

## Esercizi sulla sincronizzazione dei processi

- i semafori
- la mensa universitaria
- il distributore di benzina
- i lettori e gli scrittori
- La finale della coppa del mondo
- Il grande magazzino
- Il barbiere sonnolento

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

1

marco lapegna

## Semafori

- I **semafori** sono **strumenti di sincronizzazione**
- Il **semaforo** contiene una **variabile intera S** che serve
  - per proteggere l'accesso alle sezioni critiche
  - Sincronizzare i processi
- Si può accedere al semaforo (alla variabile) **solo attraverso due operazioni atomiche**
  - **wait(S)**: il processo chiede di **accedere** alla propria sezione critica. Esso aspetta se altri processi sono dentro la loro sezione critica
  - **signal(S)**: il processo vuole **uscire** dalla propria sezione critica

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

2

marco lapegna

## definizione di wait e signal

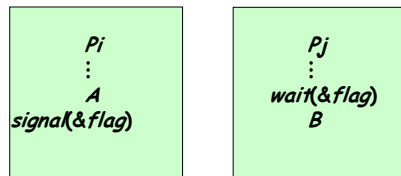
wait (S)

- se  $S \leq 0$  il processo attende che  $S > 0$
- Altrimenti ( $S > 0$ ) allora  $S = S - 1$  e il processo continua l'esecuzione

signal(S)

- esegue  $S = S + 1$

Esempio: flag=0



B verra' eseguito sempre dopo di A

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

3

marco lapegna

## 1: la mensa universitaria

- In una **mensa universitaria**, gli studenti, dopo aver mangiato, depongono i vassoi in **M contenitori**, ognuno di **K ripiani**. Periodicamente, un addetto alle cucine, sceglie **1 contenitore** tra quelli in cui non ci sono piu' ripiani liberi, lo svuota, lava i piatti e riporta il contenitore in sala.
- Si descriva una soluzione in uno pseudo linguaggio che ottimizzi l'accesso alle risorse usando **semafori** e **processi**

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

4

marco lapegna

## soluzione (1/2)

sem cont[M] = 1 // 1 semaforo per contenitore. Tutti inizializzati a 1  
int liberi[M] = K // array di interi condiviso. Tutti inizializzati a K

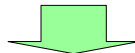
```
void cameriere()  
i = -1  
while (1)  
    i = (i+1) % M  
    wait (cont[ i ])  
    if (liberi [i] == 0)  
        liberi [ i ] = K  
        lava ()  
    endif  
    signal (cont[ i ])  
endwhile  
end cameriere
```

## soluzione (2/2)

```
void studente ()  
i = -1  
fatto == no  
while ( fatto == no )  
    i = ( i+1 ) % M  
    wait (cont[ i ] )  
    if (liberi [i] > 0)  
        liberi [ i ] = liberi [ i ] - 1  
        posa ()  
        fatto = si  
    endif  
    signal (cont[ i ] )  
endwhile  
end studente
```

## problema

- la soluzione proposta e' tale che se uno studente sceglie il contenitore che l'addetto sta liberando (e lavando) aspetta (con il vassoio in mano) che l'addetto lo riporti in sala



fare in modo che lo studente torni subito in aula  
ad ascoltare la lezione del professore

## seconda soluzione (1/2)

sem cont[M] = 1 // 1 semaforo per contenitore. Tutti inizializzati a 1  
int liberi[M] = K // array di interi condiviso. Tutti inizializzati a K  
char disponibile[M] = "si" // array di char condiviso. Tutti inizializzati a "si"

```
void cameriere()  
i = -1  
while (1)  
    i = (i+1) % M  
    wait (cont[ i ] )  
    if (liberi [i] == 0)  
        disponibile [ i ] = "no"  
        signal (cont[ i ] )  
        liberi [ i ] = K  
        lava ()  
        disponibile [ i ] = "si"  
    else  
        signal (cont[ i ] )  
    endif  
endwhile  
end cameriere
```

## soluzione (2/2)

```
void studente ( )
i = -1
fatto == no
while ( fatto == no )
    i = ( i+1 ) %M
    wait (cont[ i ] )
    if (disponibile [ i ] == si)
        if (liberi [i] > 0)
            liberi [ i ] = liberi [ i ] - 1
            posa ( )
            fatto = si
        endif
    endif
    signal (cont[ i ] )
endwhile
```

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

9

marco lapegna

## 2: il distributore di benzina

- Un **distributore di benzina** ha **N pompe** e 1 serbatoio della capacita' di **M litri**. Ogni automobile all'arrivo richiede una specifica quantita' di benzina. Il serbatoio e' rifornito da una **autobotte** che lo riempie fino alla capacita' massima e solo se nessuna automobile sta facendo rifornimento.
- le automobili possono fare benzina solo se c'e' una **pompa libera**, se la quantita' di **benzina richiesta e' disponibile** e se l'**autobotte non sta riempiendo il serbatoio**
- Si descriva una soluzione in un pseudo linguaggio che ottimizzi l'accesso alle risorse usando **semafori** e **processi**

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

10

marco lapegna

## soluzione (1/2)

```
sem distributore // semaforo inizializzato a 1
int occupate = 0 // intero condiviso inizializzato a 0
sem serbatoio // semaforo inizializzato a 1
int disponibile = M // intero condiviso inizializzato a M
```

```
void autobotte ( )
wait (distributore)
if ( occupate > 0)
    signal (distributore)
else
    riempi ( )
    disponibile = M
    signal (distributore)
endif
end autobotte
```

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

11

marco lapegna

## soluzione (1/2)

```
void automobile ( )
wait ( distributore )
if ( occupate < N )
    occupate = occupate + 1
    signal ( distributore )
    richiesta = rand ( 1 .. 20 )
    wait (serbatoio)
    if (richiesta > disponibile )
        signal (serbatoio)
    else
        disponibile = disponibile - richiesta
        signal (serbatoio)
        faibenzina ( )
    endif
    wait(distributore)
    occupate = occupate -1
    signal(distributore)
else
    signal (distributore)
endif
end automobile
```

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

12

marco lapegna

## problema

- la soluzione proposta fa sì che
  - la (N+1)-ma auto va via
  - l'autobotte va via se c'è almeno un'auto



fare in modo che l'autobotte abbia la precedenza ed aspetti che il distributore sia libero

## seconda soluzione (1/2)

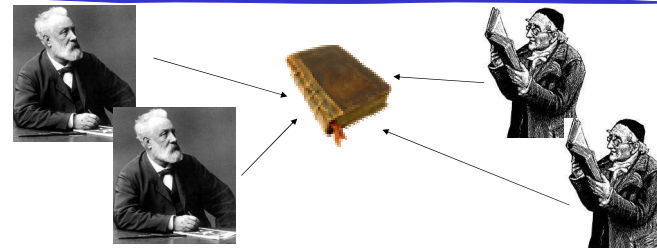
```
sem distributore = 1 // semaforo inizializzato a 1
int occupate = 0 // intero condiviso inizializzato a 0
sem serbatoio = 1 // semaforo inizializzato a 1
int disponibile = M // intero condiviso inizializzato a M
sem auto = 1 // semaforo inizializzato a 1
char autobotte = no // char condiviso inizializzato a no
```

```
void autobotte ()
wait (distributore)
autobotte = si
signal (distributore)
wait (auto)
riempi ()
disponibile = M
signal (auto)
autobotte = no
end autobotte
```

## seconda soluzione (1/2)

```
void automobile ()
wait (distributore)
if (occupate < N and autobotte == no)
  occupate = occupate + 1
  if (occupate == 1) wait (auto)
  signal (distributore)
  richiesta = rand (1 .. 20)
  wait (serbatoio)
  if (richiesta > disponibile)
    signal (serbatoio)
  else
    disponibile = disponibile - richiesta
    signal (serbatoio)
    faibenzina()
  endif
  wait (distributore)
  occupate = occupate - 1
  if (occupate == 0) signal (auto)
  signal (distributore)
else
  signal (distributore)
endif
end automobile
```

## 3: i lettori e gli scrittori



- Un insieme di dati (ad es. un file) deve essere **condiviso** da più processi concorrenti che possono richiedere la **sola lettura** del contenuto, o **anche un aggiornamento**.
- Se **due lettori** accedono contemporaneamente ai dati condivisi non ha luogo **alcun effetto negativo**
- Se **uno scrittore** accede simultaneamente ad un altro processo si può avere **incoerenza dell'informazione**

## 2 tipi di problemi

- 1° problema dei lettori-scrittori: nessun processo lettore deve attendere, salvo che uno scrittore abbia già ottenuto l'accesso ai dati condivisi (precedenza ai lettori)



possibilità di starvation per gli scrittori

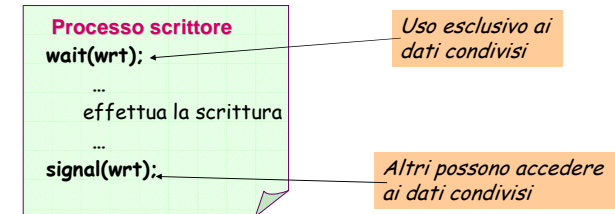
- 2° problema dei lettori-scrittori: nessun processo scrittore deve attendere, salvo che uno scrittore abbia già ottenuto l'accesso ai dati condivisi (precedenza agli scrittori)



possibilità di starvation per gli lettori.

## soluzione al primo problema scrittori/lettori

- Variabili condivise:  
**semaphore mutex, wrt;**  
**int readcounter;**  
// inizialmente **mutex = 1, wrt = 1, readcounter = 0**

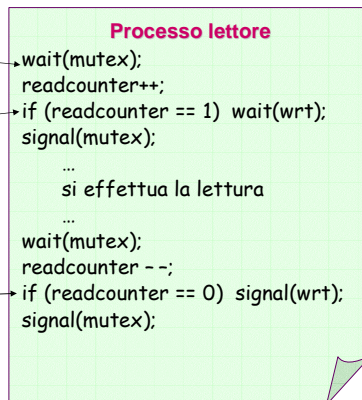


## soluzione al primo problema scrittori/lettori

Uso esclusivo a readcounter

Se sono il primo lettore fermo gli scrittori

Se sono l'ultimo lettore sblocco gli scrittori



## 4: la finale della coppa del mondo

Al termine della finale del campionato del mondo di calcio del 2006, vinta dalla nazionale italiana contro quella francese, la polizia tedesca ha il compito di dirigere i tifosi alle stazioni ferroviarie, evitando che gruppi di differenti nazioni vengano a contatto.

A tal fine, ogni volta che gruppi di tifosi devono attraversare una piazza, arrivando da strade diverse, il capo della polizia decide che:

- se la piazza e' libera puo' essere attraversata da qualunque tifoso
- se nella piazza c'e' almeno un tifoso italiano nessun tifoso francese puo' attraversare la piazza
- se nella piazza c'e' almeno un tifoso francese nessun tifoso italiano puo' attraversare la piazza

Si implementi una soluzione in termini di processi e semafori sviluppando in uno pseudo linguaggio le procedure per gli italiani e per i francesi

## soluzione

```
variabili condivise
int ita=0, fra=0
semafori binari
mutex1 = 1, mutex2=1, piazza=1

void italiano ( ) {
    wait(mutex1)
    ita++
    if ( ita == 1) wait (piazza)
    signal(mutex1)

    attraversa ( )

    wait(mutex1)
    ita --
    if ( ita == 0 ) signal (piazza)
    signal(mutex1)
}
```

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

21

marco lapegna

## 5: il grande magazzino (versione semplificata)

- Un edificio di **N piani** possiede un ascensore capace di accogliere un numero infinito di passeggeri, ognuno dei quali può richiedere di essere trasportato da un piano all'altro usufruendo dell'ascensore. Per penalizzare quanto meno possibile il servizio, l'ascensore tende a mantenere il proprio verso di movimento (verso l'alto o verso il basso), fino a giungere a fine corsa. I passeggeri si comportano come segue:
  - specificano un **piano di partenza e uno di arrivo**.
  - Aspettano **l'ascensore non è presente** al piano di partenza
  - scendono dall'ascensore** quando quest'ultimo arriva al piano di arrivo.

Si implementi una soluzione in termini di processi e semafori sviluppando in uno pseudo linguaggio le procedure per i passeggeri e per l'ascensore.

Per semplicità:

- si usi la funzione `rand(0,N)` per specificare il piano di partenza e quello di arrivo e si supponga che i valori ottenuti non siano mai uguali.
- l'ascensore va sempre dal piano 0 al piano N e viceversa, anche se non ci sono clienti in attesa (politica SCAN detta anche dell'ascensore)

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

22

marco lapegna

## Soluzione passeggero

```
semin(N+1), semout(N+1), asc          semafori bin tutti =0
contain(N+1), contaout(N+1)          contatori

void passeggero ( )
partenza=rand(0..N)
arrivo=rand(0..N)

wait(m1)
contain(partena)++                    accoda al piano
signal(m1)
wait( semin(partenza) )               attendi ascensore
entra ( )
wait(m1)
contasu(partenza) --                  riduci la coda
if ( contasu ( partenza) == 0) signal (asc)  se ultimo sblocca ascensore
signal(m1)

wait(m3)
contauscita ( arrivo) ++              prenota discesa
signal(m3)
Viaggia ( )
wait( semuscita ( arrivo) )           attendi arrivo per uscire e terminare
```

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

23

marco lapegna

## Soluzione ascensore 1/2

```
void ascensore ( )
piano = -1; dir = su
while (1) {
    if (dir ==su) piano ++             definisci piano
    else piano --

    wait(m1)
    if (contain(piano)>0){              se c'e' qualcuno al piano che sale...
        for ( i=1 to contain(piano) )  signal(semin(piano)) ... sbloccali
        signal(m1)
        wait(asc )                     attendi che tutti entrano
    }
    else signal(m1)
    endif

    wait(m3)
    if(contauscita(piano)>0){           se qualcuno deve uscire...
        for i = 1 to contauscita(piano) signal ( semuscita (piano) ) ... sbloccali
    }
    contauscita(piano) =0              svuota lista uscita
    signal(m3)

    if(piano==N) dir =giu              inverti direzione
    if(piano=0) dir =su
}
```

2ter. Esercitazione su sincronizzazione di processi

24

marco lapegna

## 5: il grande magazzino (versione completa)

- Ripetere l'esercizio precedente con il vincolo ulteriore:
  - I passeggeri attendono *se l'ascensore non è presente* al piano di partenza o *non va nel verso corretto*.

## Soluzione passeggero 1/2

```
semgiu(N+1), semsu(N+1), semuscita(N+1), asc      semafori bin tutti =0
contagiu(N+1), contasu(N+1), contauscita(N+1)      contatori

void passeggero( )
partenza=rand(0..N)
arrivo=rand(0..N)

if(partenza < arrivo) {                             passeggero deve salire

    wait(m1)
    contasu(partenza)++                             accoda al piano
    signal(m1)
    wait( semsu(partenza) )                          attendi ascensore
    entra( )
    wait(m1)
    contauscita(partenza) - -                       riduci la coda
    if ( contasu ( partenza) == 0) signal( asc)      se ultimo sblocca ascensore
    signal(m1)

} else {                                             passeggero deve scendere
```

## Soluzione passeggero 2/2

```
} else {                                             passeggero deve scendere

    wait(m2)
    contagiu(partenza)++
    signal(m2)
    wait( semgiu(partenza) )
    entra( )
    wait(m2)
    contauscita(partenza)- -
    if ( contagiu ( partenza) == 0) signal( asc)
    signal(m2)
}

wait(m3)
    contauscita ( discesa) ++                       prenota discesa
    signal(m3)
    Viaggia( )
    wait( semuscita (discesa) )                     attendi arrivo per uscire e terminare
```

## Soluzione ascensore 1/2

```
void ascensore ( )
piano = -1; dir = su
while (1) {
    if (dir ==su) piano ++                          definisci piano
    else piano --

    wait(m1)
    if (contasu(piano) >0 && dir==su){              se c'e' qualcuno al piano che sale...
        for ( i =1 to contasu(piano) ) signal(semgiu(piano) ) ... sbloccati
        signal(m1)
        wait(asc )                                 attendi che tutti entrano
    }
    else
        signal(m1)
    endif

    wait(m2)
    if (contagiu(piano) >0 && dir=giu){
        for ( i =1 to contagiu(piano) ) signal(semgiu(piano) )
        signal(m2)
        wait(asc )
    }
    else
        signal(m2 )
    endif
    continua
```

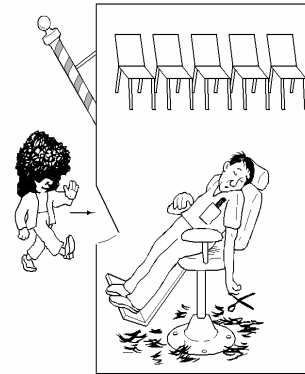
## Soluzione ascensore 2/2

```

wait(m3)
if(contauscita(piano)>0){           se qualcuno deve uscire...
    for i = 1 to contauscita(piano)
        signal ( semuscita (piano) )    ... sbloccali
    endfor
}
contauscita(piano) =0               svuota lista uscita
signal(m3)

if(piano==N) dir =giu              inverti direzione
if(piano=0) dir =su
}
    
```

## 6: il barbiere sonnolento



in un negozio di barbiere ci sono

- una sedia per lavorare
- n sedie per far attendere i clienti
- il barbiere di solito dorme
- quando arriva un cliente, questi lo sveglia e si fa servire
- se nel frattempo arrivano altri clienti, si accomodano sulle sedie oppure vanno via se sono tutte occupate

## soluzione

```

#define CHAIRS 5                    /* # chairs for waiting customers */
typedef int semaphore;             /* use your imagination */

semaphore customers = 0;           /* # of customers waiting for service */
semaphore barbers = 0;            /* # of barbers waiting for customers */
semaphore mutex = 1;              /* for mutual exclusion */
int waiting = 0;                  /* customers are waiting (not being cut) */

void barber(void)
{
    while (TRUE) {
        wait (&customers);        /* go to sleep if # of customers is 0 */
        wait (&mutex);            /* acquire access to 'waiting' */
        waiting = waiting - 1;     /* decrement count of waiting customers */
        signal (&barbers);        /* one barber is now ready to cut hair */
        signal (&mutex);          /* release 'waiting' */
        cut_hair();                /* cut hair (outside critical region) */
    }
}

void customer(void)
{
    wait (&mutex);                /* enter critical region */
    if (waiting < CHAIRS) {        /* if there are no free chairs, leave */
        waiting = waiting + 1;    /* increment count of waiting customers */
        signal (&customers);      /* wake up barber if necessary */
        signal (&mutex);          /* release access to 'waiting' */
        wait (&barbers);          /* go to sleep if # of free barbers is 0 */
        get_haircut();            /* be seated and be serviced */
    } else {
        signal (&mutex);          /* shop is full; do not wait */
    }
}
    
```