

**UNIVERSITA' DI BOLOGNA - CORSO DI LAUREA IN INFORMATICA**  
**CORSO DI SISTEMI OPERATIVI - ANNO ACCADEMICO 2004/2005**  
**COMPITO CONCORRENZA – 1 Settembre 2005**

**Esercizio -1:** essersi iscritti correttamente per svolgere questa prova.

**Esercizio 0:** Su entrambi i fogli, scrivere correttamente nome, cognome, matricola e posizione prima di svolgere ogni altro esercizio.

**Esercizio 1 - Everest**

La via sud dell'Everest comprende cinque campi (campo base, campi I II III e IV). I campi sono numerati nel modo seguente: -1 (Kathmandu), 0 (campo base), 1,2,3,4, 5 (cima). Come sapete, durante l'estate, prima della stagione dei monsoni, la via è molto frequentata. Ogni campo  $i > 0$  ha una capacità limitata  $c[i]$ . Il campo base non ha limite (basta portarsi la tenda). Le autorità del Nepal hanno dovuto decidere un meccanismo di sincronizzazione per le scalate.

L'everest viene gestito da un *monitor Everest*, dotato di una **p.e. `go_camp(int src, int dest)`**, che serve ad uno scalatore a dichiarare che intende lasciare il campo **src** per andare al campo **dest**. Una volta raggiunta la cima, lo scalatore (tipo Kammerlander) inforca gli sci e se ne torna indietro al campo base. Ogni scalatore opera in modo indipendente, e possono (virtualmente) passare da ogni campo ad ogni altro. La procedura `go_camp` è bloccante se non c'è posto al campo destinazione o in cima. L'accesso ai campi deve essere gestito in maniera FIFO.

- 1) Scrivere il monitor Everest
- 2) Esistono problemi di deadlock? Se sì, quali?
- 3) Discutere di eventuali problemi di deadlock nel caso la discesa richiedesse una o più soste nei campi intermedi.

Esercizio 2 – Sia dati i seguenti processi:

P1 esegue:

```
function f(i)
{
    if (i<=0)
        V(Y)
    else {
        P(X)
        f(i-1)
        V(X)
    }
}
```

P2 esegue:

```
function g(j)
    if (j<=0)
        V(X)
    else {
        P(Y)
        g(j-1)
        V(Y)
    }
}
```

Se i valori iniziali dei semafori X e Y sono rispettivamente 3 e 4 e i sia il parametro i sia j valgono 3 inizialmente:

quale è l'esecuzione? C'è deadlock? Quali sono i valori dei semafori alla fine dell'esecuzione o al momento del blocco? Ci sono altre combinazioni di valori che creano deadlock o lo evitano?

Esercizio 3 -

Si vuole realizzare un servizio di spedizione asincrona di messaggi "colorati": `asendc(msg, dest, colore)` e `arecvc(colore)`. `asendc` non ha valore di ritorno mentre `arecvc` restituisce il messaggio del colore desiderato (attende se non ve ne sono).

È possibile specificare il valore "ANY" come parametro di `arecvc`, nel qual caso ogni messaggio può essere ricevuto.

Scrivere le funzioni `asendc` e `arecvc` facendo uso delle chiamate ordinarie di message passing asincrono `asend` e `arecv`.