# Esercizio di Sincronizzazione Tra Processi: Locale con Corridoi:

#### **Testo:**

Un **locale** possiede due accessi o **corridoi**, per consentire l'ingresso e l'uscita degli utenti. La protezione civile ha previsto un numero massimo di persone presenti nel locale (CAP).

Ogni accesso può, in un certo istante, permettere il passaggio o in ingresso o in uscita ad al massimo un certo numero di utenti (MAX).

In un dato istante, i gruppi che stanno passando attraverso un corridoio sono tutti nello stesso verso. Inoltre, se il corridoio e' pieno, si ritarda ogni accesso a richieste ulteriori.

Gli utenti possono anche presentarsi in gruppi (di consistenza numerica inferiore a MAX). Si noti che il gruppo entra tutto o aspetta: non e' possibile quindi un passaggio frazionato di un gruppo.

Si descriva la politica di sincronizzazione per i corridoi ed il locale, usando almeno uno dei seguenti costrutti (facoltativamente più di uno):

\* monitor, regione critica condizionale.

La politica di sincronizzazione e la conseguente soluzione devono essere adeguatamente commentata. Inoltre si descriva la politica scelta discutendo adeguatamente riguardo:

- alle possibilità di starvation e
- alla possibilità di lasciare sottoutilizzate le risorse.

### 1° Soluzione con l'uso del costrutto Monitor:

Si considera un unico monitor per la gestione della sala.

Il monitor unico consente una gestione integrata dei due corridoi.

- due batterie di code di accesso ai corridoi:
  - codain [corridoio, gruppo], codaout[corridoio, gruppo];
- una coda di sospensione per raggiunta capacita' massima della sala: attsala;
- variabili di stato opportune;

La soluzione prevede di massimizzare l'uso della risorsa sala, corridoi, e di favorire quindi l'uscita dalla sala, rispetto all'ingresso.

program SalaConDueCorridoi;

```
const MAX = ...:
   CAPAC = ...
type dir = (in, out);
   corridoio = (1, 2);
   gruppo = 1 ... MAX;
type utente (c: corridoio; n: gruppo) = process;
begin
sala. INcorrAccesso (n, c);
< transita >
sala. INcorrRilascio (n, c);
< in sala >
sala. OUTcorrAccesso (n,c);
< transita >
sala .OUTcorrRilascio (n, c);
end:
type GestoreSala = monitor;
var direz : array [corridoio] of dir;
   nutenti: array [corridoio] of integer;
   cap : 0.. CAP;
   attsala: condition;
contatt: integer;
   codain, codaout: array [corridoio, gruppo] of condition;
```

```
procedure entry INcorrAccesso (c: corridoio; n: gruppo);
begin
   while (cap + n) > CAP do begin
     contatt + := 1;
     attsala. wait;
     contatt - := 1;
                 end;
   cap + := n;
   while ((direz [c] \Leftrightarrow in) and (nutenti [c] \Leftrightarrow 0)
       ((direz [c] = in) and ((nutenti[c] + n) > MAX)) or
       ((direz [c] = in) and ((codaout [c,n], queue))
  {sospensione anche in caso di utenti sospesi in attesa di uscire attraverso lo stesso corridoio }
                          codain [c, n]. wait;
   nutenti [c] + := n;
   direz[c] := in;
end;
procedure segnalaout (c: corridoio);
var i : integer;
begin
  for i = MAX downto 1 do
  while (codaout [c, i].queue and
         (nutenti [c] + i \le MAX) do codaout [c, i]. signal;
end;
procedure segnalain (c: corridoio);
var i : integer;
begin
  for i = MAX downto 1 do
  while (codain [c, i].queue and
         (nutenti [c] + i \le MAX) and not codaout[c,i].queue do
       codain [c, i]. signal;
end;
procedure entry INcorrRilascio (c: corridoio; n: gruppo);
   nutenti [c] - := n;
if nutenti [c] = 0 then segnalaout (c) else segnalain (c)
end:
```

```
procedure entry OUTcorrAccesso (c: corridoio; n: gruppo);
var i : integer;
begin
   cap - := n;
< segnalazione sull'altro corridoio se e' il caso >
for i := 1 to contatt do attsala.signal;
   { tutti i processi in coda sono segnalati: l'ordine relativo
                                                                    tra i processi e' preservato }
   while ((direz [c] \Leftrightarrow out) and (nutenti [c] \Leftrightarrow 0)
       ((direz [c] = out) and ((nutenti[c] + n) > MAX)) do
                    codaout [c, i]. wait
nutenti [c] + := n;
   direz [c] := out;
end;
procedure entry OUTcorrRilascio (c: corridoio; n: gruppo);
begin
   nutenti [c] - := n;
segnalaout (c);
segnalain (c);
end;
var sala: GestoreSala;
   utente1 (2, n1): utente; ...
   utente2 (1, n2): utente, ...
begin end.
```

## 2° Soluzione con l'uso del costrutto Monitor:

Si noti che, nella precedente soluzione, la sala è impegnata anche da utenti che non sono autorizzati ad entrare (a causa della direzione corrente del corridoio) e che impegnano la capacità del locale. Una soluzione diversa può verificare le condizioni di accesso in un unico passo

```
program SalaConDueCorridoiUnicoPasso;
const MAX = ...;
   CAPAC = ...;
type dir = (in, out);
   corridoio = (1, 2);
   gruppo = 1 ... MAX;
type utente (c: corridoio; n: gruppo) = process;
...{come prima soluzione }
end:
type GestoreSala = monitor;
var direz : array [corridoio] of dir; nutenti : array [corridoio] of integer;
   cap : 0.. CAP;
   codain, codaout: array [corridoio, gruppo] of condition;
procedure entry INcorrAccesso (c: corridoio; n: gruppo);
begin
   while ((direz [c] \Leftrightarrow in) and (nutenti [c] \Leftrightarrow 0)
       ((direz [c] = in) and
        ((nutenti[c] + n) > MAX) or
          codaout [c,n]. queue or
          (cap + n > CAP)
                                              do
   { si noti la unica condizione di sospensione e di riattivazione }
                         codain [c, n]. wait;
   cap + := n;
   nutenti [c] + := n;
   direz[c] := in;
end:
procedure segnalaout (c : corridoio);
var i: integer;
begin
  for i = MAX downto 1 do
  while (codaout [c, i].queue and
         nutenti [c] + i \ll MAX
                        do codaout [c, i]. signal;
end; { notare le condizioni verificate prima della riattivazione }
```

```
procedure segnalain (c : corridoio);
var i : integer;
begin
  for i = MAX downto 1 do
  while (codain [c, i].queue and
         (nutenti[c] + i \le MAX) and
            (cap + i \le CAP) and not codaout[c,i].queue)
                    do codain [c, i]. signal;
end;
procedure entry INcorrRilascio (c: corridoio; n: gruppo);
   nutenti [c] - := n;
if nutenti [c] = 0 then segnalaout (c)
else segnalain (c);
end:
procedure entry OUTcorrAccesso (c: corridoio; n: gruppo);
begin
  cap - := n;
   segnalain (altro (c));
   while ((direz [c] \Leftrightarrow out) and (nutenti [c] \Leftrightarrow 0)
       ((direz [c] = out) and ((nutenti[c] + n) > MAX)) do
                   codaout [c, n]. wait
nutenti [c] + := n;
   direz[c] := out;
end;
procedure entry OUTcorrRilascio (c: corridoio; n: gruppo);
begin
   nutenti [c] - := n; segnalaout(c);
segnalain(c);
end;
var sala: gestoreSala;
   utente1 (2, n1): utente; ... utente2 (1, n2): utente, ...
begin end.
```

## Soluzione con l'uso delle regioni critiche condizionali:

Introduciamo una versione che consente di registrare le richieste e di tenere conto di richieste gia' ottenute (per la priorita' in uscita)

```
const MAX = ...;
   CAPAC = ...;
type dir = (in, out);
   corridoio = (1, 2);
   gruppo = 1 ... MAX;
type utente (c: corridoio; n: gruppo) = process;
begin sala. INcorrAccesso (n, c); < transita >
    sala. INcorrRilascio (n, c);
     < in sala >
    sala. OUTcorrAccesso (n,c); < transita >
    sala .OUTcorrRilascio (n, c);
end:
var sala: shared record
      req : array [corridoio, dir] of integer;
      direz : array [corridoio] of dir;
      nutenti: array [corridoio] of integer;
      cap : 0.. CAP;
      end record;
procedure entry INcorrAccesso (c: corridoio; n: gruppo);
begin
  region sala do
   req [c, in] + := 1;
  end region;
  region sala
  when ((\text{direz } [c] <> \text{in}) \text{ and } (\text{nutenti } [c] = 0)
       ((direz [c] = in) and (nutenti[c] + n \le MAX) and
       (cap + n \le CAP) and (req[c, out] = 0)) do
   req [c, in] - := 1;
   cap + := n;
   nutenti [c] + := n;
   direz[c] := in;
  end region;
end:
procedure entry INcorrRilascio (c: corridoio; n: gruppo);
begin
```

```
region sala do
   nutenti [c] - := n; end region;
end;
procedure entry OUTcorrRilascio (c: corridoio; n: gruppo);
begin
 region sala do
   nutenti [c] - := n;
 end region;
end;
procedure entry OUTcorrAccesso (c: corridoio; n: gruppo);
begin
  region sala do
    req [c, out] + := 1;
          end region;
  region sala
  when ((\text{direz } [c] <> \text{out}) \text{ and } (\text{nutenti } [c] = 0)
       ((direz [c] = out) and (nutenti[c] + n \le MAX) do
     cap - := n;
     req [c, out] - := 1;
     nutenti [c] + := n;
     direz[c] := out;
  end region;
end;
procedure init
begin
region sala do
 contatt := 0; cap := 0;
 nutenti [1] := 0; nutenti [2] := 0;
 direz [1] := in; direz [2] := in;
end region;
end;
end.
```

#### Soluzione con l'uso di ADA

In ADA, possiamo scrivere una soluzione del problema considerando per le quattro funzionalita' entry separate. Si e' aggiunta una entry per la prenotazione di un ingresso dall'esterno (Request).

Il rilascio del corridoio e' qui lo stesso sia in ingresso dal locale sia in uscita.

I rilasci possono essere parametrici, mentre gli accessi dovrebbero essere gestiti uno per uno. Si puo' ricorrere alle famiglie di entry: il cliente indica la selezione all'interno della famiglia; il servitore deve specificare separatamente le entry della famiglia.

package ApplicazioneSalaConCorridoi is

```
const MAX = ...;
   CAPAC = ...:
type dir = (in, out);
   corridoio = (1, 2);
   gruppo = 1 ... MAX;
task type utente is
end;
task body utente is
 g: gruppo;
 c: corridoio;
begin
sala. Request (c, in);
sala. INcorrAccesso (g) (c); < passaggio in>
sala . corrRilascio (g, c); < accesso alla sala >
sala. Request (c, out);
sala . INcorrAccesso (g) (c); < passaggio in out)
sala.corrRilascio (g, c);
end utente;
-- le famiglie sono in grassetto
task sala is
entry INcorrAccesso (gruppo) (corridoio);
entry OUTcorrAccesso (gruppo) (corridoio);
entry corrRilascio (g: in gruppo; c: in corridoio);
entry Request (c: in corridoio; d: in dir);
end sala;
```

task body sala is

```
direz : array [corridoio] of dir;
   nutenti: array [corridoio] of integer;
   cap : 0.. CAP;
begin
direz [1] := in; direz [2] := in;
cap := 0; nutenti [1] :+ 0; nutenti [2] := 0;
loop
select
  accept Request (c: in corridoio; d: in dir) do
     req [c, d]
  end Request;
or
-- e' necessaria una alternativa per ogni entry della famiglia:
-- quindi g=1, c=1; g=1, c=2; g=2, c=1; g=2, c=2; ...; g=MAX, c=2
-- when (nutenti [c] = 0) or
    ((direz[c]=in) and (nutenti + g \le MAX)
     and (cap + g \le CAP) and (req [c, out] = 0) ==>
   accept INcorrAccesso (gruppo) (corridoio) do
      req [c, in] - := 1;
      cap + := g;
--
      nutenti [c] + := g;
      direz[c] := in;
-- end INcorrAccesso (gruppo) (corridoio);
 -g = 1, c = 1
 when (nutenti [1] = 0) or
    ((direz[1]=in) \text{ and } (nutenti + 1 \le MAX)
     and (cap + 1 \le CAP) and (req [1, out] = 0) ==>
   accept INcorrAccesso (1) (1) do
      req [1, in] - := 1;
      cap + := 1;
      nutenti [1] + := 1;
      direz[1] := in;
   end INcorrAccesso (1) (1);
or ...
or
-- lo stesso per l'accesso in verso opposto
-- when (nutenti [c] = 0) or
    ((direz[c]= out) and (nutenti + g \le MAX) ==>
   accept OUTcorrAccesso (gruppo) (corridoio) do
      req [c, in] - := 1;
      cap - := g
      nutenti [c] + := g
```

```
direz[c] := out;
-- end OUTcorrAccesso (gruppo) (corridoio);
-- p.e. g = MAX, c = 2
 when (nutenti [2] = 0) or
    ((direz[2]= out) and (nutenti + MAX <= MAX) ==>
   accept OUTcorrAccesso (MAX) (2) do
      req [2, in] - := 1;
      cap - := MAX;
      nutenti [2] + := MAX;
      direz [2] := out;
  end OUTcorrAccesso (MAX) (2);
or
  accept corrRilascio (g: in gruppo; c: in corridoio) do
    nutenti [c] - := g;
 end corrRilascio;
end select; end loop;
end sala;
u1, u2, ... : utente;
end ApplicazioneSalaConCorridoi;
```