

Scheduling di task real-time in ambiente Linux

Corso di Progetto e Sviluppo di Sistemi in Tempo Reale

Marcello Cinque

Scheduling real-time in ambiente Linux

Sommario della lezione:

- Primitive e comandi per lo scheduling
- Utilizzo di threads
- Suggerimenti per la programmazione real-time

Riferimenti

- G. Lipari. "Programming RT systems with pthreads"
- https://pubs.opengroup.org/onlinepubs/009695399/idx/realtime.html

E' possibile schedulare task con rate monotonic in Linux?

- Tutto ciò di cui abbiamo bisogno è uno scheduler preemptive a priorità fisse
 - E' sufficiente assegnare le priorità ai task in modo direttamente proporzionale alle loro frequenze
- Lo scheduler di default di liunux non è a priorità fisse
 - La policy di default, SCHED_OTHER, è basata sull'algoritmo CFS
- Ma, Linux include anche le classi di scheduling: SCHED_FIFO e SCHED_RR!

Come assegnare priorità fisse con SCHED_FIFO in Linux?

- Tre approcci possibili
 - Uso delle funzioni disponibili in <sched.h>
 - Uso del comando chrt
 - Utilizzo delle funzioni pthread (RT-POSIX) per modificare classe di scheduling e priorità prima della creazione del thread
- In tutti e tre i casi, l'utente deve essere root

Uso della funzione set scheduler

- pid: l'id del task, 0 se è il task chiamante
- policy: può essere SCHED_FIFO, SCHED_RR o SCHED_OTHER
- param: usato per settare la priorità tra 0 to 99 (deve essere 0 per SCHED_OTHER)
- Per verificare la nuova scheduling policy e la priorità, utilizzare il comando:

```
ps -eLfc
```

Esempio

```
int main()
    struct sched param sp;
    sp.sched priority = 11;
    sched setscheduler(0, SCHED FIFO, &sp);
    start periodic timer(2000000, 5000);
    while(1) {
        wait next activation();
        job body();
    return 0;
```

Uso del comando chrt

```
chrt [options] priority command
chrt [options] -p priority <pid>
```

- chrt imposta o recupera gli attributi di scheduling real-time di un task (un nuovo command o un pid esistente)
- Alcune opzioni:
 - -o, --other: imposta la policy a SCHED_OTHER
 - -r, --rr: imposta la policy a SCHED_RR
 - -f, --fifo: imposta la policy a SCHED_FIFO
 - -p <pid>: per recuperare (o impostare) le info di scheduling di un task
- Per esempio:
 - sudo chrt -f 11 ./task lancia «task» con SCHED_FIFO e priorità 11
 - sudo chrt -f -p 11 2677 imposta SCHED_FIFO e priorità 11 al task con pid
 2677

Utilizzo dei pthreads

- Cosa sono i thread? Che differenza c'è con il processo?
- Nei sistemi UNIX il processo viene creato con la system call fork ed è composto da:
 - Uno spazio di indirizzamento: codice, dati globali, stack, heap
 - Un flusso di esecuzione (un thread) che parte eseguendo la funzione main ()
 - Quindi, quando creato, possiamo dire che un processo «contiene» un thread
- E' poi possibile aggiungere nuovi thread al processo creato con la funzione pthread create()
 - I nuovi thread gireranno nello stesso spazio di indirizzamento del processo chiamante, quindi condivideranno l'area dati
 - Avranno un proprio stack privato
 - Inizieranno ad eseguire la funzione passata come argomento alla funzione pthread create
- Lo scheduler non fa distinzione: scehdula task, siano essi processi o thread

Creazione di un Thread

- pthread_create (thread,attr,start_r,arg)
 - Crea un nuovo thread e lo rende eseguibile.
 - thread (output): di tipo pthread_t, è un identificatore del thread creato;
 - attr (input): di tipo pthread_attr_t, serve a impostare gli attributi del thread, tra cui la classe di scheduling e la priorità!
 - start_r (input): puntatore (di tipo void *) alla funzione C (starting routine) che verrà eseguita una volta che il thread è creato;
 - Firma di una starting routine di esempio: void * foo (void *)
 - arg (input): argomento (di tipo void *) che può essere passato alla funzione C (ne va fatto il casting a void *).

Terminazione di un Thread

- Un thread può terminare per diversi motivi:
 - La starting routine termina la sua esecuzione;
 - II thread chiama la pthread exit();
 - Il thread è cancellato da un altro thread con pthread cancel();
 - L' intero processo termina.
- pthread exit (status)
 - Usata per terminare un thread esplicitamente.
 - Se usata nel programma principale (che potrebbe terminare prima di tutti i thread), gli altri thread continueranno ad eseguire.
 - E' buona norma usarla in tutti i thread.
 - status (input): indica lo stato di uscita del thread.

Un esempio

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#define NUM THREADS
void *PrintHello(void *threadid) // start routine
  printf("\n%d: Hello World!\n", threadid);
  pthread exit(NULL); // terminazione thread
int main (int argc, char *argv[])
  pthread t threads[NUM THREADS];
  int rc, t;
  for(t=0; t<NUM THREADS; t++) {</pre>
     printf("Creating thread %d\n", t);
     // creazione
     rc = pthread create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void *)t);
     if (rc) {
        printf("ERROR; return code from pthread create() is %d\n", rc);
         exit(-1);
  pthread exit(NULL); // terminazione main
```

Passaggio di parametri

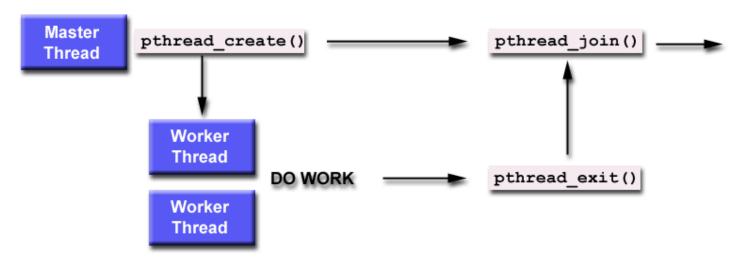
- La pthread_create consente di passare un singolo argomento di tipo void *;
- Per passare più di un argomento al thread, si può definire e passare una struct, facendone il casting a void *:

Nel thread sarà sufficiente effettuare il casting inverso:

```
void * start_func( void * d ) {
    struct dati* miei_dati = (struct dati *) d;
```

Join

Il Join è un modo per sincronizzare più thread:



- La chiamata pthread_join(threadId, status) blocca il chiamante finché il thread threadId specificato non termina;
- La chiamata consente di ricavare lo stato di uscita del thread (status) specificato nella pthread exit();

Joinable Threads

 Un thread deve essere dichiarato come "joinable" affinché su di esso si possa effettuare l'operazione di join:

```
pthread_attr_t attr;
pthread_attr_init(&attr);
pthread_attr_setdetachstate(&attr, PTHREAD_CREATE_JOINABLE);
...
pthread_create(&id, &attr, start_r, (void *) data);
...
pthread_join(id, (void **) &status);
```

La join fornisce la struttura dati restituita dal thread mediante pthread exit (void *)

Impostare lo scheduler real-time

- Lo scheduler real-time e la priorità possono essere impostati attraverso una variabile attr di tipo pthread_attr_t
- Tre impostazioni vanno fatte su attr:
 - Impostare la scheduling policy
 - Impostare la priorità del thread
 - forzare lo scheduling esplicito
- attr è quindi passato alla pthread_create quando si crea il nuovo thread

Impostare la policy

- Aggiunge la policy di scheduling all'attributo attr
 - policy: può essere SCHED_FIFO, SCHED_RR O SCHED_OTHER
- Restituisce 0 se non ci sono errori

Impostare la priorità

```
struct sched_param myparam;
myparam.sched_priority = <value>;
pthread_attr_setschedparam(&attr, &myparam);
```

 La struttura sched_param viene utilizzata per impostare la priorità (da 0 a 99) da aggiungere alla variabile attr attraverso la funzione pthread attr setschedparam

Impostare lo scheduling esplicito

- Di default, il thread figlio eredita gli attriubuti di scheduling del thread padre
- Per fare in modo che le impostazioni siano prese in considerazione, è necessario settare lo scheduling come esplicito sulla variabile attr

- inheritsched può essere:
 - PTHREAD_INHERIT_SCHED (default): I thread creati con questo attributo ereditano le policy del thread genitore; gli attributi impostati nella variabile attr sono ignorati.
 - PTHREAD_EXPLICIT_SCHED: il thread viene creato utilizzando le impostazioni specificate nella variabile attr

Esempio

Creazione di un FIFO thread con priorità 11

```
pthread_t th;
pthread_attr_t myattr;
struct sched_param myparam;
pthread_attr_init(&myattr);

pthread_attr_setschedpolicy(&myattr, SCHED_FIFO);
myparam.sched_priority = 11;
pthread_attr_setschedparam(&myattr, &myparam);
pthread_attr_setinheritsched(&myattr,PTHREAD_EXPLICIT_SCHED);

pthread_create(&th, &myattr, thread_code, &thread_params);
pthread_attr_destroy(&myattr);
```

Esercizio: scrivi una funzione pthread create fifo per semplificare l'inizializzazione

Alcuni suggerimenti

- Al fine di evitare comportamenti inattesi, può essere opportuno
 - evitare il ricorso alla paginazione su domanda (evitare page fault)
 - Fare in modo che i processi/thread eseguano su CPU ben determinate (affinity), ognuna gestita con una certa policy (ad es, tutti i thread schedulati con rate monotonic in esecuzione sulla stessa CPU)

Evitare page fault

- E' necessario accedere tutta la memoria necessaria all'inizio e bloccarla (lock) affinchè le pagine non vengano selezionate per lo swap out
 - Prefaulting: accedere la memoria durante l'inizializzazione
 - Necessario per lo stack e l'area heap
- Il blocco della memoria (memory lock) può essere ottenuto con la system call mlockall() da utilizzare nel main durante l'inizializzazione

Impostare l'affinity

 E' possibile impostare la CPU su cui eseguirà un thread con:

- Dove:
 - thread è il thread di cui impostare l'affinity
 - cpusetsize è pari a sizeof (cpu_set_t)
 - cpuset è l'isieme di CPU su cui può eseguire il thread,
 settata attraverso funzioni di utilità CPU SET

Impostare l'affinity

 L'affinity può essere impostata anche all'avvio con il comando taskset

```
taskset -c cpus command
```

- Lancia command sulle CPU impostate dal flag -c
 (elenco di ID di CPU separato da virgole)
 - Ad es:

```
taskset -c 0,2 ./myProgram
```

Lancia myProgram sulle CPU 0 e 2.