



LABORATORIO DI SISTEMI OPERATIVI

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica
A.A. 2019/2020

Ing. Guglielmo Cola

 g.cola@iet.unipi.it (specificare "sistemi operativi" nell'oggetto)

 www.iet.unipi.it/g.cola/sistemioperativi

ESERCITAZIONE 9

Thread POSIX nel sistema Linux (parte II)

Sincronizzazione dei thread

- Il mutex è lo strumento messo a disposizione dalla libreria pthread per la sincronizzazione *indiretta* dei thread
 - Permette di garantire l'accesso in mutua esclusione a una risorsa condivisa
- Per la sincronizzazione *diretta* dei thread la libreria definisce le variabili condizione (condition variables)
 - Un thread può sospendersi in attesa del verificarsi di una determinata condizione
 - Permette di realizzare politiche avanzate di accesso alle risorse condivise e di sincronizzare i thread

Variabili condizione

- Una variabile condizione è di fatto una coda nella quale i thread possono sospendersi volontariamente in attesa di una condizione

- Definizione:

`pthread_cond_t C`

- Funzione di inizializzazione:

```
int pthread_cond_init(pthread_cond_t* C,  
pthread_cond_attr_t* attr)
```

- `pthread_cond_t* C`
Puntatore alla variabile condizione da inizializzare
- `pthread_cond_attr_t* attr`
Attributi specificati per la condizione, inizializzata a default se `attr=NULL`.

Variabili condizione

- Un thread può effettuare due "operazioni" su una variabile condition
 - Sospendersi (*wait*) sulla variabile condition. Il thread, dopo aver verificato una determinata condizione logica, si sospende sulla variabile condition, in attesa di essere "risvegliato" da un altro thread
 - Risvegliare uno dei thread (*signal*) o tutti i thread (*broadcast*) sospesi sulla variabile condition

Wait

- La sospensione (wait) viene utilizzata al verificarsi di una particolare condizione logica
 - Esempio: un thread produttore ha verificato che il buffer condiviso è pieno, quindi si blocca sulla condition "pieno" in attesa che un thread consumatore lo risvegli (dopo aver liberato il buffer)

- Schema generico di utilizzo della wait:

```
while (condizione logica)
    wait(condition_variable);
```

- Perché while e non if?
 - Quando il thread viene risvegliato non va subito in esecuzione (la signal della libreria pthread è di tipo signal & continue): altri thread potrebbero inserirsi e alterare la condizione (nell'esempio del produttore/consumatore, un altro thread produttore potrebbe riempire nuovamente il buffer)
 - E' quindi necessario ricontrollare la condizione dopo essere stati svegliati

Wait e mutua esclusione

- La "condizione logica" (es. `elementi_nel_buffer == MAX`) è basata su una risorsa condivisa (es. `elementi_nel_buffer`)
 - La verifica della condizione deve essere eseguita in mutua esclusione
- Tenendo conto di questo aspetto, la primitiva di wait offerta dalla libreria pthread permette di "associare" una variabile mutex a una variabile condition. In questo modo:
 - L'accesso in mutua esclusione sulla condizione logica viene rilasciato quando il thread si sospende con la wait
 - Il thread, dopo essere stato risvegliato, prova automaticamente ad eseguire di nuovo il lock sulla variabile mutex (se il mutex è occupato, il thread si blocca in attesa che venga liberato prima di proseguire)

Primitiva wait

- `int pthread_cond_wait(pthread_cond_t* C, pthread_mutex_t* M)`
 - `pthread_cond_t* C`
Variabile condizione su cui sospendersi
 - `pthread_mutex_t* M`
Mutex associato alla variabile condizione: viene liberato automaticamente quando il thread si sospende; viene eseguito un nuovo lock quando il thread viene risvegliato.
- La chiamata ha due effetti:
 - Il thread viene sospeso nella coda associata a C
 - Il mutex M viene liberato (quando il thread verrà risvegliato, proverà nuovamente a fare lock su M)

Risveglio – primitiva signal

- Il risveglio di un thread sospeso su una variabile condition C avviene mediante la primitiva signal:

```
int pthread_cond_signal (pthread_cond_t* C)
```

- Come conseguenza della signal:
 - Se esistono thread in coda sulla condition, uno viene risvegliato
 - Se non vi sono thread sospesi, non ha alcun effetto
- La politica della signal della libreria pthread è di tipo *signal & continue*
 - Il thread che esegue la signal continua la sua esecuzione e mantiene il controllo del mutex fino al suo esplicito rilascio
 - Il thread che aveva effettuato la wait ed è stato risvegliato deve verificare nuovamente la condizione

Risveglio – primitiva broadcast

- Per risvegliare tutti i thread in coda su una condition, è possibile utilizzare la funzione:

```
int pthread_cond_broadcast (pthread_cond_t* C)
```

Esempio 1 – produttori e consumatori

- Dei thread accedono a una risorsa condivisa, ad esempio un buffer di interi gestito in modo circolare (ring buffer)
 - I thread consumatori prelevano valori (leggono) dal buffer
 - I thread produttori inseriscono nuovi valori (scrivono) nel buffer
- La gestione del buffer ha due vincoli:
 - Non si può prelevare dal buffer vuoto
 - Non si può inserire nel buffer pieno

Esempio 1 – produttori e consumatori

- Si può realizzare la risorsa condivisa in questo modo:

```
typedef struct {  
  
    int buffer[BUFFER_SIZE];  
    int readInd, writeInd;    // indici di read/write nel buffer  
    int cont;                // elementi nel buffer  
  
    pthread_mutex_t M; // per garantire accesso esclusivo alle risorse  
  
    pthread_cond_t FULL;    // condition var. buffer pieno  
    pthread_cond_t EMPTY;  // condition var. buffer vuoto  
  
} risorsa;
```

Esempio 1 – produttori e consumatori

- La risorsa deve essere opportunamente inizializzata:

```
risorsa r; // variabile globale, condivisa da tutti i thread

int main() {
    pthread_mutex_init(&r.M, NULL);

    pthread_cond_init(&r.FULL, NULL);
    pthread_cond_init(&r.EMPTY, NULL);

    r.readInd = r.writeInd = r.cont = 0;
    ...
}
```

Esempio 1 – consumatore

- Il consumatore deve
 - Assicurarsi che il buffer non sia vuoto prima di prelevare un dato
 - Risvegliare un produttore (se c'è) dopo aver prelevato un dato

```
...
int val; // per il dato che verrà prelevato dal buffer

pthread_mutex_lock(&r.M);
while (r.cont == 0) // buffer vuoto?
    pthread_cond_wait(&r.EMPTY, &r.M); // buffer vuoto, attendi...

// Preleva un dato e aggiorna lo stato del ring buffer.
val = r.buffer[r.readInd];
r.cont--;
r.readInd = (r.readInd+1)% BUFFER_SIZE; // gestione circolare

// Risveglia un eventuale thread produttore
pthread_cond_signal(&r.FULL);
pthread_mutex_unlock(&r.M);
...
```

Esempio 1 – produttore

- Il produttore deve
 - Assicurarsi che il buffer non sia pieno prima di inserire un dato
 - Risvegliare un consumatore eventualmente sospeso

```
...
pthread_mutex_lock(&r.M);
while (r.cont == BUFFER_SIZE) // buffer pieno?
    pthread_cond_wait(&r.FULL, &r.M); // buffer pieno, attendi...

// Inserisci un dato aggiorna lo stato del ring buffer.
r.buffer[r.writeInd] = val;
r.cont++;
r.writeInd = (r.writeInd+1) % BUFFER_SIZE; // gestione circolare

// Risveglia un eventuale thread consumatore
pthread_cond_signal(r.EMPTY);
pthread_mutex_unlock(&r.M);
...
```

Esempio 2 – accesso limitato a risorsa

- L'utilizzo delle variabili condition permette di realizzare politiche di accesso a una risorsa più avanzate
- Ad esempio, si immagina uno scenario in cui
 - NTHREADS utilizzano (periodicamente) una risorsa
 - La risorsa può essere utilizzata contemporaneamente da un numero massimo MAX_T di thread
 - NTHREADS > MAX_T

Esempio 2 – accesso limitato a risorsa

- In questo caso si può utilizzare una variabile condition PIENO associata alla condizione:
 #thread che usano la risorsa == MAX_T
- Un thread esegue una "fase di ingresso" prima di usare la risorsa e una "fase di uscita" dopo aver usato la risorsa

Esempio 2 – accesso limitato a risorsa

- Variabili globali

```
#DEFINE MAX_T 10

int n_users = 0;    // numero di thread che stanno usando la risorsa
pthread_cond_t FULL; // condition var. limite di utilizzo raggiunto
pthread_mutex_t M; // Mutex per l'accesso esclusivo a n_users
```

Esempio 2 – accesso limitato a risorsa

- Fase di ingresso
 - Il thread controlla se è stato raggiunto il numero massimo di utilizzatori, ed eventualmente si sospende

```
...  
  
pthread_mutex_lock(&M);  
while (n_users == MAX_T) // massimo numero di users raggiunto  
    pthread_cond_wait(&FULL, &M); // attendi..  
n_users++;  
pthread_mutex_unlock(&M); // rilascio il lock  
  
...  
// Uso della risorsa  
...
```

Esempio 2 – accesso limitato a risorsa

- Fase di uscita
 - Il thread, dopo aver usato la risorsa, aggiorna lo stato della risorsa e risveglia un thread eventualmente sospeso

```
...  
  
// Uso della risorsa  
  
...  
  
pthread_mutex_lock(&M);  
n_users--;  
pthread_cond_signal(&FULL);  
pthread_mutex_unlock(&M);
```

ESERCIZI

Esercizio 1

- Completare il codice in `es1.c` in modo che le funzioni `deposit` e `withdraw` operino correttamente sul saldo (`balance`) di un conto corrente

Esercizio 2

- Completare il file `es2.c` in modo da ottenere questa sincronizzazione fra i thread:
 - I thread, prima di terminare, "aspettano" che anche gli altri abbiano terminato la sleep
 - Utilizzare un intero condiviso "`checked_threads`" per contare i thread che hanno terminato la sleep
 - Utilizzare una variabile condition per sospendere i thread in attesa degli altri
 - L'ultimo thread a raggiungere il "checkpoint" dopo la sleep provvede a svegliare gli altri, in modo che tutti possano terminare.

Esercizio 3

- Il codice in es3.c simula il comportamento di alcuni giocatori che provano a indovinare un numero sorteggiato dal main
 - Il main sceglie un numero
 - I thread figli provano a indovinare
 - Se nessuno ha indovinato, il main fornisce un suggerimento (intervallo) e la scommessa viene ripetuta
- Completare il codice dei thread "giocatori" in modo da garantire la corretta sincronizzazione fra thread "giocatori" e thread main
 - Il thread giocatore deve inserire la sua "scommessa" nel buffer e risvegliare il thread main se tutti i giocatori hanno già fatto la loro scommessa
 - Il thread giocatore deve attendere che i risultati siano pronti prima di poter giocare di nuovo (se è necessario un altro turno per stabilire il vincitore)