

Ex. 1	
Ex. 2	
Ex. 3	
Ex. 4	
Ex. 5	
Ex. 6	
Tot.	

Sistemi Operativi

Compito d'esame

28 Gennaio 2016

Matricola _____ Cognome _____ Nome _____

Docente: Quer Sterpone

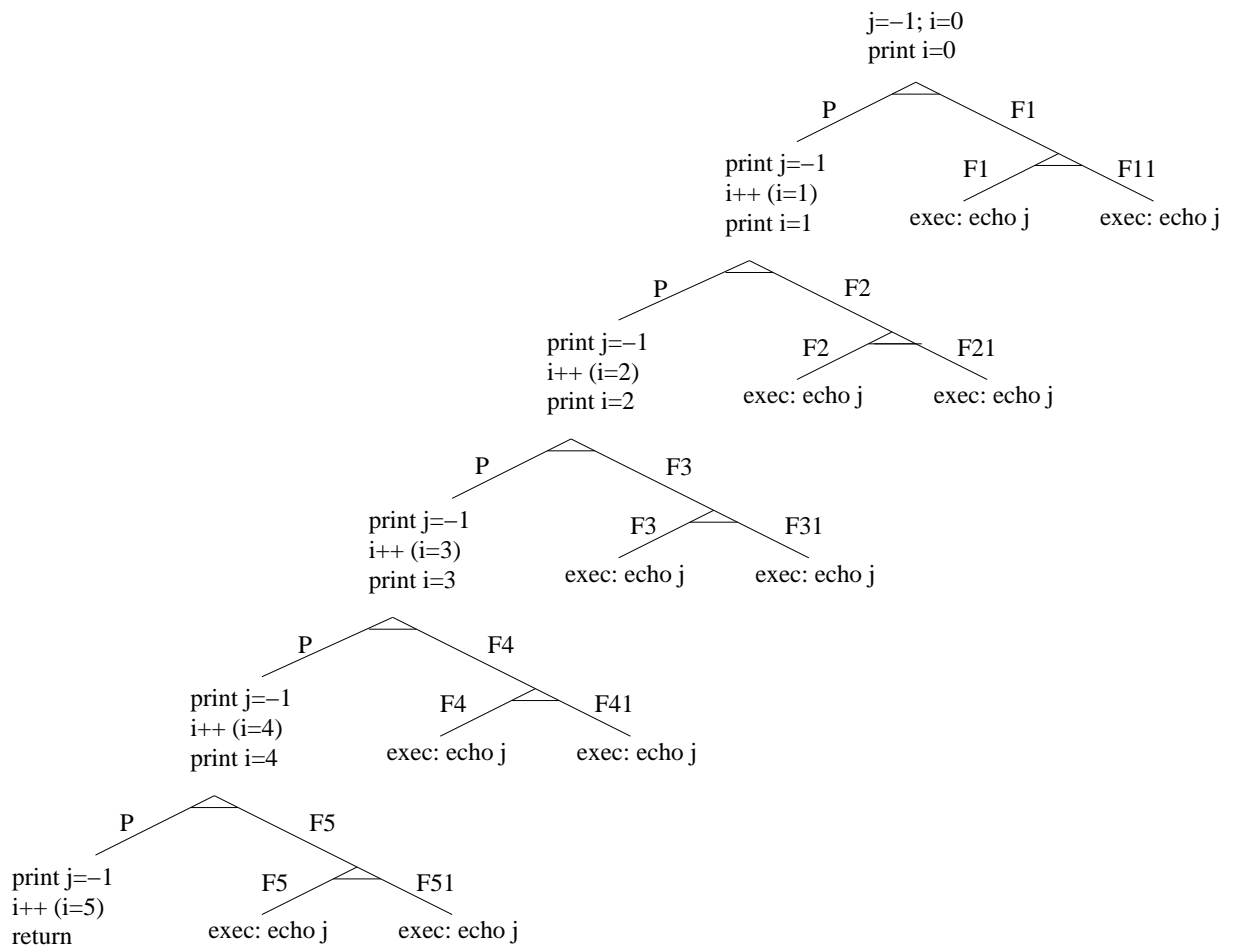
L'unico materiale consultabile durante la prova scritta consiste nei tre formulari predisposti dal docente. Riportare i passaggi principali. L'ordine sarà oggetto di valutazione.

Durata della prova: 100 minuti.

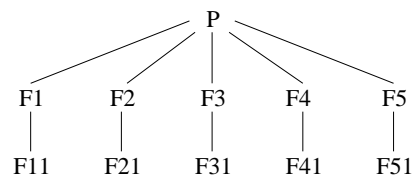
1. Si riporti il control flow graph e l'albero di generazione dei processi ottenuto dall'esecuzione del seguente tratto di codice C. Si indichi inoltre che cosa esso produce su video e per quale motivo.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
int main () {
    int i, j=-1;
    for (i=0; i<5; i++) {
        printf ("i=%d\n", i);
        if (!fork()) {
            for (j=2; j>0; j--) {
                fork();
                execlp ("echo", "i", "j", (char *) 0);
            }
        } else {
            printf ("j=%d \n", j);
        }
    }
    return (1);
}
```

CFG:



Albero di generazione dei processi:



Output prodotto:

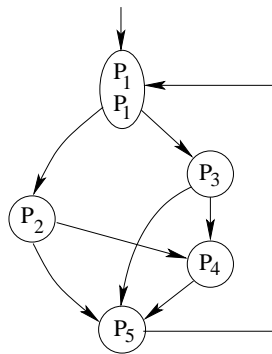
```

i=0
i=1
i=2
i=3
i=4
j=-1 compare 5 volte
j (generato dalla echo) compare 10 volte

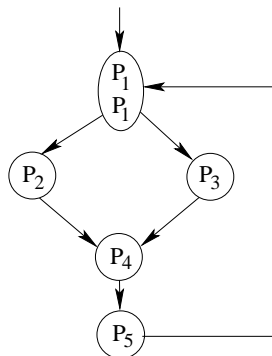
```

con 20 stampe in tutto.

2. Dato il seguente grafo di precedenza, realizzarlo utilizzando il **minimo** numero possibile di semafori. I processi rappresentati devono essere processi ciclici (con corpo del tipo `while(1)`). Utilizzare le primitive `init`, `signal`, `wait` e `destroy`. Indicare gli eventuali archi superflui e riportare il corpo dei processi (P_1, \dots, P_5) e l'inizializzazione dei semafori. Si noti che P_1 deve effettuare due iterazioni in sequenza del proprio ciclo per ogni iterazione globale sull'intero grafo di precedenza.



Gli archi P_3-P_5 e P_2-P_5 sono superflui. Il grafo di precedenza risultante è il seguente:



Ovviamente una soluzione del tipo:

```

P1
while (1) {
    wait (s1);
    printf ("P1\n");
    printf ("P1\n");
    signal (s2);
    signal (s3);
}
  
```

non è quanto richiesto. Quindi, sono possibili le due seguenti soluzioni.

Soluzione A

Prima dell'esecuzione:

```

sem_t s1, s2, s3, s4, s5;
init (s1, 1);
init (s2, 0);
init (s3, 0);
init (s4, 0);
init (s5, 0);
int n = 0;
  
```

Si esegue una istanza di ciascun processo P_i .

```

P1
while (1) {
    wait (s1);
    printf ("P1\n");
    if (n==0) {
        signal (s1);
        n=1;
    } else {
        n=0;
        signal (s2);
        signal (s3);
    }
}
P5
while (1) {
    wait (s5);
    printf ("P5\n");
    signal (s1);
}
Al termine dell'esecuzione:
destroy (s1);
...
destroy (s5);

```

Soluzione B

Prima dell'esecuzione:

```

sem_t s1, s2, s3, s4, s5;
init (s1, 2);
init (s2, 0);
init (s3, 0);
init (s4, 0);
init (s5, 0);

```

Si esegue una istanza di ciascun processo P_i .

```

P1                P2                P3                P4
while (1) {       while (1) {       while (1) {       while (1) {
    wait (s1);           wait (s2);           wait (s3);           wait (s4);
    printf ("P1\n");     wait (s2);           wait (s3);           wait (s4);
    signal (s2);         printf ("P2\n");     printf ("P3\n");     printf ("P4\n");
    signal (s3);         signal (s4);         signal (s4);         signal (s5);
}
P5
while (1) {
    wait (s5);
    printf ("P5\n");
    signal (s1);
    signal (s1);
}
Al termine dell'esecuzione:
destroy (s1);
...
destroy (s5);

```

3. Con riferimento alle Sezioni Critiche, si indichino i requisiti che ogni soluzione deve soddisfare e quali classi di soluzioni sono proponibili (con le rispettive caratteristiche e diversità).

Si faccia quindi riferimento alla sincronizzazione di processi mediante la procedura `swap`. Se ne illustrino le principali caratteristiche, riportandone il codice e il relativo protocollo di utilizzo.

Ogni soluzione al problema delle SC deve soddisfare i seguenti requisiti:

- **Mutua esclusione:** un solo P (o T) alla volta deve ottenere l'accesso alla regione critica
 - **Progresso:** se nessun P (o T) si trova nella SC e un P (o T) desidera entrarci, deve poterlo fare in un tempo definito
 - Solo i P (o T) in fase di prenotazione possono partecipare alla selezione
 - Nessun P (o T) fuori dalla SC pu bloccare altri P (o T)
- Ovvero occorre evitare deadlock tra P (o T)A
- **Attesa definita:** deve esistere un numero definito di volte per cui altri P (o T) riescano ad accedere alla SC prima che un P (o T) specifico e che ha fatto una richiesta di accesso possa farlo. Ovvero, occorre evitare starvation di P (o T).
 - **Ogni soluzione dovrebbe essere simmetrica:** la selezione di chi deve accedere alla SC non dovrebbe dipendere dalla priorità relativa tra P (o T) e dalla velocità relativa dei P (o T).

Le SC ammettono soluzioni:

- **Software:** algoritmi la cui correttezza risiede nella logica del software.
- **Hardware:** strategie che si basano su caratteristiche specifiche dell'hardware, ovvero istruzioni macchina che richiedono requisiti di esecuzione particolari.
- **Ad-Hoc:** il sistema operativo fornisce funzioni e strutture dati al programmatore che le utilizza in maniera opportuna

Soluzione hardware con `swap`. Funzione:

```
void swap (char *v1, char *v2) {
    char tmp;
    tmp = *v1;
    *v1 = *v2;
    *v2 = tmp;
    return;
}
```

Protocollo di utilizzo (per un numero di processi qualsiasi):

```
while (TRUE) {
    key = TRUE;
    while (key==TRUE) {
        swap (&lock, &key); // Lock
    }
    SC
    lock = FALSE;
    sezione non critica
}
```

Spiegazione

Le tecniche precedenti: assicurano la mutua esclusione, assicurano il progresso, evitando il deadlock, Non assicurano l'attesa definita di un processo, ovvero non garantiscono la non starvation, Sono simmetriche. Per soddisfare tutti e Quattro i criteri occorre estendere le soluzioni precedenti.

4. Scrivere uno script BASH (senza l'utilizzo di AWK) che riceve tre parametri:

```
n cmd dir
```

in cui `n` indica un valore numerico intero, `cmd` è una stringa che rappresenta un comando (singolo) di shell e `dir` è il nome di un direttorio.

Lo script deve eseguire il comando `cmd` sui primi `n` file presenti nel direttorio `dir`. Si supponga che `n` sia sempre inferiore del numero di file presenti nel direttorio e che i file vadano selezionati in ordine di dimensione decrescente.

Suggerimento: si ricorda che nell'output del comando "ls -l"

```
-rw-rw-r-- 1 quer quer 42729 Jan 25 11:33 file1.txt
-rw-rw-r-- 1 quer quer 226662 Jan 25 11:33 exam.ps
...
```

i campi sono separati da una tabulazione e la dimensione del file è indicata nel quinto campo.

Soluzione A:

```
#!/bin/bash
# Versione 1: selezione file mediante head
if [ $# -lt 3 ]; then
    echo "Usage $0 n cmd dir"
    exit 0
fi
for file in $(ls -l $3 | tr -s " " \
| grep -e "^-" | sort -nr -k 5 \
| cut -d " " -f 9 | head -n $1); do
    eval "$2 $3/$file" #oppure $2 $3/"$file"
done
```

Soluzione B:

```
#!/bin/bash
# Versione 2: selezione file mediante ciclo while
if [ $# -lt 3 ]; then
    echo "Usage $0 n cmd dir"
    exit 0
fi
n=$1
cmd=$2
dir=$3
ls -l $3 | tr -s " " |
\ sort -nr -k 5,5 | cut -d " " -f 9 > tmp.txt
i=0
while read f
do
    if [ -f "$dir/$f" ]
    then
        $cmd $dir/$f
        i=$((i+1))
    fi
    if [ $i -ge $n ]
    then
        break
    fi
done < tmp.txt
rm -f tmp.txt
```

Soluzione C:

```
#!/bin/bash
# Versione 3: selezione file mediante ciclo for
if [ $# -lt 3 ]; then
    echo "Usage $0 n cmd dir"
    exit 0
fi
n=$1
cmd=$2
dir=$3
i=0
for f in `ls -l $3 | tr -s " " | sort -nr -k 5,5 | cut -d " " -f 9`
do
    if [ -f "$dir/$f" ]
    then
        $cmd $dir/$f
        i=$((i+1))
    fi
    if [ $i -ge $n ]
    then
        break
    fi
done
```

5. La base dati relativa a un esame è costituita da due file.

Il primo file riporta le generalità degli studenti, con formato:

cognome nome numeroMatricola

Il secondo file memorizza il risultato ottenuto da tutti gli studenti in tutti gli esami superati:

numeroMatricola nomeEsame voto

Scrivere un script AWK in grado di ricevere sulla riga di comando 5 parametri:

nomeFile1 nomeFile2 numeroMatricola x sogliaVoto

dove nomeFile1 e nomeFile2 sono file con il formato precedentemente descritto e x è un operatore relazionale, ovvero una tra le stringhe (<, ==, >). Lo script deve visualizzare (a video) l'elenco di tutti gli esami sostenuti dallo studente di matricola indicata che soddisfano la condizione relazionale "voto x sogliaVoto". Il formato di uscita deve essere del tipo:

cognome nome nomeEsame voto

```
#!/usr/bin/awk
# Esempio chiamata da linea di comando:
# awk -f awk_esame28.awk -v m=1 x=">" v=19 file2="matricola_voto.txt" nome_matricola.txt
{
  matricola=$3
  vett_nome[matricola]=$1
  vett_cognome[matricola]=$2
}
END{
  while(getline < file2) {
    if($1 == m) {
      voto=$3
      if (( x ~ "^>$" && voto > v) || (x ~ "^==$" && voto == v) ||
          ( x ~ "^<$" && voto < v )) {
        print vett_nome[$1] " " vett_cognome[$1] " " $2 " " $3
      }
    }
  }
}
```

6. Si consideri il seguente insieme di processi:

Processo	Tempo arrivo	Burst Time	Priorità
P ₁	0	2	5
P ₂	1	8	1
P ₃	2	1	4
P ₄	3	6	2
P ₅	4	4	3

Rappresentare mediante diagramma di Gantt l'esecuzione di tali processi utilizzando gli algoritmi di scheduling PS (Priority Scheduling), RR (Round Robin) e SRTF (Shortest Remaining Time First).

La priorità maggiore è associata al valore di priorità inferiore. Per la strategia Round Robin si utilizzi un quantum temporale di 2 unità di tempo.

