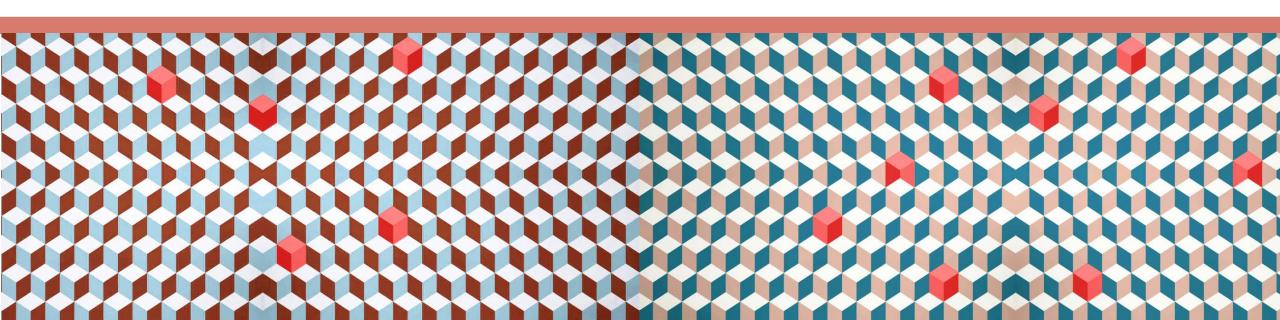
# **Sincronizzazione:**

Esercitazione e concetti

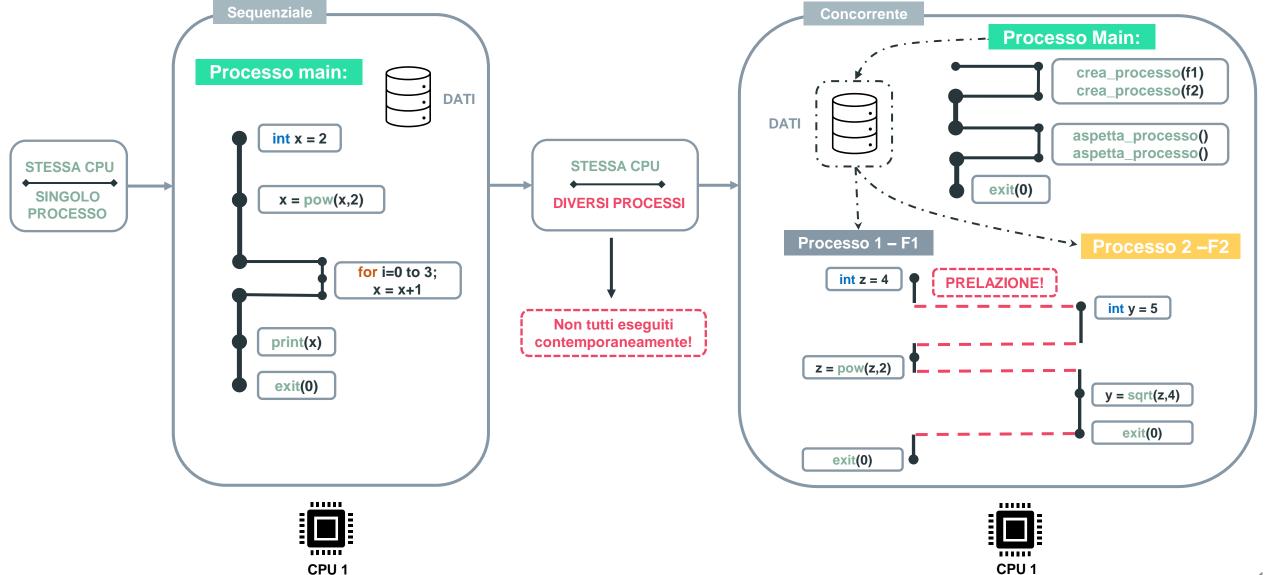
**Tutor: Giovanni Hauber** 





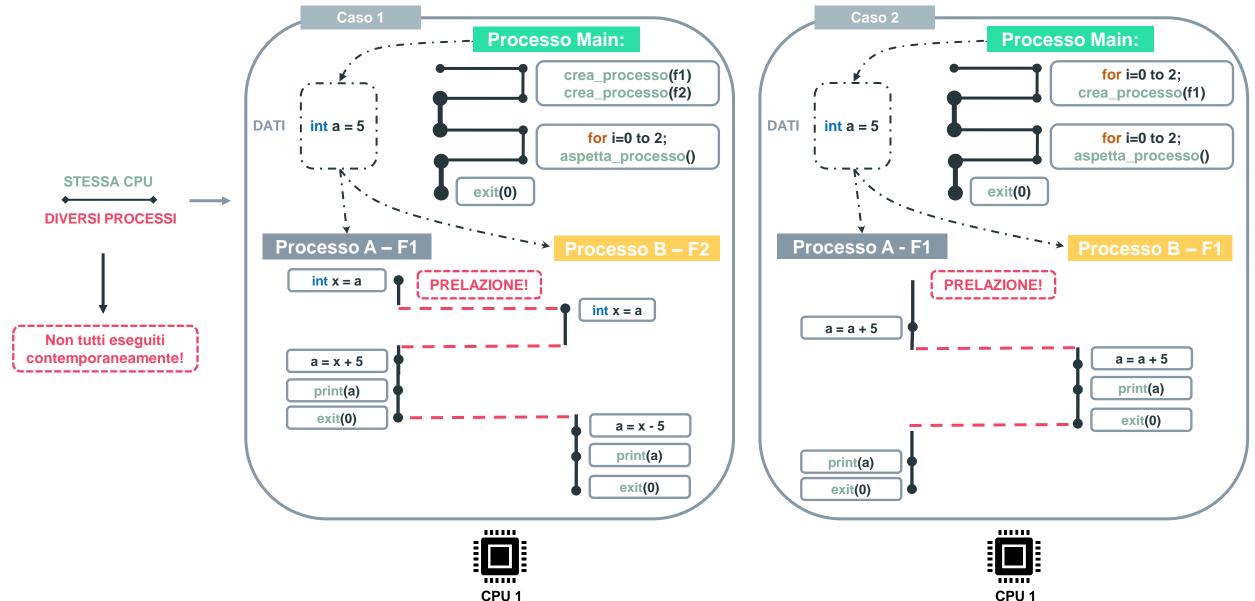
**01** CONCETTI

# **Sequenziale e Concorrente**



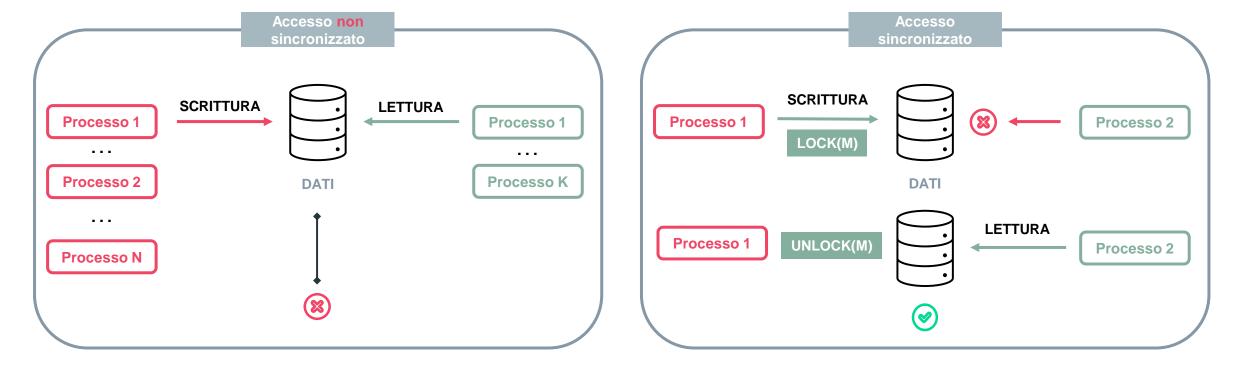
01 CONCETTI

## **L** Race Condition



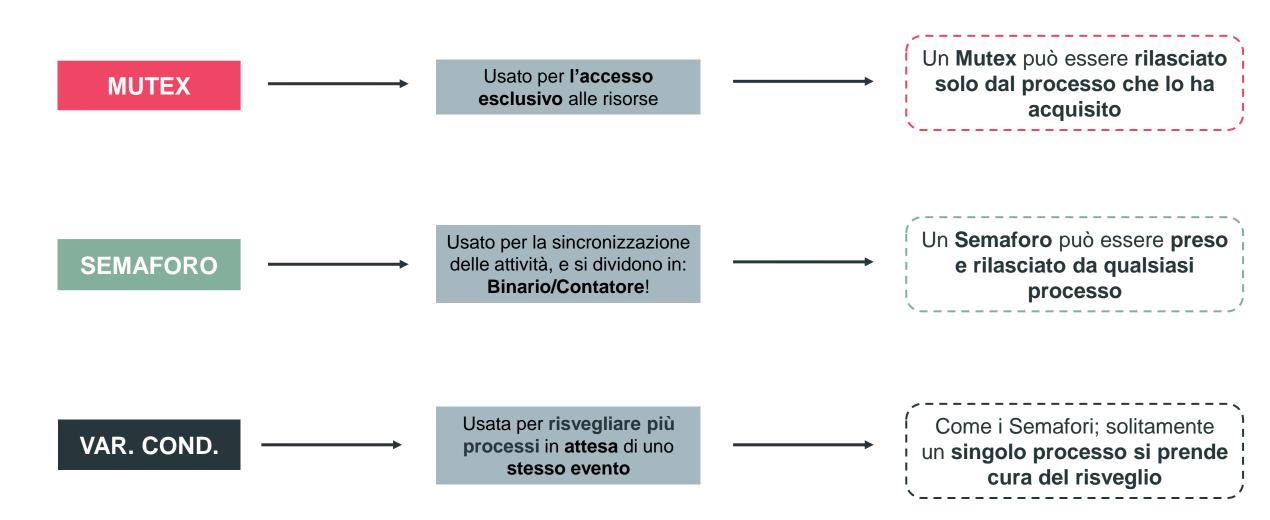
## Ma cos'è la sincronizzazione?

« La sincronizzazione dei processi è il task che ha come scopo sia quello di coordinare l'accesso ai dati condivisi in modo tale che non ci siano due processi che, contemporaneamente effettuino l'accesso alle risorse potendo generare eventuali inconsistenze, sia quello di far comunicare due o piu processi. L'obiettivo è quindi quello di garantire l'accesso in mutua esclusione e/o di coordinare diverse azioni. »



01 CONCETTI

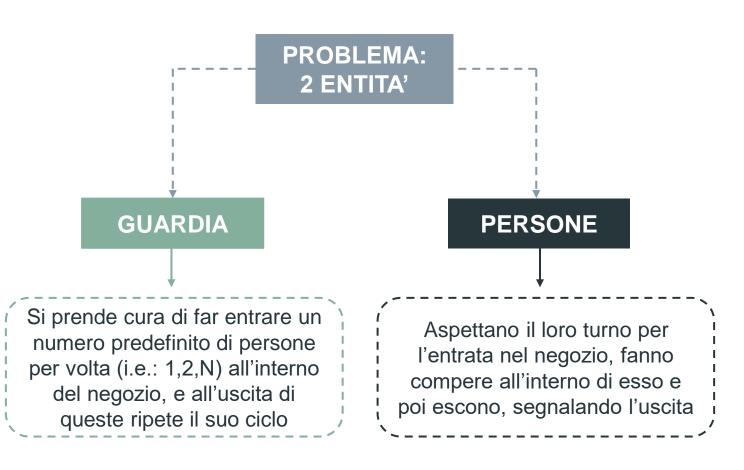
## Le Semafori, Mutex e variabili di condizione



02 ESEMPI

# L Fila ad un negozio





### **Possibile Soluzione**

```
guardia() {
 repeat
  // Aspetta che arrivino persone
  wait(persone_in_fila)
  // Se ci sono posti liberi nel negozio
  wait(persone_ammesse)
  // Fai entrare una persona
  signal(turno)
 forever
```

```
// Aggiungiti alla coda delle persone signal(persone_in_fila)

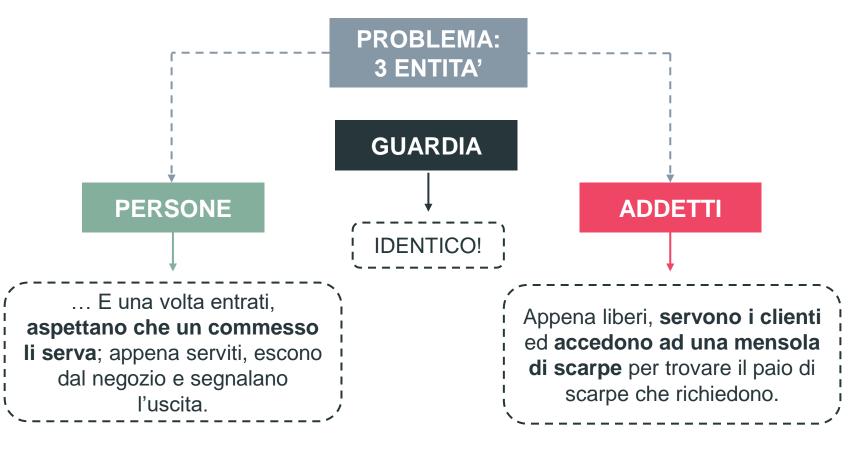
// Aspetta il tuo turno wait(turno)

// Fai compere nel negozio fai_compere();

// Esci dal negozio signal(persone_ammesse)
```

# Le Fila ad un negozio: compere di scarpe





### **Possibile Soluzione**

```
guardia() {
persona() {
 // Aggiungiti alla coda delle persone
 signal(persone_in_fila)
 // Aspetta il tuo turno
 wait(turno)
 // Entra nel negozio e segnala la presenza
 signal(cliente)
 // Aspetta l'aiuto dell'addetto
 wait(addetto)
 // Paga le scarpe prese
 paga_scarpe();
 // Esci dal negozio
 signal(persone_ammesse)
```

```
semaforo contatore: persone_ammesse=N
semaforo binario: turno=0
semaforo contatore: persone_in_fila=0
// Due nuovi semafori contatore
semaforo contatore: cliente=0
semaforo contatore: addetto=0
// Mutex per mutua esclusione
mutex: accesso scaffale
// Risorsa: array di P elementi
// con valore 100 ognuno
array: scaffale[P] = 100
processo_main() {
 crea_processo(guardia)
 for i=0 to J:
  crea processo(addetto)
 for i=0 to K:
  crea_processo(persona)
 // aspettare che i processi finiscano
```

```
addetto() {
 repeat
  // Aspetta che un cliente arrivi in negozio
  wait(cliente)
  // Genera posto casuale dello scaffale
  posto scarpe = rand(1,P)
  // Accedi allo scaffale in mutua esclusione:
  // Decrementa di 1 la disponibilità dello scaffale
  // nel posto P, quindi rilascia la mutua esclusione
  wait(Mutex)
  scaffale[P] -= 1
  signal(Mutex)
  // Segnala al cliente che può andare
  signal(addetto)
 forever
```

# O3 ESERCITAZIONE L ESERCITAZIONE

In un negozio, c'è un barbiere che taglia i capelli, una poltrona da barbiere e n sedie per i clienti i quali si fanno tagliare i capelli e/o rimangono in attesa. Se non ci sono clienti, il barbiere si mette sulla sedia e si addormenta, quando arriva un cliente esso sveglia il barbiere e si fa tagliare i capelli sulla sedia e se arriva un cliente mentre il barbiere sta tagliando i capelli a un altro cliente, quest'ultimo si mette in attesa su una delle sedie. Se tutte le sedie sono occupate, il cliente se ne va scocciato!

# O3 ESERCITAZIONE L ESERCITAZIONE

In un negozio, c'è un barbiere che taglia i capelli, una poltrona da barbiere e n sedie per i clienti i quali si fanno tagliare i capelli e/o rimangono in attesa.

Devono essere rispettate le seguenti condizioni:

- Se non ci sono clienti, il barbiere si mette sulla sedia e si addormenta
- Quando arriva un cliente, sveglia il barbiere e si fa tagliare i capelli sulla sedia
- Se arriva un cliente mentre il barbiere sta tagliando i capelli a un altro cliente, quest'ultimo si mette in attesa su una delle sedie
- Se tutte le sedie sono occupate, il cliente se ne va scocciato!

## **Possibile soluzione:**

```
process Barbiere {
   while (true) {
        - attendi cliente
        - // taglia capelli
        - libera poltrona
   }
}
```

```
process Cliente {
    - verifica se c'è posto, altrimenti esci
    - attendi turno
    - // fatti tagliare i capelli
}
```

#### **Possibile soluzione:**

```
main() {
  crea processo(Barbiere)
  for i=0 to K: (K >>> N)
    crea_processo(Cliente)
  // attendi uscita se necessario
process Barbiere {
  while (true) {
    wait(cliente_in_attesa)
    // taglia capelli
    signal(poltrona)
```

```
mutex:
              accesso risorse
semaforo contatore: cliente_in_attesa = 0
Semaforo binario: poltrona = 1
int sedieLibere = N
    process Cliente {
      lock(accesso_risorse)
       if (sedieLibere==0) {
        unlock(accesso_risorse)
        return;
       sedieLibere--;
      unlock(accesso_risorse)
       signal(cliente_in_attesa)
      wait(poltrona)
      // Capelli tagliati
      lock(accesso_risorse)
       sedieLibere++;
      unlock(accesso_risorse)
```

# O3 ESERCITAZIONE L ESERCITAZIONE

- In un ristorante self-service, i clienti, dopo aver mangiato, dispongono i vassoi in M contenitori, ognuno di K ripiani.
- Periodicamente, un addetto sceglie un contenitore tra quelli in cui ci sono più ripiani liberi, lo svuota, lava i piatti e riporta il contenitore in sala.

Consiglio: I contenitori in cui riporre i vassoi sono M ed ognuno di essi ha K ripiani (i.e: 5 contenitori, ognuno dei quali ha 3 ripiani liberi). Questo può essere risolto usando

- un'array 2D contenitori[M][K] e l'accesso in mutua esclusione ad esso per il controllo
- un'array di semafori contatori con una struttura ausiliaria per il controllo (a cui si accede sempre in mutua esclusione).

### L Possibile soluzione: Main

```
main() {
    crea_processo(addetto)

// Nota: J > M!
    for i=0 to J:
        crea_processo(Cliente)
}
```

```
// Semafori contatore: il primo rappresenta i contenitori
disponibili, il secondo invece i ripiani per lo specifico
contenitore (array di semafori contatore)
semaforo contatore: contenitore disponibile=M;
semaforo contatore: ripiano disponible[M]=K;
// Mutex per l'accesso alla sezione critica
mutex: accesso risorse=1;
// Indice che tiene conto del contenitore a cui stiamo facendo
accesso
int primo_contenitore_libero=0;
// Struttura ausiliaria che tiene conto dell'M-simo
contenitore quanto risulti pieno, per facilitare il controllo
da parte dell'addetto
int ripiani_contenitori[M]=0
// Costante
int VASSOIO=1
```

### Le Possibile soluzione: Cliente

```
semaforo contatore: ripiano disponibile[M]=K;
cliente(){
                                                                mutex: accesso risorse=1;
  while(1) {
                                                                int primo contenitore libero=0;
                                                                int ripiani contenitori[M]=0
    wait(contenitore disponibile);
                                                                int VASSOIO=1
   // Prendo la mutua esclusione, faccio una copia locale ed incremento
    lock(accesso risorse)
    contenitore_loc = primo_contenitore_libero ++
    unlock(accesso risorse)
    // La wait simula la presa di quello specifico ripiano, ed accediamo
    // all'array con un indice unico (quindi non ce necessita di mutex)!
    wait(ripiano disponibile[contenitore loc])
    ripiani contenitori[contenitore loc] += VASSOIO;
    // Non c'è la signal sul ripiano poiche è l'addetto che lo svuota!
    lock(accesso risorse)
    primo contenitore libero -= 1 // decremento l'indice del contenitore incrementato prima
    unlock(accesso risorse)
    signal(contenitore disponibile)
```

semaforo contatore: contenitore disponibile=M;

### Possibile soluzione: Addetto

```
semaforo contatore: contenitore disponibile=M;
                                                       semaforo contatore: ripiano disponibile[M]=K;
addetto() {
                                                       mutex: accesso risorse=1;
Repeat
                                                       int primo_contenitore_libero =0;
  // «periodicamente svuoto»
                                                       int ripiani contenitori[M]=0
  sleep(rand(0.00001, 0.1))
                                                       int VASSOIO=1
  min = inf
  ind = -1
  // Per ogni ripiano (M IN TOTALE)
  for(i=0;i<M;i++){</pre>
    lock(mutex) // nota: qui il mutex potrebbe essere opzionale!
    if (ripiani contenitori[i] <= min && ripiani contenitori[i] != 0) {</pre>
    unlock(mutex)
    ind = i
    min = ripiani contenitori[i]
     else unlock(mutex)
   if (min != inf) {
    for(i=0;i<min;i++) signal(ripiano pieno[i])</pre>
Forever
```