolamentato da alcun meccanismo di gestione della concorrenza.

Compilazione:

\$ gcc nomeProgramma.c - Ipthread

Esecuzione

\$./a.out



Soluzione Esercizio nº 2 - Thread -

```
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
int myglobal;//Variabile globale da incrementare
void *thread incrementa(void *arg)
  int i, j;
   void *val;
for (i=0; i<20; i++)
   j=myglobal; //variabile locale temporanea
   j=j+1;
   printf("thread incrementa\n");
   fflush(stdout);
   sleep(1); //Si addormenta per 1 secondo
   mvglobal=i;
pthread exit(val);
```

Soluzione Esercizio nº 2 - Thread -

```
int main(void)
pthread t mythread;
int i:
void *status;
if (pthread create (&mythread, NULL, thread incrementa, NULL) )
{ printf("error creating thread.");
   exit(1);
for (i=0; i<20; i++) {
myglobal=myglobal+1;
printf("main\n");
fflush(stdout);
sleep(1); //Si addormenta per 1 secondo
if (pthread join (mythread, (void*) &status) ) {
printf("error joining thread.");
exit(1);
printf("nmyglobal uguale %d\n", myglobal);
exit(0);
```

Esercizio nº 2 - Thread -

Il risultato è:

```
myglobal=0
```

```
main + thread
(20) + (20) myglobal=21 !!!
```

Perché???

```
void *thread incrementa(void *arg)
 int i,j;
   void *val;
for ( i=0; i<20; i++ )
   j=myglobal; //variabile locale temporanea
   j=j+1;
   printf("thread incrementa\n");
   fflush(stdout);
   sleep(1); //Si addormenta per 1 secondo
   myglobal=j;
pthread exit(val);
```



- La funzione thread_incrementa:
 - 1. copia myglobal in una variabile locale j
 - 2. incrementa per venti volte tale variabile
 - 3. si addormenta per un secondo (sleep(1))
 - 4. copia il valore della variabile j in myglobal
- Il main:
 - 1. Incrementa per venti volte la variabile myglobal in maniera parallela al thread
- Il punto 4 della funzione thread_incrementa provoca una sovrascrittura del valore presente in myglobal relativo al main (annulla ripetutamente l'incremento di myglobal da parte del main)





Esercizio nº 2 - Thread -

- Soluzioni al problema:
 - 1. Evitare di modificare il valore di una variabile globale passando per una variabile locale e quindi incrementare direttamente la stessa (soluzione non corretta anche se nel nostro caso funziona)
 - 2. Sincronizzazione di thread: i mutex



- Sincronizzazione -



- Perché Sincronizzazione -

- E' necessario attuare meccanismi di sincronizzazione quando più thread accedono a risorse condivise come:
 - variabili e/o strutture globali (statiche e dinamiche)
- In questo caso, infatti il risultato non è prevedibile perché le operazione fatte da thread su shared memory non sono atomiche, cioè non si ha la garanzia che il cambiamento di stato di una variabile da parte di un processo vada a buon fine senza che un altro processo si intrometta.
- L'accesso a strutture condivise da parte di più processi deve essere quindi disciplinato da meccanismi di sincronizzazione:
 - > mutex (semaforo binario)
 - > per sezione critica e per struttura
 - > variabili di condizione



- I Mutex -



- I mutex -

- Sono semafori binari di mutua esclusione che consentono di evitare race condition (interferenza tra processi) su risorse condivise.
- Vengono applicati a parti del codice di accesso a più thread (sezioni critiche) facendo in modo che tali sezioni critiche non vengano mai eseguite contemporaneamente.
- Quindi solo un thread alla volta può accedere ad una risorsa condivisa protetta da mutex
- > Hanno due soli stati (semafori binari):
 - > aperto (unlock) o chiuso (lock)





Inizializzare i mutex

- Nella libreria pthread.h un mutex è una variabile del tipo pthrad_mutex_t
- prima dell' uso bisogna inizializzare il mutex:
- Inizializzazione:
 - STATICA:

```
pthread_mutex_t mymutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```

OINAMICA:

Parametri della funzione pthread_mutex_init:

@mutex: puntatore al mutex da inizializzare

@attr: puntatore agli attributi del mutex (di solito NULL)



Usare i mutex

```
int pthread_mutex_lock (pthread_mutex_t *mutex); int pthread_mutex_trylock (pthread_mutex_t *mutex); int pthread_mutex_unlock (pthread_mutex_t *mutex);
```

- acquisiscono e rilasciano il semaforo
- restituiscono 0 se OK, un codice d'errore altrimenti
- se il semaforo è occupato (locked)...
 - ...lock blocca il thread finché il semaforo si libera
 - ...trylock invece non blocca, ma restituisce subito l'errore EBUSY





- I mutex: per sezione critica e per struttura -





- I mutex: sezione critica e per struttura -

- > I mutex possono essere:
 - > Per sezione critica
 - > <u>Solo</u> quando una struttura condivisa, viene modificata in un <u>unico</u> <u>punto</u> del codice (vedi esercizio N° 2)
 - >In questo caso è sufficiente associare un mutex alla "sezione critica"
 - > Per struttura
 - Solo quando una struttura condivisa, viene modificata in <u>più</u> <u>punti</u> del codice
 - >Utile se più strutture devono essere condivise contemporaneamente
 - > In questo caso è sufficiente associare un mutex alla "struttura"



- I mutex: per sezione critica -



Esempio 1: - mutex per sezione critica -

Creare e inizializzare staticamente i mutex (tramite maçro)

```
pthread_mutex_t mymutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```

• Individuare la sezione critica: parte di codice globale

```
int myglobal;
```

Applicare il mutex alla sezione critica (memoria condivisa da thread)

```
Nuovo Thread
for ( i=0; i<20; i++ )
{pthread_mutex_lock(&mymutex);
    j=myglobal;
    j=j+1;
    fflush(stdout); sezione critica
    sleep(1);
    myglobal=j;
pthread_mutex_unlock(&mymutex);
}</pre>
```

Esercizio n° 3 - Thread - (mutex per sezione critica)

Scrivere un programma C che crei un Thread il quale insieme al programma main incrementa di venti volte una variabile globale (myglobal). Il thread chiama una funzione "incrementa".

Si utilizzi come meccanismo di gestione della concorrenza quello della "muta esclusione per sezione critica", dove la struttura mutex va allocata staticamente

Compilazione:

\$ gcc nomeProgramma.c - Ipthread

Esecuzione

\$./a.out

main + thread
(20) + (20)

mutex per sezione critica

myglobal=40

Soluzione Esercizio nº 3 - Thread -

```
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
int myglobal; //Variabile globale
pthread mutex t mymutex = PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
void *thread incrementa(void *arg)
{ int i, j;
   void *val:
for (i=0; i<20; i++)
{ pthread mutex lock(&mymutex);
   j=myglobal; //variabile locale temporanea
   j=j+1;
                                            sezione critica
   printf("thread incrementa()\n");
   fflush(stdout);
   sleep(1); //Si addormenta per 1 secondo
   myglobal=j;
   pthread mutex unlock(&mymutex);
pthread exit(val);}
```

Soluzione Esercizio nº 3 - Thread -

```
int main (void)
{pthread t mythread;
int i:
void *status:
if (pthread create (&mythread, NULL, thread incrementa, NULL) )
{ printf("error creating thread.");
   exit(1);
for ( i=0; i<20; i++) {
pthread mutex lock(&mymutex);
myglobal=myglobal+1;
                                          sezione critica
pthread mutex unlock(&mymutex);
printf("main()\n");
fflush(stdout);
sleep(1); //Si addormenta per 1 secondo
if (pthread join (mythread, (void*) &status) ) {
printf("error joining thread.");
exit(1); }
printf("nmyglobal uguale %d\n", myglobal);
exit(0);}
```

- I mutex: per struttura -



Esempio 2: - mutex per struttura -

Creare i mutex all' interno della struttura da preservare:

```
typedef struct example{
   int a;
   int b;
   pthread_mutex_t mymutex;
} myexample
```

Inizializzare dinamica del mutex:

```
myexample *init_struct() {
malloc(sizeof(myexample));
    fp->a=0;
    fp->b=0;
pthread_mutex_init(&fp->mymutex,NULL);
}
```

Blocco della zona critica:

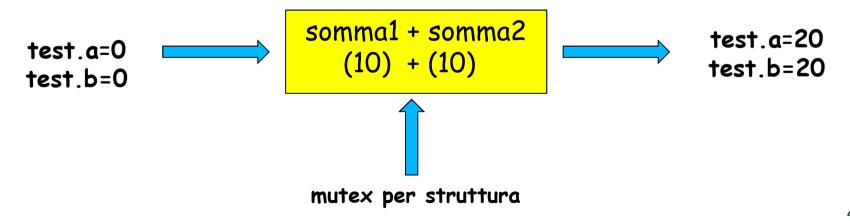
```
pthread_mutex_lock(&fp->mymutex);
    fp->a++;
    fp->b++;
pthread_mutex_unlock(&fp->mymutex);
```

Esercizio nº 4 - Thread -

Scrivere un programma C che crea due Thread "somma1" e "somma2", entrambi accedono alle variabili test.a e test.b di una struttura dati test condivisa incrementandole di 1 per 10 volte, aspettano 2 secondi prima di stampare a video i valori delle due variabile. Si utilizzi come meccanismo di gestione della concorrenza quello della "muta esclusione per struttura", dove la struttura mutex va allocata dinamicamente.

Compilazione:

\$ gcc nomeProgramma.c - Ipthread



```
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#define CICLI 10
typedef struct foo{    /* Struttura Condivisa fra i thread */
int a:
int b:
pthread mutex t sem; /*mutex inserito all'interno della struttura da
controllare*/
} myfoo;
myfoo *test; // Variabile GLOBALE Puntatore alla Struttura
myfoo *init struct(){
struct foo *fp; //Puntatore alla struttura
if((fp=malloc(sizeof(myfoo))) == NULL) /*Allocazione dinamica Struttura */
    return (NULL);
       fp->a=0; /*inizializzazione Struttura */
       fp->b=0:
pthread mutex init(&fp->sem,NULL);/*inizializzazione dinamica
                                                                        del
mutex*/
return(fp);}
```

```
void *sommal(void *);
void *somma2(void *);
int main(void)
 pthread t som1TID, som2TID;
 test=init struct(); //Inizializziamo la struttura condivisa
 if (pthread create(&som1TID, NULL, somma1, NULL) != 0) {
       printf ("Errore nella creazione del thread somma1\n");
       exit(1);}
 if (pthread create(&som2TID, NULL, somma2, NULL) != 0) {
       printf ("Errore nella creazione del thread somma2\n");
       exit(1);}
 pthread join(som1TID, NULL);
 pthread join(som2TID, NULL);
 printf("valore -- a = %d \n", test->a);
 printf("valore -- b = %d \n", test->b);
 pthread mutex destroy(&test->sem); /*distrugge il mutex*/
 exit (0);
```

```
void *somma1(void *in)
  int i:
  for(i=0; i < CICLI; i++) {
    pthread mutex lock(&test->sem);
    test->a++;
                                              sezione critica
    test->b++;
    pthread mutex unlock(&test->sem);
  pthread exit(0);}
void *somma2(void *in)
  int i;
  for(i=0; i < CICLI; i++) {
    pthread mutex lock(&test->sem);
                                               sezione critica
    test->a++;
    test->b++;
    pthread mutex unlock(&test->sem);
  pthread exit(0);}
```

- Meccanismi di Sincronizzazione: Variabili di condizione -



- Variabili di condizione -

- Le variabili condizione (condition) sono uno strumento di sincronizzazione che permette ai threads di sospendere la propria esecuzione in attesa che siano soddisfatte alcune condizioni su dati condivisi.
- ad ogni condition viene associata una coda nella quale i threads possono sospendersi (tipicamente, se la condizione non e`verificata).
- Definizione di variabili condizione:
 - pthread_cond_t: è il tipo predefinito per le variabili
- Operazioni fondamentali:
 - inizializzazione: pthread_cond_init
 - sospensione: pthread_cond_wait
 - vrisveglio: thread_cond_signal





- Variabili di condizione: Inizializzazione -

- L'inizializzazione di una condition si realizzare:
 - In maniera statica utilizzando la macro PTHREAD_COND_INIZIALIZER
 - Esempio d'uso:

```
pthread_cond_t C = PTHREAD_COND_INIZIALIZER;
```

- Oppure in maniera dinamica con: pthread_cond_init
- Esempio d'uso:

- dove:
 - @ cond: individua la condizione da inizializzare
 - <u>cond_attr</u>: punta a una struttura che contiene gli attributi della condizione; se NULL, viene inizializzata a default.



- Variabili di condizione: wait -

La sospensione su una condizione si ottiene mediante: pthread_cond_wait

Esempio d'uso:

- @ dove:
 - @ cond: e` la variabile condizione
 - mux: e` il mutex associato ad essa
- Effetto:
 - blocca il thread chiamante sulla coda associata a cond, e il mutex mux viene sbloccato in modo da liberare la sezione critica ad un altro thread
 - Questa funzione deve essere chiamata quando il mutex è bloccato che verrà poi rilasciato durante l'attesa.
- Al successivo risveglio (provocato da una signal), il thread bloccherà il mutex mux automaticamente.



- Variabili di condizione: signal -

- Il risveglio di un thread sospeso su una variabile condizione può essere ottenuto mediante la funzione: pthread_cond_signal
 - Esempio d'uso:

```
int pthread_cond_signal(pthread_cond_t *cond);
```

- @ dove:
 - @ cond: e` la variabile condizione
- Effetto:
 - e se esistono thread sospesi nella coda associata a cond, ne viene svegliato uno (non viene specificato quale).
 - se non vi sono thread sospesi sulla condizione, la signal non ha effetto.
- Per risvegliare tutti i thread sospesi su una variabile condizione si usa: pthread_cond_broadcast

```
int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t* cond);
```



Esempio 3: - mutex con Variabile di condizione -

Creare ed inizializzare i mutex e la variabile di condizione:

```
pthread_mutex_t m = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t v = PTHREAD_COND_INIZIALIZER;
```

Associare il mutex alla sezione critica ed utilizzare la variabile di condizione per sospendere eventualmente il thread:

```
pthread_mutex_lock(&m);//blocco mutex
while ( x != y ) //se true sospensione thread
    pthread_cond_wait(&v, &m);//sospensione thread e sblocco del mutex
********SEZIONE CRITICA******
pthread_mutex_unlock(&m);//Sblocco del mutex
```

Parallelamente:

```
pthread_mutex_lock(&m); //blocco mutex
    x++;
pthread_cond_signal(&v);//Risveglia il thread sospeso
pthread_mutex_unlock(&m); //Sblocco del mutex
```

Esempio 4: - mutex con Variabile di condizione -

Stop thread su condizione:

```
while ( x != y ):
```

- 1. blocco mutex
- 2. test condizione (x==y)
- 3. se TRUE, sblocco mutex e exit loop
- 4. se FALSE, sospendere thread and sblocco mutex



Esercizio nº 5 - Thread -

- Scrivere un programma C, che crei due Thread, chiamati produttore e consumatore. La risorsa condivisa, è un buffer circolare di dimensione data (ad esempio 20) il cui stato è:
 - numero di elemento contenuti: count
 - puntatore alla prima posizione libera : writepos
 - puntatore al primo elemento occupato: readpos
 - Il produttore, inserisce, 20 numeri interi in maniera sequenziale.
 - Il consumatore li estrae sequenzialmente per stamparli.
 - Il programma dovrà prevedere:
 - un meccanismo di accesso controllato alla risorsa buffer da parte dei due Thread (mutex per il controllo della mutua esclusione nell' accesso al buffer)
 - una sincronizzazione tra il produttore ed il consumatore (Thread) in caso di
 - buffer pieno: definizione di una condition per la sospensione del produttore se il buffer è pieno (notfull)
 - buffer vuoto: definizione di una condition per la sospensione del consumatore se il buffer è vuoto (notempty)



Esercizio nº 5 - Thread -

Output:

sono il thread produttore

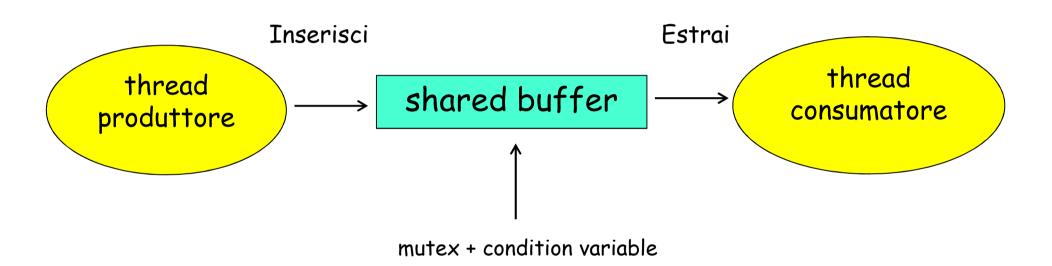
Thread produttore scrivo 0>			
	I venti thread	numeri scritti produttore	dal nel
Thread produttore scrivo 20>	buffer	•	
sono il thread consumatore			
Thread consumatore leggo 0>			
		numeri letti consumatore	dal nel
Thread consumatore leggo 20>	buffer		





Esercizio nº 5 - Thread -

Schema produttore/consumatore





```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#define OVER (-1) /*Elemento di buffer vuoto*/
#define max 20 /*Numero di elementi da scrivere nel buffer*/
#define BUFFER_SIZE 20 /*Dimensione del buffer */
typedef struct /*Struttura condivisa */
        int buffer[BUFFER_SIZE]; //shared memory
         pthread_mutex_t lock; /*dichiarazione del mutex*/
         int readpos, writepos;
         int cont:
         pthread_cond_t notempty; /*dichiarazione delle variabili di condizione*/
         pthread cond t notfull:
}prodcons;
prodcons buffer;
```

```
/* Inizializza il buffer */
void init (prodcons *b)
{
    pthread_mutex_init (&b->lock, NULL); /*inizializza il
mutex*/
    /*inizializza le condition variable*/
    pthread_cond_init (&b->notempty, NULL);
    pthread_cond_init (&b->notfull, NULL);
    b->cont=0;
    b->readpos = 0;
    b->writepos = 0;
}
```

```
/* Inserimento elementi nel buffer*/
void inserisci (prodcons *b, int data)
    pthread_mutex_lock (&b->lock); //mutex bloccato
    /* controlla che il buffer non sia pieno:*/
    while (b->cont==BUFFER_SIZE)
        pthread_cond_wait (&b->notfull, &b->lock);
    /* scrivi data e aggiorna lo stato del buffer */
   b->buffer[b->writepos] = data;
   b->cont++;
                                            sezione critica
   b->writepos++;
    if (b->writepos >= BUFFER SIZE)
       b->writepos = 0;
    /* risveglia eventuali thread (consumatori) sospesi */
    pthread_cond_signal (&b->notempty);
    pthread_mutex_unlock (&b->lock);//mutex sbloccato
```

```
/*Estrazione elementi dal buffer*/
int estrai (prodcons *b)
    int data:
    pthread_mutex_lock (&b->lock); //mutex bloccato
    while (b->cont==0) /* il buffer e` vuoto? */
        pthread_cond_wait (&b->notempty, &b->lock);
    /* Leggi l'elemento e aggiorna lo stato del buffer*/
    data = b->buffer[b->readpos];
   b->cont--;
                                             sezione critica
   b->readpos++;
    if (b->readpos >= BUFFER SIZE)
       b->readpos = 0;
    /* Risveglia eventuali threads (produttori) sospesi*/
    pthread_cond_signal (&b->notfull);
    pthread_mutex_unlock (&b->lock); //mutex sbloccato
    return data; /*Ritorna il dato letto dal buffer*/
```

```
void *producer (void *data) /*Thread*/
{
    int n;
    printf("sono il thread produttore\n\n");
    for (n = 0; n < max; n++) /*Scrittura delle elementi nel buffer*/
    {
        printf ("Thread produttore scrivo %d --->\n", n);
        inserisci (&buffer, n); /*Chiamata alla funzione inserisci*/
    }
    inserisci (&buffer, OVER); //Buffer pieno
    return NULL;
}
```

```
void *consumer (void *data) /*Thread*/
    int d:
    printf("sono il thread consumatore \n\n");
    while (1) /*Ciclo infinito*/
       d = estrai (&buffer); /*Legge gli elementi da buffer*/
       if (d == OVER) /*Esce dal ciclo quando il buffer è vuoto*/
            break;
       printf("Thread consumatore leggo: --> %d\n", d);
    return NULL:
```

```
main ()
{
   pthread_t th_a, th_b;
   init (&buffer); /*Inizializzazione struttura*/
   /* Creazione threads: */
   pthread_create (&th_a, NULL, producer, NULL);
   pthread_create (&th_b, NULL, consumer, NULL);
   /* Attesa teminazione threads creati: */
   pthread_join (th_a, NULL);
   pthread_join (th_b, NULL);
   return 0;
}
```

- Fine Esercitazione -

