

Semafori Operazionali

Un semaforo operazionale ha una sola chiamata:

S.semop (int valore)

dove *valore* se positivo rappresenta una restituzione di risorse, se negativo una richiesta (in modo simile alla V e alla P). Se il valore negativo è superiore in valore assoluto al numero di risorse disponibili la semop diviene bloccante. Il processo verrà riattivato non appena ci saranno risorse disponibili a sufficienza perché la richiesta possa essere completamente soddisfatta. Le richieste pendenti vengono estratte e soddisfatte in modo FIFO.

a) Scrivere l'invariante

b) Dimostrare semafori operazionali hanno lo stesso potere espressivo dei semafori ordinari

Soluzione

a) Scrivere l'invariante

Sia $init$ il valore iniziale del semaforo.

Sia SP l'insieme di operazioni $semop$ completate a un certo istante,
tali per cui il valore era negativo

Sia SV l'insieme di operazioni $semop$ completate a un certo istante,
tali per cui il valore era positivo

Sia NP il valore assoluto della sommatoria dei valori delle operazioni $semop$ contenute in SP

Sia NV il valore della sommatoria dei valori delle operazioni $semop$ contenute in SV

L'invariante e':

$NP \leq NV + init$

b) Dimostrare che semafori operazionali hanno lo stesso potere espressivo dei semafori ordinari

Primo passo: implementare semafori normali utilizzando semafori operazionali

```
class Semaphore
{
    OperationalSemahore sem;

    Semaphore(int init)
    {
        sem = new OperationalSemaphore(init);
    }

    void P()
    {
        sem.semop(-1);
    }

    void V()
    {
        sem.semop(1);
    }
}
```

Secondo passo: implementare semafori operazionali utilizzando semafori normali

```
semop(int val)
{
    if (val < 0) {
        < await(value+val >= 0) -> value=value+val; >
    } else if (val > 0) {
        < value = value + val >
    }
}
```

```
class OperationalSemaphore {
    Semaphore mutex = new Semaphore(1); // Semaforo di mutua
    esclusione
    Semaphore attesa = new Semaphore(0); // Semaforo di sospensione
    int counter = 0; // Numero di elementi sospesi su attesa
    Queue queue = new Queue();
        // Contiene i valori richiesti dai semafori
    int value = 0; // Valore del semaforo operazionale
```

```
Semaphore(int init)
{
    value = init;
}
```

```
void semop(int val)
{
    if (val < 0) {
        mutex.P();
        if ( value + val < 0 ) {          //!(value + val >=0)
            counter++;
            queue.add(val);
            mutex.V();
            attesa.P();
        }
        value = value + val;
        SIGNAL();
    } else if (val > 0) {
        mutex.P();
        value = value + val;
        SIGNAL();
    }
}
```

/* Nota: in questo caso, le strutture dati di "base" della soluzione di Andrews non bastano; dobbiamo aggiungere una coda, per poter sapere qual e' il valore del prossimo elemento
Ho anche spostato il controllo su counter */

```
SIGNAL()
{
```

```
if (counter > 0 && value + queue.get() >= 0) {
    counter--;
    queue.remove();
    attesa.V();
} else {
    mutex.V();
}
}
```