Seminario: Thread POSIX Insegnamento di Sistemi di Elaborazione Corso di L.S. In Ing. Elettronica

Ing. Simone Brienza

E-mail: simone.brienza@for.unipi.it
Pervasive Computing & Networking Lab (PerLab) http://www.perlab.it
Dipartimento di Ingegneria dell'Informazione, Università di Pisa

Thread POSIX



- Introduzione ai thread POSIX
 - operazioni elementari sui thread
- Sincronizzazione
 - Semafori
 - ⇒ semafori di mutua esclusione
 - ⇒ semafori generali
 - ⇒ utilizzo ed esempi
 - Variabili condition
 - ⇒ generalità
 - ⇒ utilizzo ed esempi

Thread POSIX: aspetti preliminari

Programmazione concorrente



- La programmazione concorrente è l'insieme di tecniche e di strumenti necessari a poter supportare più attività simultanee in una applicazione software.
- Caratteristica dei sistemi multiprogrammati.
- Consente a più utenti di accedere contemporaneamente ad un sistema informatico
- Consente ad un solo utente l'esecuzione di più programmi simultaneamente
- Consente ad un singolo programma di scomporre la propria attività in più attività concorrenti

Programma vs Processo



- Programma: è un'entità statica che rimane immutata durante l'esecuzione ed è costituita dal codice oggetto generato dalla compilazione del codice sorgente.
- Processo: è l'entità utilizzata dal sistema operativo per rappresentare una specifica esecuzione di un programma. Esso è quindi un'entità dinamica, che dipende dai dati che vengono elaborati e dalle operazioni eseguite su di essi.

Il processo è caratterizzato:

- dal codice eseguibile
- dall'insieme di tutte le informazioni che ne definiscono lo stato
 - contenuto della memoria indirizzata
 - i thread
 - ⇒ i descrittori dei file e delle periferiche in uso.

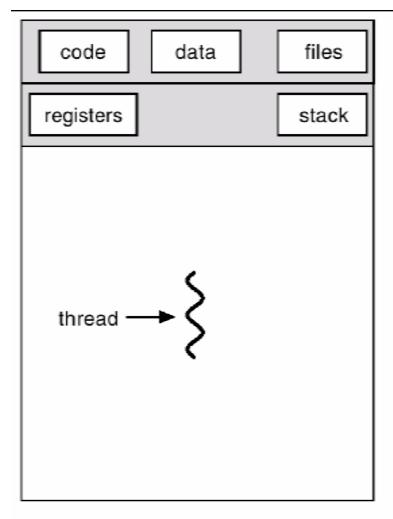
Processo vs Thread(1 di 2)

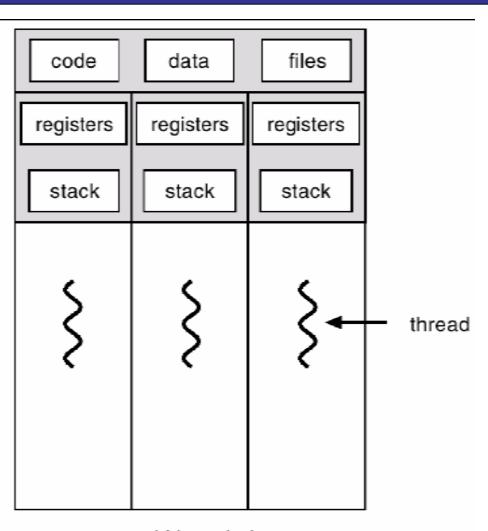


- Processo: è l'unità di condivisione delle risorse, alcune delle quali possono essere inizialmente ereditate dal padre.
 - Ogni processo ha:
 - ⇒ spazio di indirizzamento privato
 - ⇒ stack
 - ⇒ heap.
 - Due processi non dividono mai lo spazio di indirizzamento
- Thread: è un flusso di esecuzione indipendente che condivide tutte le sue risorse, incluso lo spazio di indirizzamento, con altri thread
 - I thread girano su memoria condivisa nell'ambito dello stesso programma, quando un thread viene creato condivide il suo spazio di memoria con gli altri threads che fanno parte del processo
 - Sono anche chiamati lightweight process o processi leggeri perchè possiedono un contesto più snello rispetto ai processi

Processo vs Thread(2 di 2)







single-threaded

multithreaded

Thread



Thread

- è l'unità granulare in cui un processo può essere suddiviso e che può essere eseguito **in parallelo** ad altri thread
- è parte del processo, ma viene eseguito in maniera concorrente ed indipendente internamente al processo stesso
- insieme di istruzioni che vengono eseguite in modo indipendente rispetto al main
- Stato di un thread → definito da:
 - stack
 - registri
 - dati privati

Un esempio



• Un esempio di applicazione che può far uso di più thread è un browser Web, che usa un thread distinto per scaricare ogni immagine in una pagina Web contenente più immagini.

 Un altro esempio è costituito dai processi server che possono rispondere contemporaneamente alle richieste provenienti da più utenti.

Vantaggi



- Visibilità dei dati globali
 - condivisione di oggetti <u>semplificata</u>.
- Più flussi di esecuzione.
- Gestione semplice di eventi asincroni (I/O)
- Comunicazioni veloci
 - Tutti i thread di un processo condividono lo stesso spazio di indirizzamento, quindi le comunicazioni tra thread sono <u>più semplici</u> delle comunicazioni tra processi.
- Context switch veloce
 - Nel passaggio da un thread ad un altro di uno stesso processo viene mantenuta buona parte dell'ambiente.

Svantaggi



- Concorrenza invece di parallelismo
 - gestire la mutua esclusione
- I thread di un programma usano il sistema operativo mediante system call che usano dati e tabelle di sistema dedicate al processo →
 - Le syscall devono essere costruite in modo da poter essere utilizzate da più thread contemporaneamente.

Standard



- Standard ANSI/IEEE POSIX 1003.1 (1990)
 - Lo standard specifica l'interfaccia di programmazione (Application Program Interface -API) dei thread.
 - I thread POSIX sono noti come PThread.

Funzioni delle API per Pthread



Le API per PThread distinguono le funzioni in 3 gruppi:

- Thread management
 - ⇒ funzioni per creare, eliminare, attendere la fine dei pthread

• Mutexes:

Condition variables:

- funzioni a supporto di una sincronizzazione più complessa, dipendente dal valore di variabili, secondo i modi definite dal programmatore.

Utilizzo



Utilizzo

 includere l'header della libreria che contiene le definizioni dei pthread

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

- ⇒ Per interpretare correttamente i messaggi di errore è necessario anche includere l'header <errno.h>
- compilare specificando la libreria

- ⇒ Libreria pthread (libpthread) → lpthread
- ⇒ Per ulteriori informazioni sulla compilazione fare riferimento alla documentazione della piattaforma utilizzata man pthread o man pthreads

Convenzione sui nomi delle funzioni



- Gli identificatori della libreria dei Pthread iniziano con pthread_
 - pthread_
 - ⇒ indica la gestione dei thread in generale
 - pthread_attr_
 - funzioni per gestire proprietà dei thread
 - pthread_mutex_
 - ⇒ gestione della mutua esclusione
 - pthread_mutexattr_
 - ⇒ proprietà delle strutture per la mutua esclusione
 - pthread_cond_
 - ⇒ gestione delle variabili di condizione
 - pthread_condattr_
 - ⇒ proprietà delle variabili di condizione
 - pthread_key_



- POSIX Threads Programming Tutorial
 - http://www.llnl.gov/computing/tutorials/pthreads/
- Libri (consultazione)
 - B. Lewis, D. Berg, "Threads Primer", Prentice Hall
 - D. Butenhof, "Programming With POSIX Threads",
 Addison Wesley
 - B. Nichols et al, "Pthreads Programming", O'Reilly

Risorse



Manpages

- pacchetto manpages-posix-dev (Debian)
- man pthread.h
- man <nomefunzione>

Manuale GNU libc

http://www.gnu.org/software/libc/manual/html_node/P OSIX-Threads.html

Gestione dei thread

Tipi definiti nella libreria pthread



- All'interno di un programma un thread è rappresentato da un identificatore
 - tipo opaco pthread_t
- Attributi di un thread
 - tipo opaco pthread_attr_t

<u>Tipo Opaco</u>: si definiscono così strutture ed altri oggetti usati da una libreria, la cui struttura interna <u>non deve essere vista dal programma chiamante</u> (da cui il nome) che li deve utilizzare solo attraverso dalle opportune funzioni di gestione.

Identificatore del thread



Processo: process id (pid)

pid_t

■ Thread: thread id (tid)

pthread_t

```
pthread_t pthread_self( void )
```

restituisce il tid del thread chiamante

Confronto tra thread



```
int pthread_equal( pthread_t t1, pthread_t t2 )
```

- confronta i due identificatori di thread.
 - 1 se i due identificatori sono uguali

Creazione di un thread



```
int pthread_create( pthread_t *thread,
const pthread_attr_t *attr,
void *(*start_routine)(void *),
void *arg )
```

 crea una thread e lo rende eseguibile, cioè lo mette a disposizione dello scheduler che prima o poi lo farà partire.

Creazione di un thread



- pthread_t *thread
 - puntatore ad un identificatore di thread in cui verrà scritto
 l'identificatore univoco del thread creato (se creato con successo)
- const pthread_attr_t *attr
 - attributi del processo da creare: può indicare le caratteristiche del thread riguardo alle operazioni di join o allo scheduling
 - se NULL usa valori di default
- void *(*start_routine)(void *)
 - è il nome (indirizzo) della funzione da eseguire alla creazione del thread
- void *arg
 - puntatore che viene passato come argomento a start_routine.
- Valore di ritorno
 - 0 in assenza di errore
 - diverso da zero altrimenti
 - ⇒ attributi errati

Terminazione di un thread



```
void pthread_exit( void *value_ptr )
```

- Termina l'esecuzione del thread da cui viene chiamata
- Il sistema libera le risorse allocate al thread.
- Se il main termina prima che i thread da lui creati siano terminati e non chiama la funzione pthread_exit, allora tutti i thread sono terminati. Se invece il main chiama pthread_exit allora i thread possono continuare a vivere fino alla loro terminazione.
- void *value_ptr
 - valore di ritorno del thread consultabile da altri thread attraverso la funzione pthread_join (che vedremo in seguito)

Scheduling dei PThread



 Senza uno scheduling esplicito, i Pthreads sono schedulati dal Kernel in maniera

RANDOM

Scheduling dei PThread



- Lo scheduler della CPU può revocare IN QUALSIASI
 MOMENTO l'esecuzione al thread in esecuzione.
- E' compito **ESCLUSIVO** del programmatore fare in modo che le strutture dati siano **SEMPRE** consistenti.

Esempio 1: creazione e terminazione

(1 di 3)



```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#define NUM THREADS
void *PrintHello(void *num) { /* Corpo del thread */
   int num_par = *((int*)num);
  printf("%d: Hello World!\n", num_par);
   pthread_exit(NULL);
                                                             Continua ⇒
```

Esempio 1: creazione e terminazione

(2 di 3)



```
int main (int argc, char *argv[]) {
  pthread t threads[NUM THREADS];
   int ids[NUM THREADS];
   int rc, t;
   for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){</pre>
        printf("Creating thread %d\n", t);
        ids[t] = t;
        rc = pthread_create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void*)
&ids[t]);
        if (rc){
           printf("ERROR; return code from pthread_create() is %d\n", rc);
           exit(-1);
   pthread exit(NULL);
```

(3 di 3)



- Eseguire più volte il programma
 - Cosa accade?

Provare a commentare in main() la funzione pthread_exit(NULL)

Cosa accade?



- La pthread_create prevede un puntatore per il passaggio dei parametri al thread nel momento in cui comincia l'esecuzione.
- Si ponga attenzione nel caso il thread debba modificare i parametri, oppure il chiamante debba modificare i parametri.



- Per riferimento con un cast a void*
- Esempio (errato) 1/2

```
int rc, t;

for(t=0; t<NUM_THREADS; t++) {
   printf("Creating thread %d\n", t);
   rc = pthread_create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void *) &t);
   ...
}</pre>
```



Esempio (errato) 2/2

```
/* Include */
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define NUM THREADS
/* Corpo del thread */
void *PrintHello(void *num) {
   printf("\n%d: Hello World!\n", *(int *) num);
   *(int *)num = 0x0fff2345;
  pthread exit(NULL);
```



• Quali sono gli errori in questo programma?



- Gli errori sono DUE:
- Si passa come parametro al thread un valore che poi viene modificato all' interno del main()
- Ancora più grave, si modifica all' interno del thread un valore usato all' interno del main().



Cosa provocano questi errori?



- Esempio (corretto)
 - Bisogna creare una struttura dati UNIVOCA per ogni thread, nel momento in cui si modificano i parametri.

```
int *taskids[NUM_THREADS];
for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){
   taskids[t] = (int *) malloc(sizeof(int));
   *taskids[t] = t;
   printf("Creating thread %d\n", t);
   rc = pthread_create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void *) taskids[t]);
   ...
}</pre>
```

Passaggio parametri



- Esempio (corretto) Versione alternativa
 - Il valore della variabile t è copiato nell'array taskids nella cella di indice t: il thread riceve l'indirizzo della cella dell'array associata al proprio indice ed è l'unico thread ad usarlo.

```
int taskids[NUM_THREADS];
for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){
   taskids[t] = t;
   printf("Creating thread %d\n", t);
   rc = pthread_create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void*) &taskids[t]);
   ...
}</pre>
```

Passaggio parametri



```
/* Include */
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define NUM THREADS
/* Corpo del thread */
void *PrintHello(void *num) {
   printf("%d: Hello World!\n", *(int *) num);
   *(int *) num = 0x0fff2345;
  pthread_exit(NULL);
```

Esempio 2: passaggio parametri



• Qual è la differenza? Perchè ora la modifica NON ha effetto sugli altri thread?

Esempio: Passaggio parametri (1 di 2)



Passaggio di due parametri

```
struct tipo {
    int par1;
    int par2;
};
struct tipo taskpars[NUM_THREADS];
for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){</pre>
   taskpars[t].par1 = t;
   taskpars[t].par2 = 20 + t;
   printf("Creating thread %d\n", t);
   rc = pthread_create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void*)&taskpars[t]);
```

Esempio: Passaggio parametri (2 di 2)





Passaggio di due parametri

```
void *PrintHello(void *par) {
   int id = ((struct tipo *) par)->par1;
   int num = ((struct tipo *) par)->par2;
   printf("\n%d: Hello World! My number: %d\n", id, num);
   pthread_exit(NULL);
}
```

Sincronizzazione

Join tra thread



- Forma elementare di sincronizzazione
 - il thread che effettua il join si blocca finché uno specifico thread non termina
 - il thread che effettua il join può ottenere lo stato del thread che termina
- Attributo detachstate di un thread specifica se si può invocare o no la funzione join su un certo thread
 - un thread è joinable per default

Operazione di join



```
int pthread_join( pthread_t *thread, void **value )
```

- pthread_t *thread
 - identificatore del thread di cui attendere la terminazione
- void **value
 - valore restituito dal thread che termina
- Valore di ritorno
 - 0 in caso di successo
 - EINVAL se il thread da attendere non è joinable
 - ERSCH se non è stato trovato nessun thread corrispondente all'identificatore specificato

Impostazione attributo di join (1 di 4)



```
int pthread_attr_init( pthread_attr_t *attr )
```

Inizializza gli attributi del pthread

```
int pthread_attr_destroy ( pthread_attr_t *attr)
```

Distrugge l'attributo

Impostazione attributo di join (2 di 4)



- Un thread può essere:
 - Joinable: i thread non sono rilasciati automaticamente ma rimangono come zombie finchè altri thread non effettuano delle join
 - Detached: i thread detached sono rilasciati automaticamente e non possono essere oggetto di join da parte di altri thread.

```
int pthread_attr_setdetachstate( pthread_attr_t *attr,
int detachstate )
```

- Detach può essere:
 - PTHREAD_CREATE_DETACHED
 - PTHREAD_CREATE_JOINABLE.

Impostazione attributo di join (3 di 4)



```
/* Attributo */
pthread_attr_t attr;

/* Inizializzazione esplicita dello stato joinable */
pthread_attr_init(&attr);
pthread_attr_setdetachstate(&attr, PTHREAD_CREATE_JOINABLE);
...
pthread_attr_destroy(&attr);
```

Impostazione attributo di join (4 di 4)



```
int main (int argc, char *argv[]) {
  pthread t thread[NUM THREADS];
   pthread_attr_destroy(&attr);
   for(t=0; t<NUM THREADS; t++)</pre>
      rc = pthread_join(thread[t], (void **)&status);
      if (rc) {
         printf("ERROR; return code from pthread_join() is %d\n", rc);
         exit(-1);
      printf("Completed join with thread %d status= %d\n",t, status);
   pthread exit(NULL);
```

Esempio 3: thread join (1 di 3)



```
/* Include */
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define NUM_THREADS 5

void *PrintHello(void *num) {
   printf("\n%d: Hello World!\n", num);
   pthread_exit(NULL);
}
```

Continua ⇒

Esempio 3: thread join (2 di 3)



```
int main (int argc, char *argv[]) {
  pthread t threads[NUM THREADS];
  void *status;
   int rc, t;
  pthread attr t attr;
   /* Inizializzazione esplicita dello stato joinable */
   pthread attr init(&attr);
  pthread attr setdetachstate(&attr, PTHREAD CREATE JOINABLE);
   for(t=0; t<NUM THREADS; t++){</pre>
      printf("Creating thread %d\n", t);
      rc = pthread_create(&threads[t], &attr, PrintHello, (void *)t);
      if (rc){
         printf("ERROR; return code from pthread_create() is %d\n", rc);
         exit(-1);
                                                              Continua ⇒
```

Esempio 3: thread join (3 di 3)



```
for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){</pre>
   rc = pthread_join(threads[t], (void **)&status);
   if (rc) {
      printf("ERROR; return code from pthread join() is %d\n", rc);
      exit(-1);
   printf("Completed join with thread %d status= %d\n",t, status);
printf ("Main(): Atteso su %d threads. Fatto \n", NUM THREADS);
/*Rimuovi oggetti ed esci*/
pthread attr destroy(&attr);
pthread exit(NULL);
```

Problemi della Programmazione Concorrente



- Programmare in maniera concorrente è bello, utile e porta un incremento delle performance notevole, ma...
- E' notevole anche l'incremento dei problemi per il programmatore!
- Con l'introduzione della concorrenza, e della sincronizzazione, si introducono in parallelo dei problemi che normalmente, nella programmazione sequenziale, non esistono:

PROBLEMA DELLA MUTUA ESCLUSIONE PROBLEMA DEL DEADLOCK

. . .



Grazie per l'attenzione.