PCAD Programmazione Concorrente Algoritmi Distribuiti

Arnaud Sangnier

arnaud.sangnier@unige.it

PROCESSI E THREAD

Processi

- Un processo è un programma (di natura statica) in corso di esecuzione (di natura dinamica). La sua esecuzione necessità un ambiente :
 - spazio di indirizzamento dedicato
 - input and output (per es. gli standard)
- Più processi possono eseguirci sur la stessa macchina in un modo quasisimultaneo
 - Se il sistema rispetta il tempo condiviso o è multi-task
 - Questo vale anche se c'è un solo processore
 - Il sistema operativo è in carica di allocare le rissorse (memoria,tempo processore, input/output etc)
 - Un processo non ha accesso allo spazio di indirizzamento degli altri
 - Abbiamo l'illusione del parallelismo

Creare procesi Unix

- In C, si puo creare un nuovo processo grazie alla funzione fork:
 - pid_t fork(void);
- Questa funzione:
 - Crea un processo figlio
 - Ritorna un identificatore del processo PID
 - Uno può testare se è nel processo padre o figlio grazie al PID ritornato
 - fork ritorna 0 per il figlio
 - fork ritorna l'identificatore del figlio al padre
- Altre funzioni utile:
 - pid_t getpid(void); per avere il PID del processo corrente
 - pid_t getppid(void); per avere il PID del processo padre

Creare processi Unix (2)

- In pratica:
 - Tutto è nello stesso codice
 - Si testa il valore ritornato da fork per sapere se siamo nel processo figlio o padre
 - if(fork()==0) {...}
 - Questo permette di fare la distinzione le esecuzione del processo padre e del figlio
- Bisogna essere attento ai seguenti fatti
 - Le variabile non sono condivise
 - Alla creazione del figlio, lo spazio di indirizzamento del padre viene copiato

Esempio

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
int main() {
  int id=getpid();
  printf("Sono il %d\n",id);
  printf("Je fais un fork\n");
  int idfork=fork();
  if(idfork==0){
    int idfiglio=getpid();
    int idpadre=getppid();
    printf("Sono %d figlio di %d\n",idfiglio,idpadre);
  } else {
    printf("Il mio figlio e %d\n",idfork);
    int stato;
    waitpid(idfork, &stato, 0);
  return 0;
```

Le variabile non sono condivise

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
int main(){
  int x=0;
  int pid = fork();
  if ( pid == 0 ) {
    x = 25;
    printf("Valore di x per il figlio:%d\n",x);
    printf("Fin del processo figlio\n");
  else {
    while(x!=25){
      sleep(2);
      printf("Valore di x per il padre %d\n",x);
      printf("Fine del processo padre\n");
  return 0;
```

Fare eseguire un command a un figlio

Si può usare la funzione execvp:

```
int execvp(const char *file, char *const argv[]);
```

- L'array argv contiene
 - il nome della command nel primo campo
 - gli argomenti nei campi seguenti
 - deve finire con NULL
- non crea nessun nuovo processo: semplicemente lo spazzio di indirizzamento viene rimpiazzato con quello del nuovo programma

Esempio

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
int main() {
  int id=getpid();
  printf("Sono il processore %d\n",id);
  printf("Faccio un forks\n");
  int idfork=fork();
  if(idfork==0){
    int idfiglio=getpid();
    int idpadre=getppid();
    printf("Sono %d figlio di %d\n",idfiglio,idpadre);
    char *args[]={"ls","-l",NULL};
    execvp(args[0], args);
    printf("Fine exec\n");
  } else {
    printf("Il mio figlio e %d\n",idfork);
    int stato;
    waitpid(idfork, &stato, 0);
    printf("Fine del figlio\n");
  return 0;
```

Comunicazione fra processi

- Per comunicare fra processi, si possono usare dei 'tubi' (pipe)
- I tubi sono dei canali unidirezionali considerati come dei descrittori di file
- Un processo può scrivere ad una estremità ed un altro può leggere all'altra estremità



 Come sono visti come descrittori di file, alla creazione di un figlio, il figlio ricupera la tabella con i descrittori del padre ed ha accesso al tubos

Usare tubi

La commanda

```
int pipe(int fds[2])
```

crea un tubo e mette le sue due estremità nel array fds

- Si scrive su fds[1] e si legge su fds[0]
- Dopo il fork, entrambi processi possono scrivere e leggere, ma perché funziona bene, bisogna chiudere il 'lato' non usato
- Ad esempio, se il padre scrive, chiude fds[0] prima di tutto e se il figlio legge allora chiude fds[1]
- Bisogna chiudere bene appena è finito l'uso

Esempio

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
int main() {
  int fds[2];
  pipe(fds);
  int idfork=fork();
  if(idfork==0){
    close(fds[1]);
    char buffer[100];
    read(fds[0], buffer, sizeof(buffer));
    printf("Sono il figlio e ho ricevuto %s dal mio padre\n", buffer);
    close(fds[0]);
  } else {
    close(fds[0]);
    write(fds[1], "Luke, I am your father", 22);
    int stato;
    waitpid(idfork, &stato, 0);
    close(fds[1]);
    return 0;
```

Condividere delle variabile



Useremmo dei processi leggeri (thread)

Threads vs Processi

- Un thread è un filo d'esecuzione dentro un programma
- Il thread è eseguito da un processo
- Un processo può gestire più thread
 - Si parla di processo multi-thread
 - Al minimo c'è uno thread
- Ogni filo d'esecuzione è diverso e ha come attribuiti:
 - Un puntatore di esecuzione o PC (Program Counter))
 - Una stack d'esecuzione (stack)
- È più difficile programmare con i thread in C MA :
 - l'implementazione è più efficace
 - Condividere dei dati è più facie (ma e anche per questo che bisogna essere attento)

L'API POSIX

- In C, esiste una libreria 'classica' per la creazione e la manipolazione di thread
 - la libreria POSIX
- Per usarla, bisogna includerla nel codice:
 - #include <pthread.h>
- Bisogna anche dire al momento della compilazione che si desidera usare questa libreria con l'opzione -pthread o -lpthread
- Ad esempio, per compilare un file test.c:
 - gcc -pthread -Wall test.c -o test

Creazione di thread

Per creare uno thread, si usa la funzione:

```
int pthread_create(
   pthread_t *thread, //Per ricordare i dati del nuovo thread
   const pthread_attr_t *attr, // Attributi dello thread
   void *(*start_routine) (void *), // Funzione da eseguire
   void *arg); // Argomenti della funzione
```

- In pratica, per gli attribuiti, si può mettere NULL per avere gli attribuiti di default
- Questi attribuiti permettono ad esempio di definire una politica di ordinamento per lo scheduler
- Il codice eseguito dallo thread è dato dalla funzione start_routine
- Appena la funzione pthread_create è finita, lo thread è creato e puo iniziare ad eseguirsi

Creazione di thread in pratica

 Si scrive una o più funzioni contendo il codice da eseguire da i thread. Il prototipo deve essere:

```
void *function(void *)
```

- Per dare argomenti alla funzione alla creazione dello thread, si dano come ultimo argomento della funzione pthread_create
- È avvolte necessario aspettare la fine del esecuzione degli thread creati
 - se il programma principale termina prima, allora gli thread vengono distrutti
 - per questo scopo si può usare la funzione

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **value_ptr);
```

- Il primo argomento corrisponde a quello creato da pthread_create
- value_ptr è il valore ritornato dallo thread chiamando la funzione void pthread_exit(void *value_ptr);
- Warning: chiamare questa ultima funzione, risolta nella terminazione dello thread!!!

Esempio

Bisogna a dare il codice degli thread

```
void *stampa(void *ptr){
  char *s=(char *)ptr;
  printf("Il mio messagio e: %s",s);
  return NULL;
}
```

Per creare uno thread che esegue questa funzione:

```
pthread_t th1;
char *s1="Sono il thread 1\n";
int r1=pthread_create(&th1, NULL, stampa, s1);
```

Alla fine, si può usare join per aspettare la fine dello thread

```
pthread_join(th1,NULL);
```

Esempio

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
void *stampa(void *ptr);
int main(){
  pthread_t th1, th2;
  char *s1="Sono il thread 1\n";
  char *s2="Sono il thread 2\n";
  pthread_create(&th1, NULL, stampa, s1);
  pthread_create(&th2, NULL, stampa, s2);
  pthread_join(th1, NULL);
  pthread_join(th2, NULL);
  return 0;
void *stampa(void *ptr){
  char *s=(char *)ptr;
  printf("Il mio messagio e: %s",s);
  return NULL;
}
```

Esempio con valore di ritorno

```
int main(){
  pthread t th1, th2;
  char *s1="Sono il thread 1\n";
  char *s2="Sono il thread 2\n";
  pthread_create(&th1, NULL, stampa, s1);
  pthread_create(&th2, NULL, stampa, s2);
  char *r1;
  char *r2;
  pthread_join(th1,(void **)&r1);
  pthread_join(th2,(void **)&r2);
  printf("%s", r1);
  printf("%s", r2);
  return 0;
void *stampa(void *ptr){
  char *s=(char *)ptr;
  printf("Il mio messagio e: %s",s);
  char *mess=(char *)malloc(100*sizeof(char));
  strcat(mess,s);
  strcat(mess, "Fini\n");
  return mess;
```

Esempio con pthread_exit

```
int main(){
  pthread_t th1, th2;
  char *s1="Sono il thread 1\n";
  char *s2="Sono il thread 2\n";
  pthread_create(&th1, NULL, stampa, s1);
  pthread_create(&th2, NULL, stampa, s2);
  char *r1;
  char *r2;
  pthread_join(th1,(void **)&r1);
  pthread_join(th2,(void **)&r2);
  printf("%s", r1);
  printf("%s", r2);
  return 0;
void *stampa(void *ptr){
  char *s=(char *)ptr;
  printf("Il mio messagio e: %s",s);
  char *mess=(char *)malloc(100*sizeof(char));
  strcat(mess,s);
  strcat(mess, " Fini\n");
  pthread_exit(mess);
```

Condividere delle variabile



- O si usa delle variabile globale
- Oppure si può dare il loro indirizzo come argomento di pthread_create
- Le variabile devono essere dichiarate come volatile

Esempio

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
void *inc(void *ptr);
volatile int a=0;
int main(){
  pthread_t th1, th2;
  pthread_create(&th1, NULL, inc, NULL);
  pthread_create(&th2, NULL, inc, NULL);
  pthread_join(th1, NULL);
  pthread_join(th2, NULL);
  printf("a vale %d\n",a);
  return 0;
void *inc(void *ptr){
  a=a+1;
  return NULL;
```

Attenzione con i dati condivisi

- Gli thread si eseguono in parallelo
- Non potete fare ipotesi sullo scheduler (è lui chi interrompe gli thread e che decide quale thread deve eseguirsi ad ogni momento)
- Se uno non è attento alla manipolazione delle variabile condivise, si può osservare dei comportamenti strani
- Ad esempio:
 - Uno thread testa si una variabile intera è positiva prima di ridurla
 - È interrotto fra il test e l'update
 - Un altro thread mette il valore della variabile à 0
 - Il primo thread mette la variabile a -1... mentre forse non era voluto!

Esempio di dati condivisi

```
volatile int a=0;
int main(){
  pthread t th1, th2, th3;
  pthread create(&th1, NULL, inc, NULL);
  pthread_create(&th2, NULL, dec, NULL);
  pthread_create(&th3, NULL, dec, NULL);
  pthread_join(th1, NULL);
  pthread_join(th2, NULL);
  pthread_join(th3,NULL);
  printf("a vale %d\n",a);
  return 0;
void *inc(void *ptr){
  a=a+1;
  return NULL;
void *dec(void *ptr){
  if(a>0){
    a = a - 1;
  return NULL;
```

Questo codice potrebbe stampare -1!!!

Come proteggere i dati

- L'accesso ai dati condivisi deve essere protetto
- In C, si possono usare dei lock (mutex)
- Ecco quale il principio di funzionamento
 - Uno thread che desidera accedere a un dato condiviso richiede il lock
 - Se il lock è libero, prosegue
 - Se il lock è preso, rimane bloccato finché il lock sia liberato
 - Quando ha finito di accedere ai dati condivisi, libera il lock
- Questi lock sono condivisi fra gli threads
- Buona pratica: è lo thread che ha preso il lock che lo deve liberare

I locks in C

La libreria POSIA ha dei lock di tipo:

```
pthread_mutex_t lock;
```

- La prima cosa da fare è di inizializzare il lock
- Il più semplice consiste in fare:

```
lock=PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER ;
```

Per prendere il lock:

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

E per liberarlo

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

Queste due funzione ritornano 0 se tutto è andato a buon fine

Esempio di utilizzazione di lock

```
pthread_mutex_t lock = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
void *inc(void *ptr){
  int r=pthread_mutex_lock(&lock);
  if(r!=0){
    printf("Problem with lock\n");
    return NULL;
  a=a+1;
  r=pthread_mutex_unlock(&lock);
  if(r!=0){
    printf("Problem with unlock\n");
    return NULL;
  return NULL;
void *dec(void *ptr){
  int r=pthread_mutex_lock(&lock);
  if(r!=0){
    printf("Problem with lock\n");
    return NULL;
  if(a>0){
    a=a-1;
  r=pthread_mutex_unlock(&lock);
  if(r!=0){
    printf("Problem with unlock\n");
    return NULL;
  return NULL;
```

Attenzione ai deadlock!!!

```
void *foo(void *ptr);
void *goo(void *ptr);
pthread_mutex_t lock = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_mutex_t lock2 = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
volatile int a=0;
int main(){
  pthread_t th1, th2;
  pthread_create(&th1, NULL, foo, NULL);
  pthread_create(&th2, NULL, goo, NULL);
  pthread_join(th1, NULL);
  pthread_join(th2, NULL);
  printf("a vale %d\n",a);
  return 0;
```

Attenzione ai deadlock!!! (2)

```
void *foo(void *ptr){
  pthread mutex lock(&lock);
  printf("foo prende lock1\n");
  pthread mutex lock(&lock2);
  printf("foo prende lock2\n");
  a=10;
  pthread_mutex_unlock(&lock2);
  printf("foo rende lock2\n");
  pthread mutex unlock(&lock);
  printf("foo rende lock\n");
  return NULL;
void *goo(void *ptr){
  pthread_mutex_lock(&lock2);
  printf("goo prende lock2\n");
  //swhile(a!=10){};
  pthread_mutex_lock(&lock);
  printf("goo prende lock\n");
  a = 20;
  pthread_mutex_unlock(&lock);
  printf("goo rende lock\n");
  pthread_mutex_unlock(&lock2);
  printf("goo rende lock2\n");
  return NULL;
```

Gli threads in Java

- Gli thread sono gestiti dalla JVM (Java Virtural Machine)
- Per usarla, ci appoggiamo sue due mechanismi
 - L'interface java.lang.Runnable
 - Contiene solo una funzione da implementare
 - void run()
 - Questo funzione contiene il codice da eseguire da lo thread
 - La classe java.lang.Thread
 - Ci permette di manipolare gli threads
- In breve, nella funzione run(), si mette il codice dello thread (la parte statica) e si usa l'oggetto Thread per gestire il filo d'esecuzione (la parte dinamica)

Legamento tra Thread e Runnable

- Ad ogni thread, si lega un oggetto implementando Runnable
 - Ad esempio uno degli costruttori in java.lang.Thread public Thread(Runnable target)
- Lo stesso oggetto implementando Runnable può essere associato a più thread
 - In questo case, ogni thread esegue in un modo concorrente la funzione run() del oggetto dato al costruttore

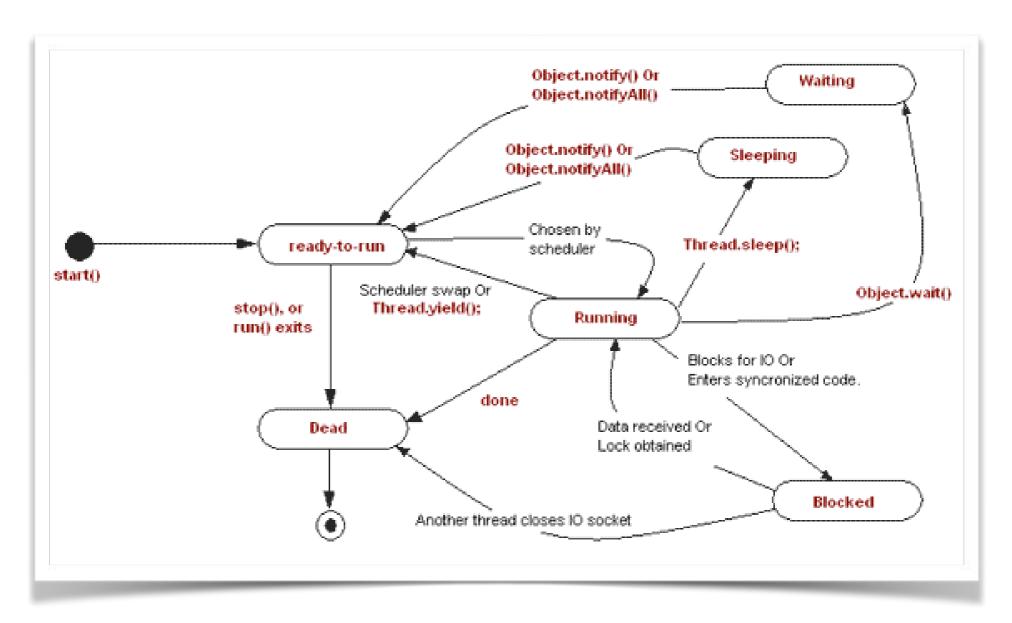
L'interface java.lang.Runnable

- java.lang.Runnable è dunque una interface contenendo una unica funzione da implementare
 - public void run()
- Quando uno thread inizia la sua esecuzione
 - Chiama la funzione run() del Runnable che lui è associato
 - Termine la sua esecuzione quando run() termina
- Attenzione: per avviare uno thread, non si chiama direttamente run() ma si usa una altra funzione start()

La classe java.lang.Thread

- Gli thread in Java hanno tanti attribuiti:
 - String name : il nome dello threadd
 - long id : l'identità dello thread
 - int priority: la sua priorità (gli thread sono ordinati secondo questa priorità)
 - boolean daemon: il suo modo di esecuzione (demon o no, vedremmo dopo cosa significa)
 - Thread.state state: il suo stato
 - NEW, RUNNABLE, BLOCKED, WAITING, TERMINATED,...
 - La sua stack che può solo essere osservata
 - Il suo gruppo di thread
 - etc (cf la documentazione)
- In java.lang.Thread, si trovano i getter/setter corrispondenti

Gli stati di uno thread



Terminazione della JVM

- Si dice spesso che un programma finisce quando si esce dal main
 - Un programma non finisce, è il processo che si ferma
 - Bisogna anche ad aspettare che TUTTI gli thread che non sono degli daemon abbiano finito la lora esecuzione
 - Esiste al meno uno thread daemon

Il garbage collector

- Spesso ne esiste un altro
 - Il thread che gestisce l'interfaccia graficas

Creare e controllare degli thread

- Per creadre uno thread esistono più modi
 - Thread(Runnable target), Thread(Runnable target, String name)
- Esiste più metodi per controllare gli thread
 - void start()
 - Permette di avviare lo thread
 - Il theread chiamerà poi la funzione run() del Runnable
 - void join()
 - Permette di aspettare la fine di un thread
 - void interrupt()
 - Cambia lo stato dello thread a interrotto
 - non ha nessun effetto immediato (permette allo thread di sapere che un altro thread lo vuole interrompere)
 - IMPORTANTE: non esistone techniche per fermare un thread, abisogna aspettare che finisce di eseguire il suo run

Metodi static di Thread

Thread currentThread()

- Permette di ricuperare lo thread corrente (che esegue questa funzione)
- Utile per esempio per ricuperare il nome
- boolean isInterrupted()
 - Per testare se lo thread ha ricevuto una richiesta di interruzione
- void sleep(long ms)
 - Per fare dormire il thread un certo tempo espresso in milisecondi (tempso minimo)
- void yield()
 - Lo thread si mette in pausa temporaneamente e sarà riavviato dallo scheduler

Exemple Runnable

```
import java.lang.*;
import java.io.*;
public class ServiceTest implements Runnable {
    public void run(){
        try{
         while(true){
           Thread.sleep(1000);
           System.out.println("Hello"+Thread.currentThread().getName());
        catch(Exception e){
            System.out.println(e);
            e.printStackTrace();
```

Exemple

```
import java.lang.*;
import java.io.*;
public class TestThread {
    public static void main(String[] args){
        try{
            Thread t1=new Thread(new ServiceTest(), "Bob");
            Thread t2=new Thread(new ServiceTest(), "Alice");
            //t.setDaemon(true);
            t1.start();
            t2.start();
        catch(Exception e){
            System.out.println(e);
            e.printStackTrace();
```