

Esempio di uso del costrutto monitor

L'algoritmo scan

Algoritmo *scan*: scheduling di un disco a teste mobili

- In un ambiente multiprogrammato, il sistema operativo deve servire le richieste di processi che competono per l'accesso a dischi.
- Disco a testina mobile: la testina si sposta radialmente lungo N tracce $[0, \dots, N-1]$:
 - dalla traccia più esterna (0) verso l'interno (direzione SU)
 - nella direzione opposta (GIU)
- L'algoritmo SCAN è una possibile politica di scheduling delle richieste di accesso al disco, che ha come obiettivo la minimizzazione del numero dei cambiamenti di direzione del braccio del disco.

SCAN

Politica:

- ogni richiesta è caratterizzata da una traccia T , che individua la destinazione della testina, quando la richiesta verrà servita:
 - se la testina si muove verso l'interno (SU), verranno servite tutte le richieste con T raggiungibile in quella direzione ($T > \text{posizione corrente}$)
 - se la testina si muove verso l'esterno (GIU), verranno servite tutte le richieste con T raggiungibile in quella direzione ($T < \text{posizione corrente}$) (le richieste sono servite secondo l'ordine di vicinanza alla richiesta corrente).
- le richieste sono servite secondo l'ordine di vicinanza alla richiesta corrente.
- Quando nella direzione scelta non ci sono più richieste da servire, la direzione del braccio viene invertita ed il procedimento è ripetuto.

Soluzione: monitor

- Definiamo un monitor, il cui compito è realizzare la politica di servizio mediante le due procedure entry:
 - **Richiesta(T)**: viene invocata dai processi per ottenere l'accesso al disco sulla traccia T
 - se il disco è **occupato**, la richiesta del processo viene accodata in funzione dello stato corrente del disco (direzione del braccio e numero di traccia interessata) in una coda associata ad una direzione in modo da rispettare la politica di risveglio scelta.
 - **Rilascio**: viene invocata dai processi per rilasciare il disco:
 - se vi sono richieste in attesa sulla stessa direzione, verrà risvegliata la prima (la più vicina alla posizione corrente della testina); altrimenti, la direzione della testina verrà invertita e verrà risvegliato il primo processo in attesa nella nuova direzione.

Monitor

- Il monitor e` caratterizzato dalle seguenti variabili:
 - **occupato**: indica se vi e` un processo che sta accedendo al disco;
 - **direzione**: indica la direzione corrente della testina (SU, GIU)
 - **posizione**: indica la destinazione corrente
 - **dir_SU, dir_GIU**: condition associate alle due direzioni, sulle quali si sospenderanno i processi in attesa di servizio.

```

typedef int traccia;
typedef enum{SU,GIU}dir;
monitor movimento_braccio
{
    traccia posizione=0;
    boolean occupato=false;
    dir direzione=SU;
    condition dir_SU,dir_GIU;

    public void Richiesta(traccia dest)
    {
        if (occupato==true)
            if ((direzione==SU)&& (dest<posizione))
                dir_GIU.wait(dest);
            else dir_SU.wait(N-dest);
            occupato=true;
            posizione=dest;
    }
}

```

```

public void Rilascio
{ occupato=false;
  if (direzione==SU)
    if (dir_SU.queue)
      dir_SU.signal;
    else{ direzione=GIU;
          dir_GIU.signal; }

  else if (dir_GIU.queue)
    dir_GIU.signal;
  else{ direzione=SU;
        dir_SU.signal; }
}
} /* fine monitor*/

```