LinuxThreads

Variabili Condizione

Sistemi Operativi L-A

LinuxThreads: monitor & variabili condizione

Lo standard POSIX 1003.1c (libreria <pthread.h>) non implementa il costrutto Monitor

ma

- · implementa i mutex
- · implementa le variabili condizione
- → mediante mutex e variabili condizione e` possibile realizzare meccanismi di accesso alle risorse equivalenti a quelli forniti dal concetto di monitor [Hoare'74].

Variabili Condizione

- Le variabili condizione (condition) sono uno strumento di sincronizzazione che premette 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 condizione

Operazioni fondamentali:

- inizializzazione: pthread_cond_init
- sospensione: pthread_cond_wait
- · risveglio: pthread_cond_signal

NB: non e' prevista la wait con priorita', ne' l'operazione queue.

Sistemi Operativi L-A

Variabili Condizione: inizializzazione

 L'inizializzazione di una condition si puo realizzare con:

```
int pthread_cond_init(pthread_cond_t* cond,
    pthread_cond_attr_t* cond_attr)
```

dove

- cond : individua la condizione da inizializzare
- attr: punta a una struttura che contiene gli attributi della condizione; se NULL, viene inizializzata a default.

NB: linux non implementa gli attributi! -> attr=NULL

 in alternativa, una variabile condizione può essere inizializzata staticamente con la costante:

PTHREAD COND INIZIALIZER

csempio: pthread_cond_t C= PTHREAD_COND_INIZIALIZER;

Variabili condizione: wait

- Un thread puo` sospendersi su una variabile condizione, se la condizione non e` verificata:
 - ad esempio:

```
pthread_cond_t C= PTHREAD_COND_INIZIALIZER;
int bufferpieno=0;
...
if (bufferpieno) <sospensione sulla cond. C>;
```

- La verifica della condizione e` una sezione critical
- Necessita` di garantire la mutua esclusione:

```
e` necessario associare ad ogni variabile condizione un mutex :
    pthread_cond_t C= PTHREAD_COND_INIZIALIZER;
    pthread_mutex_t M=PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
    int bufferpieno=0;
    ...
    pthread_mutex_lock(&M);
    if (bufferpieno) <sospensione sulla cond. C>
    pthread_mutex_unlock(&M);
```

Sistemi Operativi L-A

Variabili condizione: wait

• La sospensione su una condizione si ottiene mediante:

dove:

- ond: e' la variabile condizione
- mux: e` il mutex associato ad essa

Effetto:

- il thread chiamante si sospende sulla coda associata a cond, e il mutex mux viene liberato
- → Al successivo risveglio (provocato da una signal), il thread rioccupera` il mutex automaticamente.

Variabili condizione: signal

• Il risveglio di un thread sospeso su una variabile condizione puo'essere ottenuto mediante la funzione:

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

dove cond e' la variabile condizione.

Effetto:

- se esistono thread sospesi nella coda associata a cond, ne viene risvegliato uno (non viene specificato quale).
- se non vi sono thread sospesi sulla condizione, la signal non ha effetto.
- realizzazione "signal_and_continue"
- Per risvegliare tutti i thread sospesi su una variabile condizione(v. signal_all):

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

N.B. non e` prevista una funzione della coda associata a una condizione.

Pthread Condition & Monitor

- La condition permette di implementare politiche di sincronizzazione mediante funzioni/procedure "entry", realizzando meccanismi di accesso alle risorse equivalenti a quelli forniti dal concetto di monitor [Hoare'74]. Tuttavia, non e` previsto il costrutto linguistico "monitor", e pertanto:
 - i dati "interni al monitor" sono potenzialmente accessibili direttamente da tutti i processi;
 - la mutua esclusione delle funzioni/procedure entry deve essere garantita esplicitamente dal programmatore mediante lock/unlock su un mutex associato al "monitor".
- → necessita` di autodisciplina da parte del programmatore!

Esempio: produttore e consumatore

Si vuole risolvere il classico problema del produttore e consumatore

Progetto della risorsa (prodcons):

- buffer circolare di interi, di dimensione data (ad esempio, 16) il cui stato e`dato da:
 - · numero degli elementi contenuti: cont
 - · puntatore alla prima posizione libera: writepos
 - · puntatore al primo elemento occupato : readpos
- il buffer e`una risorsa da accedere in modo <u>mutuamente esclusivo</u>:
 - predispongo un mutex per il controllo della mutua esclusione nell'accesso al buffer: lock
- i thread produttori e consumatori necessitano di <u>sincronizzazione</u> in caso di :
 - buffer pieno: definisco una condition per la sospensione dei produttori se il buffer e' pieno (notfull)
 - buffer vuoto: definisco una condition per la sospensione dei produttori se il buffer e' vuoto (notempty)

Incapsulo il tutto all'interno di un tipo struct associato al buffer: prodcons

Sistemi Operativi L-A

Produttori & Consumatori: tipo di dato associato al buffer (dati del "monitor")

```
typedef struct
{
   int buffer[BUFFER_SIZE];
   pthread_mutex_t lock;
   int readpos, writepos;
   int cont;
   pthread_cond_t notempty;
   pthread_cond_t notfull;
}
prodcons;
```

Questa struttura rappresenta l'insieme dei dati incapsulati dal "monitor".

Produttore e consumatore

Operazioni sul "monitor": prodcons:

- Init: inizializzazione del buffer.
- Inserisci: operazione "entry" eseguita da ogni produttore per l'inserimento di un nuovo elemento.
- <u>Estrai</u>: operazione "entry" eseguita da ogni consumatore per l'estrazione di un elemento dal buffer.

Sistemi Operativi L-A

Esempio: produttore e consumatore

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>

#define BUFFER_SIZE 16

typedef struct
{ int buffer[BUFFER_SIZE];
   pthread_mutex_t lock;
   int readpos, writepos;
   int cont;
   pthread_cond_t notempty;
   pthread_cond_t notfull;
}prodcons;
```

Esempio: Operazioni sul buffer

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

Sistemi Operativi L-A

Operazioni sul buffer

```
/* Inserimento: */
void inserisci (prodcons *b, int data) /*entry*/
{ pthread_mutex_lock (&b->lock);
  /* 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++;
 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);
                        Sistemi Operativi L-A
```

7

Operazioni sul buffer

```
/*ESTRAZIONE:
int estrai (prodcons *b)/*entry*/
{ int data;
 pthread_mutex_lock (&b->lock);
 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--;
 b->readpos++;
 if (b->readpos >= BUFFER_SIZE)
   b->readpos = 0;
 /* Risveglia eventuali threads (produttori):*/
 pthread_cond_signal (&b->notfull);
 pthread_mutex_unlock (&b->lock);
 return data;
```

Sistemi Operativi L-A

Produttore/consumatore: programma di test

```
void *consumer (void *data)
{    int d;
    printf("sono il thread consumatore \n\n");

while (1)
    {
        d = estrai (&buffer);
        if (d == OVER)
            break;
        printf("Thread consumatore: --> %d\n", d);
    }
    return NULL;
}
```

```
main ()
{
   pthread_t th_a, th_b;
   void *retval;

   init (&buffer);
   /* Creazione threads: */
   pthread_create (&th_a, NULL, producer, 0);
   pthread_create (&th_b, NULL, consumer, 0);
   /* Attesa teminazione threads creati: */
   pthread_join (th_a, &retval);
   pthread_join (th_b, &retval);
   return 0;
}

Sistemi Operativi L-A
```

Esempio: Ponte con utenti grassi e magri

Si consideri un ponte pedonale che collega le due rive di un fiume.

- Al ponte possono accedere <u>due tipi di utenti</u>: utenti magri e utenti grassi.
- Il ponte ha una <u>capacita` massima</u> MAX che esprime il numero massimo di persone che possono transitare contemporaneamente su di esso.
- Il ponte e` talmente stretto che <u>il transito di un grasso in una</u> <u>particolare direzione d impedisce l'accesso al ponte di altri utenti</u> (grassi e magri) <u>in direzione opposta</u> a d.

Realizzare una politica di sincronizzazione delle entrate e delle uscite dal ponte che tenga conto delle specifiche date e che favorisca gli utenti magri rispetto a quelli grassi nell'accesso al ponte.



Progetto della risorsa ponte:

- o lo stato del ponte e`definito da:
 - · numero magri e di grassi sul ponte (per ogni direzione)
- o lo stato e` modificabile dalle operazioni di:
 - · accesso: ingresso di un thread nel ponte
 - · rilascio: uscita di un thread dal ponte
- il ponte e`una risorsa da acquisire e rilasciare in modo <u>mutuamente</u> esclusivo:
 - → predispongo un mutex per il controllo della mutua esclusione nell'esecuzione delle operazioni di accesso e di rilascio: lock
- i thread grassi e magri si possono sospendere se le condizioni necessarie per l'accesso non sono verificate :
 - →una coda per ogni tipo di thread (grasso o magro)e per ogni direzione
- per ispezionare lo stato delle code introduciamo:
 - un contatore dei thread sospesi per ogni tipo di thread (grasso o magro)e per ogni direzione
 - →Incapsulo il tutto all'interno del un tipo struct ponte

Grassi & Magri: tipo di dato associato al ponte

typedef struct

```
{ int nmagri[2]; /* numero magri sul ponte (per ogni dir.)*/
  int ngrassi[2];/* numero grassi sul ponte (per ogni dir.)*/
  pthread_mutex_t lock;/*lock associato alla risorsa "ponte"*/
  pthread_cond_t codamagri[2]; /* var. cond. sosp. magri */
  pthread_cond_t codagrassi[2]; /* var. cond. sosp. grassi */
  int sospM[2];/* numero di processi magri sospesi*/
  int sospG[2];/* numero di processi grassi sospesi*/
}ponte;
```

Sistemi Operativi L-A

Produttore e consumatore

Operazioni sulla risorsa ponte:

- o init: inizializzazione del ponte.
- accessomagri/accessograssi: operazione eseguita dai thread (grassi/magri) per l'ingresso nel ponte.
- rilasciomagri/rilasciograssi: operazione eseguita dai thread (grassi/magri) per l'uscita dal ponte.

Grassi & Magri: soluzione

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#define MAX 3 /* max capacita ponte */
#define dx 0 /*costanti di direzione*/
#define sn 1

typedef struct
{
  int nmagri[2]; /* numero magri sul ponte (per ogni dir.)*/
  int ngrassi[2];/* numero grassi sul ponte (per ogni dir.)*/
  pthread_mutex_t lock;/*lock associato al"ponte" */
  pthread_cond_t codamagri[2]; /* var. cond. sosp. magri */
  pthread_cond_t codagrassi[2]; /* var. cond. sosp. grassi */
  int sospM[2];/* numero di processi magri sospesi*/
  int sospG[2];/* numero di processi grassi sospesi*/
}ponte;
```

Sistemi Operativi L-A

Grassi & Magri: soluzione

```
/* Inizializzazione del ponte */
void init (ponte *p)
 pthread_mutex_init (&p->lock, NULL);
 pthread_cond_init (&p->codamagri[dx], NULL);
 pthread cond init (&p->codamagri[sn], NULL);
 pthread_cond_init (&p->codagrassi[dx], NULL);
 pthread cond init (&p->codagrassi[sn], NULL);
 p->nmagri[dx]=0;
 p->nmagri[sn]=0;
 p->ngrassi[dx]=0;
 p->ngrassi[sn]=0;
 p->sospM[dx] = 0;
 p->sospM[sn] = 0;
 p->sospG[dx] = 0;
 p->sospG[sn] = 0;
 return;
}
                        Sistemi Operativi L-A
```

```
/*operazioni di utilita`: */
int sulponte(ponte p); /* calcola il num. di persone sul ponte */
int altra_dir(int d); /* calcola la direzione opposta a d */
/* Accesso al ponte di un magro in direzione d: */
void accessomagri (ponte *p, int d)
{ pthread_mutex_lock (&p->lock);
  /* controlla le codizioni di accesso:*/
   while ( (sulponte(*p)==MAX) | | /* vincolo di capacita` */
           (p->ngrassi[altra_dir(d)]>0) ) /*ci sono grassi in
                                         direzione opposta */
   {
          p->sospM[d]++;
           pthread_cond_wait (&p->codamagri[d], &p->lock);
           p->sospM[d]--;
   /* entrata: aggiorna lo stato del ponte */
   p->nmagri[d]++;
   pthread_mutex_unlock (&p->lock);
                          Sistemi Operativi L-A
```

```
/*Accesso al ponte di un grasso in dir.d: */
void accessograssi (ponte *p, int d)
{pthread_mutex_lock (&p->lock);
   /* controlla le codizioni di accesso:*/
  while ( (sulponte(*p)==MAX) | |
           (p->ngrassi[altra_dir(d)]>0)||
          (p->nmagri[altra_dir(d)]>0) ||
           (p->sospM[altra_dir(d)]>0)) /*priorita` ai
  magri*/
           p->sospG[d]++;
           pthread_cond_wait (&p->codagrassi[d], &p-
  >lock);
           p->sospG[d]--;
   /* entrata: aggiorna lo stato del ponte */
  p->ngrassi[d]++;
  pthread_mutex_unlock (&p->lock);
                        Sistemi Operativi L-A
```

```
/* Rilascio del ponte di un magro in direzione d: */
void rilasciomagri (ponte *p, int d)
{
   pthread_mutex_lock (&p->lock);

   /* uscita: aggiorna lo stato del ponte */
   p->nmagri[d]--;
   /* risveglio in ordine di priorita` */
   pthread_cond_broadcast (&p->codamagri[altra_dir(d)]);
   pthread_cond_broadcast (&p->codagrassi[altra_dir(d)]);
   pthread_cond_broadcast (&p->codagrassi[altra_dir(d)]);
   pthread_cond_broadcast (&p->codagrassi[d]);
   //printf("USCITA: magro in direzione %d\n", d);
   pthread_mutex_unlock (&p->lock);
}
```

```
/* Rilascio del ponte di un grasso in direzione d: */
void rilasciograssi (ponte *p, int d)
{
   pthread_mutex_lock (&p->lock);

   /* uscita: aggiorna lo stato del ponte */
   p->ngrassi[d]--;

   /* risveglio in ordine di priorita` */
   pthread_cond_broadcast (&p->codamagri[altra_dir(d)]);
   pthread_cond_broadcast (&p->codagrassi[altra_dir(d)]);
   pthread_cond_broadcast (&p->codagrassi[altra_dir(d)]);
   pthread_cond_broadcast (&p->codagrassi[d]);
   pthread_mutex_unlock (&p->lock);
}
```

```
/* Programma di test: genero un numero arbitrario di
  thread magri e grassi nelle due direzioni */
#define MAXT 20 /* num. max di thread per tipo e per
                  direzione */
ponte p;
void *magro (void *arg) /*codice del thread "magro" */
{ int d;
   d=atoi((char *)arg); /*assegno la direzione */
   accessomagri (&p, d);
   /* ATTRAVERSAMENTO: */
   printf("Magro in dir %d: sto attraversando..\n", d);
   sleep(1);
   rilasciomagri(&p,d);
  return NULL;
}
                       Sistemi Operativi L-A
```

```
/* Creazione threads: */
  printf("\nquanti magri in direzione dx? ");
  scanf("%d", &NMD);
  printf("\nquanti magri in direzione sn? ");
  scanf("%d", &NMS);
  printf("\nquanti grassi in direzione dx? ");
  scanf("%d", &NGD);
  printf("\nquanti grassi in direzione sn? ");
  scanf("%d", &NGS);
  /*CREAZIONE GRASSI IN DIREZIONE DX */
  for (i=0; i<NGD; i++)
           pthread_create (&th_G[dx][i], NULL, grasso, "0");
   /*CREAZIONE GRASSI IN DIREZIONE SN */
  for (i=0; i<NGS; i++)</pre>
           pthread_create (&th_G[sn][i], NULL, grasso, "1");
   /*CREAZIONE MAGRI IN DIREZIONE DX */
  for (i=0; i<NMD; i++)
           pthread_create (&th_M[dx][i], NULL, magro, "0");
   /*CREAZIONE MAGRI IN DIREZIONE SN */
  for (i=0; i<NMS; i++)
          pthread_create (&th_M[sn][i], NULL, magro, "1");
                          Sistemi Operativi L-A
```

```
/* Attesa teminazione threads creati: */
   /*ATTESA MAGRI IN DIREZIONE DX */
   for (i=0; i<NMD; i++)
           pthread join(th M[dx][i], &retval);
    /*ATTESA MAGRI IN DIREZIONE SN */
   for (i=0; i<NMS; i++)
           pthread_join(th_M[sn][i], &retval);
   /*ATTESA GRASSI IN DIREZIONE DX */
   for (i=0; i<NGD; i++)
           pthread_join(th_G[dx][i], &retval);
    /*ATTESA GRASSI IN DIREZIONE SN */
   for (i=0; i<NGS; i++)
           pthread_join(th_G[sn][i], &retval);
  return 0;
}
                       Sistemi Operativi L-A
```

```
/* definizione funzioni utilita`:*/
int sulponte(ponte p)
{ return p.nmagri[dx] + p.ngrassi[dx] +
   p.nmagri[sn]+ p.ngrassi[sn];
}

int altra_dir(int d)
{ if (d==sn) return dx;
   else return sn;
}
```