

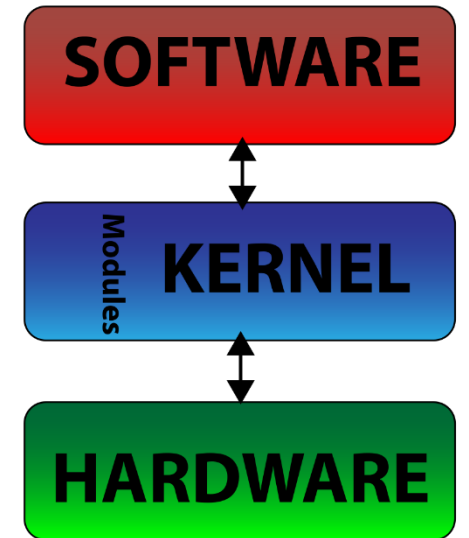
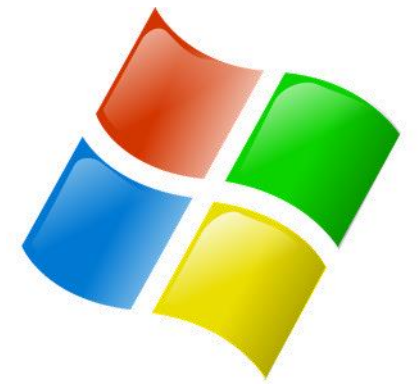


**UNIVERSITÀ DEGLI STUDI
DELLA BASILICATA**

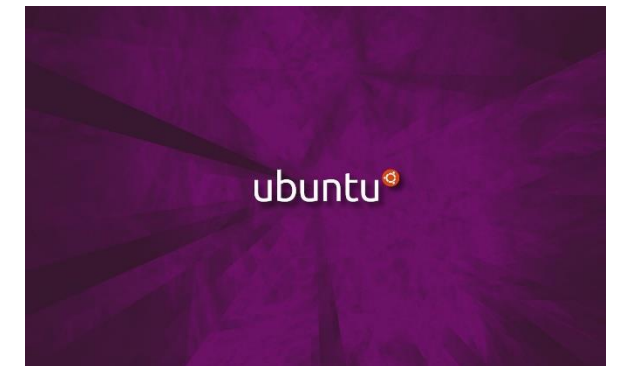
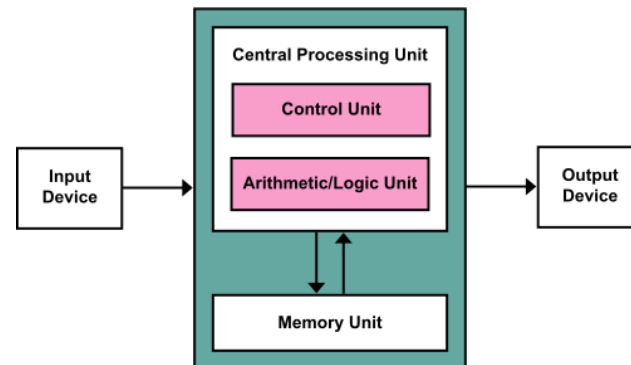
Corso di Sistemi Operativi

Esercitazione

Sincronizzazione dei processi

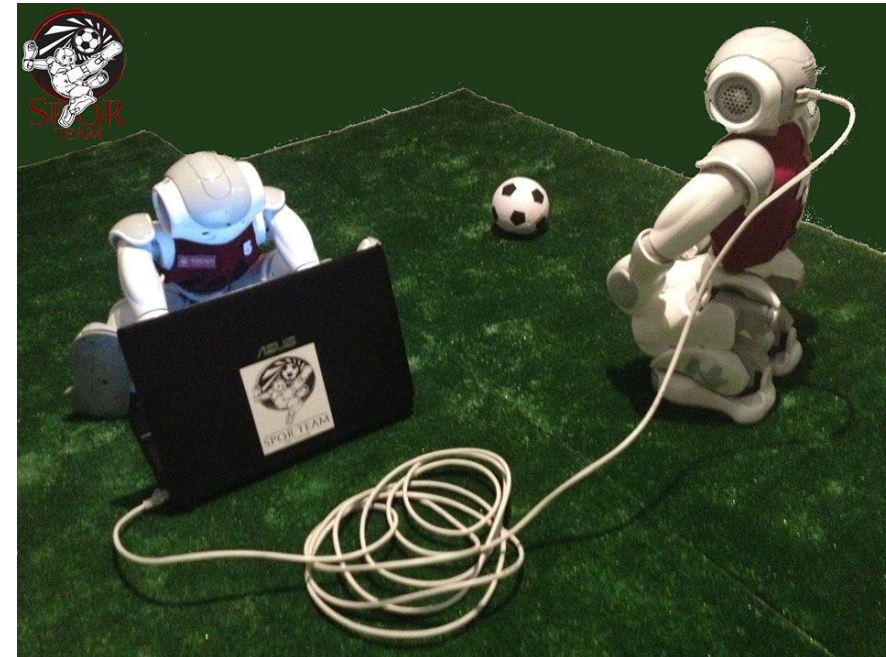
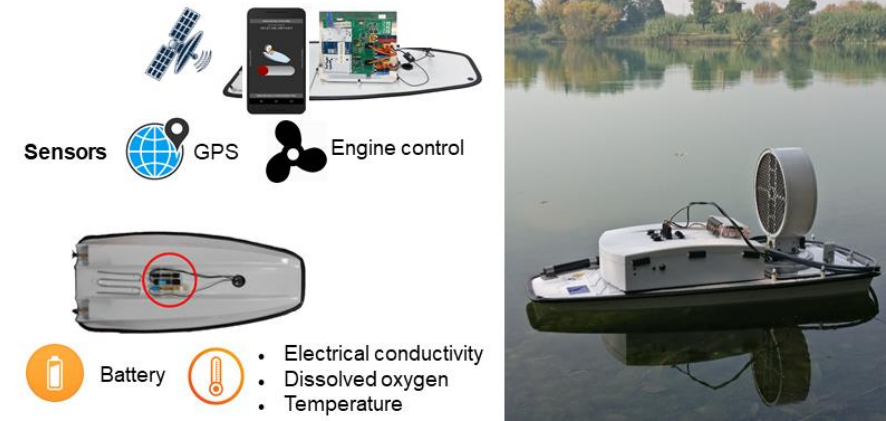


Docente:
**Domenico Daniele
Bloisi**



Domenico Daniele Bloisi

- Ricercatore RTD B
Dipartimento di Matematica, Informatica
ed Economia
Università degli studi della Basilicata
<http://web.unibas.it/bloisi>
- SPQR Robot Soccer Team
Dipartimento di Informatica, Automatica
e Gestionale Università degli studi di
Roma “La Sapienza”
<http://spqr.diag.uniroma1.it>



Informazioni sul corso

- Home page del corso:
<http://web.unibas.it/bloisi/corsi/sistemi-operativi.html>
- Docente: Domenico Daniele Bloisi
- Periodo: I semestre ottobre 2021 – febbraio 2022
 - Lunedì dalle 15:00 alle 17:00 (Aula A18)
 - Martedì dalle 12:30 alle 14:00 (Aula 1)

Ricevimento

- Durante il periodo delle lezioni:
Martedì dalle 10:00 alle 11:30 → Edificio 3D, II piano, stanza 15
Si invitano gli studenti a controllare regolarmente la [bacheca degli avvisi](#) per eventuali variazioni
- Al di fuori del periodo delle lezioni:
da concordare con il docente tramite email

Per prenotare un appuntamento inviare
una email a
domenico.bloisi@unibas.it



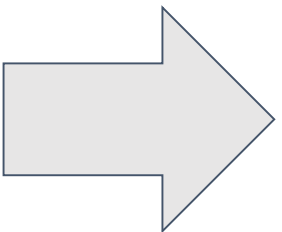
Domanda 1

Che cosa si intende con "sezione critica"?

Risposta alla Domanda 1

Una sezione critica (CS) è una porzione di codice in cui i dati condivisi da processi cooperanti possono essere manipolati.

Quando un processo è in esecuzione nella sua sezione critica, nessun altro processo può essere in esecuzione nella propria sezione critica.



Risposta alla Domanda 1

La sezione critica di un processo è sempre preceduta da una sezione di ingresso (**entry section**) e una sezione di uscita (**exit section**).

Si veda lo schema a lato ➡

*Schema di codice per un processo
contenente una sezione critica*

<code>while (true) {</code>	<i>first section</i>
<code> sezione d'ingresso</code>	<i>entry section</i>
<code> sezione critica</code>	<i>critical section</i>
<code> sezione d'uscita</code>	<i>exit section</i>
<code> sezione non critica</code>	<i>remainder section</i>
<code>}</code>	

Domanda 2

Perché è importante mantenere la sezione critica il più piccola possibile?

Risposta alla Domanda 2

Una sezione critica può essere eseguita da un unico processo/thread alla volta.



Questo significa che altri processi/thread saranno in attesa fino a che il thread nella sezione critica non avrà terminato la propria esecuzione.



Lunghe sezioni critiche portano ad un calo del throughput del sistema.

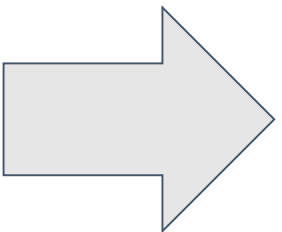
Domanda 3

Quali sono le differenze tra lock mutex e semafori?

Risposta alla Domanda 3

La principale differenza tra semafori e mutex è la seguente:

- **un semaforo è un meccanismo di segnalazione** (tramite le istruzioni `wait()` e `signal()` i processi possono indicare se stanno acquisendo o rilasciando la risorsa)
- **un mutex è un meccanismo di blocco** (un processo deve detenere il mutex prima di poter acquisire la risorsa).



Risposta alla Domanda 3

Inoltre:

- Il valore di un semaforo può essere modificato da **qualunque processo** che acquisisca o rilasci la risorsa.
- Un mutex può essere rilasciato **solo dal processo** che aveva acquistato in precedenza il lock sulla risorsa.

Risposta alla Domanda 3

The Toilet Example (c) Copyright 2005, Niclas Winqvist ;)

Mutex:

Is a key to a toilet. One person can have the key - occupy the toilet - at the time. When finished, the person gives (frees) the key to the next person in the queue.

Officially: "Mutexes are typically used to serialise access to a section of re-entrant code that cannot be executed concurrently by more than one thread. A mutex object only allows one thread into a controlled section, forcing other threads which attempt to gain access to that section to wait until the first thread has exited from that section."

Ref: Symbian Developer Library

(A mutex is really a semaphore with value 1.) (*)

Semaphore:

Is the number of free identical toilet keys. Example, say we have four toilets with identical locks and keys. The semaphore count - the count of keys - is set to 4 at beginning (all four toilets are free), then the count value is decremented as people are coming in. If all toilets are full, ie. there are no free keys left, the semaphore count is 0. Now, when eq. one person leaves the toilet, semaphore is increased to 1 (one free key), and given to the next person in the queue.

Officially: "A semaphore restricts the number of simultaneous users of a shared resource up to a maximum number. Threads can request access to the resource (decrementing the semaphore), and can signal that they have finished using the resource (incrementing the semaphore)."

Ref: Symbian Developer Library

(* - Please note, that some web posts indicate, that this statement is not quite accurate

Esercizio 1

- Sia S un semaforo inizializzato a 2
- Si consideri un programma avente la seguente sequenza di istruzioni

`wait (S)`

`wait (S)`

`signal (S)`

`wait (S)`

Il programma andrà in blocco?

Semafori

Un **semaforo S** è una variabile intera cui si può accedere, escludendo l'inizializzazione, solo tramite due operazioni atomiche predefinite: `wait()` e `signal()`.

```
wait(S) {  
    while(S <= 0)  
        ; /* busy wait */  
    S--;  
}
```

```
signal(S) {  
    S++;  
}
```

Soluzione Esercizio 1

Analizziamo come la sequenza di istruzioni vada a modificare il valore di S

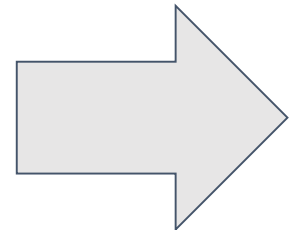
Inizialmente S vale 2

La prima `wait(S)` decrementa S da 2 a 1

La seconda `wait(S)` decrementa S da 1 a 0

La `signal(S)` incrementa S da 0 a 1

La terza `wait(S)` decrementa S da 1 a 0



Soluzione Esercizio 1

Possiamo concludere sostenendo che il programma **non andrà in blocco**

Esercizio 2

- Sia S un semaforo inizializzato a 2
- Si consideri un programma avente la seguente sequenza di istruzioni

```
wait(S)  
wait(S)  
signal(S)  
wait(S)  
wait(S)
```

Il programma andrà in blocco?

Soluzione Esercizio 2

Analizziamo come la sequenza di istruzioni vada a modificare il valore di S

Inizialmente S vale 2

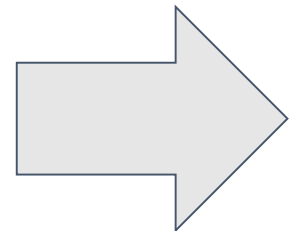
La prima `wait(S)` decrementa S da 2 a 1

La seconda `wait(S)` decrementa S da 1 a 0

La `signal(S)` incrementa S da 0 a 1

La terza `wait(S)` decrementa S da 1 a 0

La quarta `wait(S)` blocca il processo

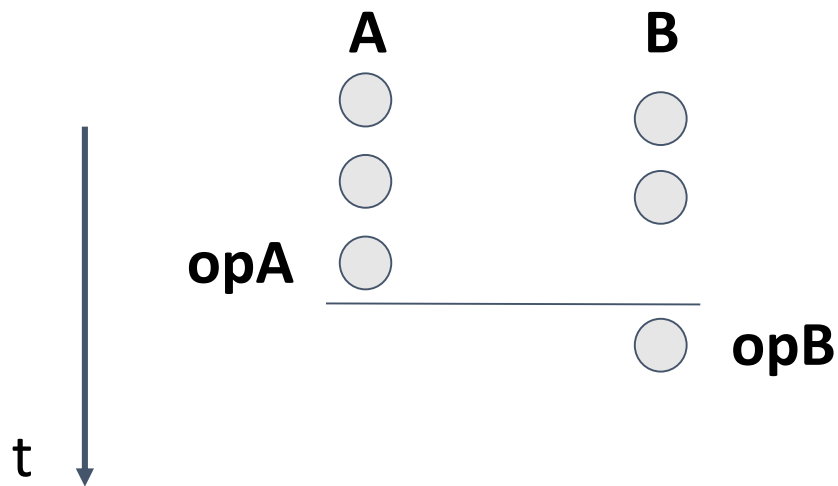


Soluzione Esercizio 2

Possiamo concludere sostenendo che il programma
andrà in blocco

Esercizio 3

- Si supponga di avere due thread **A** e **B** in esecuzione concorrente
- Si vuole ottenere che **B** svolga l'operazione **opB** dopo che **A** abbia svolto **opA** (si veda la figura sottostante)



Fornire una soluzione al problema usando i semafori

Uso dei semafori per gestire la precedenza tra istruzioni di processi differenti

Si considerino i processi ***P1*** e ***P2*** che richiedano di eseguire l'istruzione ***I₁*** prima dell'istruzione ***I₂***

Per assicurare la corretta esecuzione dei due processi in modo concorrente creiamo un semaforo **S** inizializzato a 0 e usiamo `signal` e `wait` nel modo seguente:

P1:

I₁ ;

signal (S) ;

P2:

wait (S) ;

I₂ ;

Soluzione Esercizio 3

Inizialmente S vale 0

A:

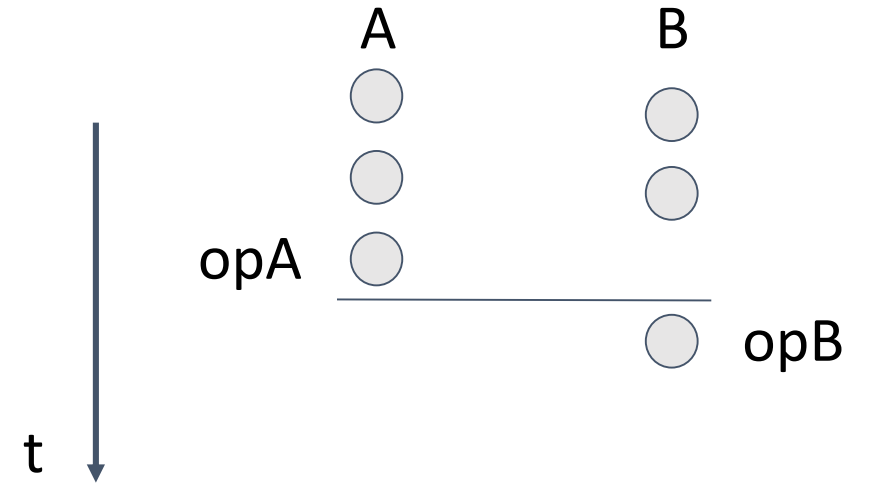
opA;

signal(S) ;

B:

wait(S) ;

opB;



Soluzione Esercizio 3

Verifica della soluzione proposta tramite l'analisi delle possibili sequenze di esecuzione

A (opA viene eseguita)
B (va in busy waiting perchè $S \leq 0$)
A (esegue signal e S passa da 0 a 1)
B (esce dal ciclo while perchè $S > 0$, S passa da 1 a 0)
B (esegue opB)

OK

B (va in busy waiting perchè $S \leq 0$)
A (opA viene eseguita)
A (esegue signal e S passa da 0 a 1)
B (esce dal ciclo while perchè $S > 0$, S passa da 1 a 0)
B (esegue opB)

OK

Inizialmente S vale 0

A:

`opA;`

`signal(S);`

B:

`wait(S);`

`opB;`

Abbiamo verificato che la soluzione proposta permette di ottenere sempre prima l'esecuzione di opA e poi l'esecuzione di opB

Esercizio 4

Si verifichi che la soluzione seguente **non risolve correttamente** il problema dell'Esercizio 3

Inizialmente S vale 1

A:

`wait(S) ;`

`opA ;`

`signal(S) ;`

B:

`wait(S) ;`

`opB ;`

`signal(S) ;`

Soluzione Esercizio 4

Verifica della soluzione proposta tramite l'analisi delle possibili sequenze di esecuzione

A (esegue wait e S passa da 1 a 0)
B (va in busy waiting perchè $S \leq 0$)
A (esegue opA)
A (esegue signal e S passa da 0 a 1)
B (esce dal ciclo while perchè $S > 0$, S passa da 1 a 0)
B (esegue opB)
B (esegue signal e S passa da 0 a 1)

OK

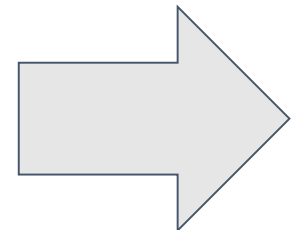
Inizialmente S vale 1

A:

```
wait(S) ;  
opA;  
signal(S) ;
```

B:

```
wait(S) ;  
opB;  
signal(S) ;
```



Soluzione Esercizio 4

Altra possibile esecuzione

B (esegue wait e S passa da 1 a 0)
A (va in busy waiting perchè $S \leq 0$)
B (esegue opB)
B (esegue signal e S passa da 0 a 1)
A (esce dal ciclo while perchè $S > 0$, S passa da 1 a 0)
A (esegue opA)
A (esegue signal e S passa da 0 a 1)

NO

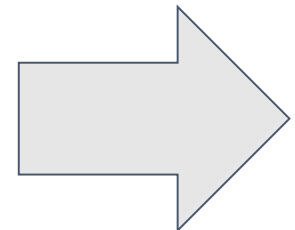
Inizialmente S vale 1

A:

```
wait(S) ;  
opA ;  
signal(S) ;
```

B:

```
wait(S) ;  
opB ;  
signal(S) ;
```

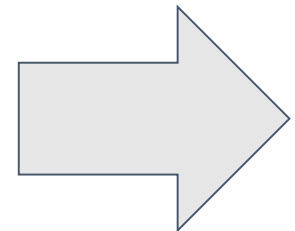
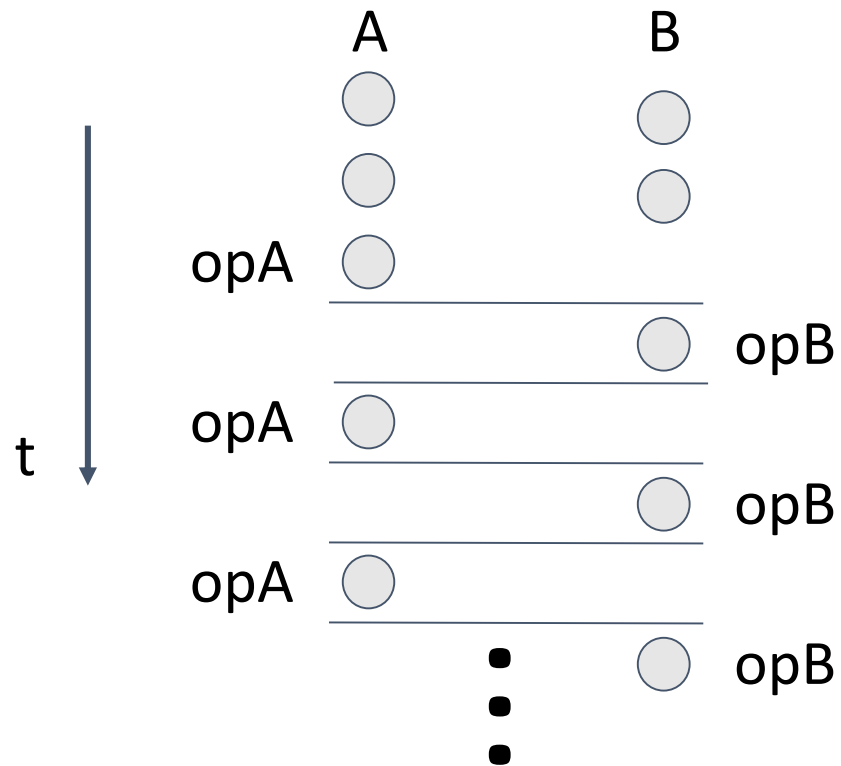


Soluzione Esercizio 4

Possiamo concludere sostenendo che la soluzione proposta **non risolve correttamente** il problema dell'Esercizio 3

Esercizio 5

- Si supponga di avere due thread A e B in esecuzione concorrente
- Si supponga, inoltre, che A e B debbano svolgere le operazioni opA e opB a turno, con A ad iniziare prima (si veda la figura sottostante)



Esercizio 5

Dimostrare che la soluzione seguente **è corretta**

Inizialmente S_1 vale 0 e S_2 vale 0

A:

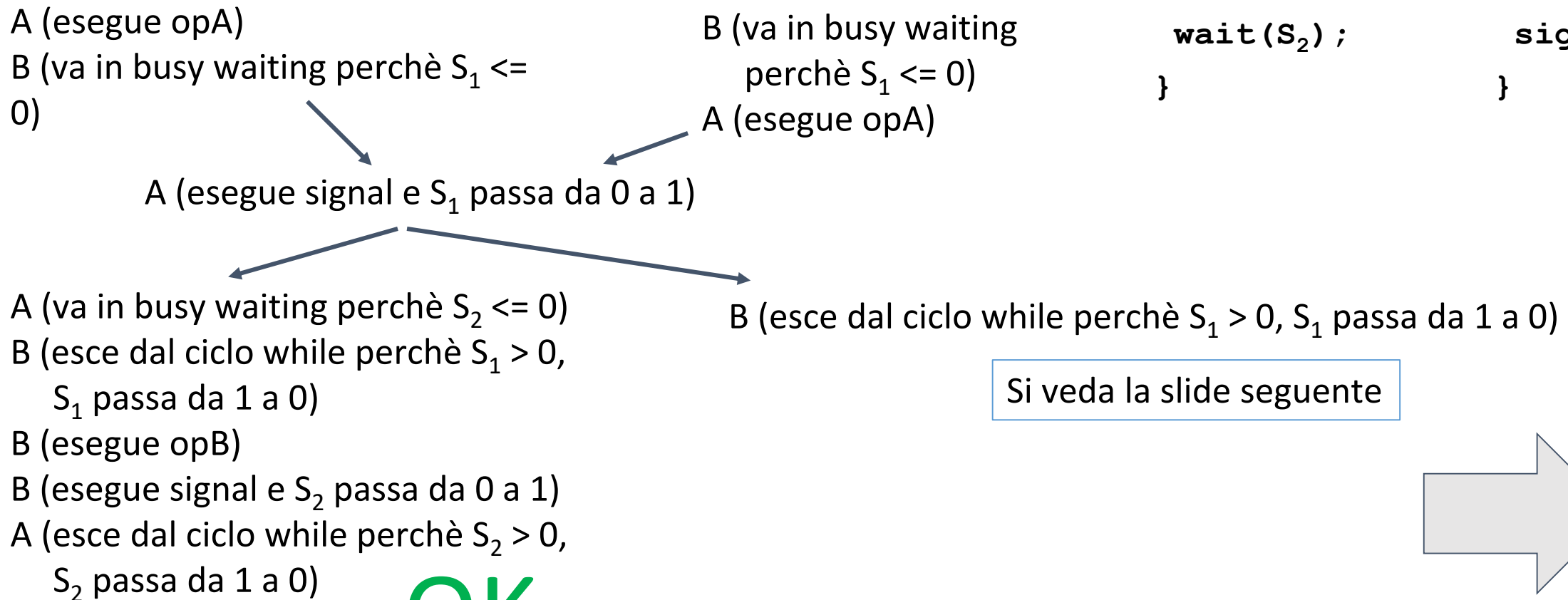
```
while (TRUE) {  
    opA;  
    signal( $S_1$ ) ;  
    wait( $S_2$ ) ;  
}
```

B:

```
while (TRUE) {  
    wait( $S_1$ ) ;  
    opB;  
    signal( $S_2$ ) ;  
}
```

Soluzione Esercizio 5

Verifica della soluzione proposta tramite l'analisi delle possibili sequenze di esecuzione



OK

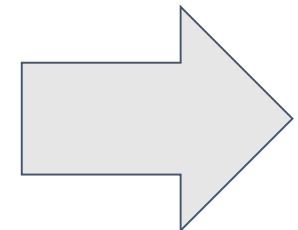
Inizialmente S_1 vale 0 e S_2 vale 0

A:

```
while (TRUE) {  
  opA;  
  signal (S1) ;  
  wait (S2) ;  
}
```

B:

```
while (TRUE) {  
  wait (S1) ;  
  opB;  
  signal (S2) ;  
}
```



Soluzione Esercizio 5

Inizialmente S_1 vale 0 e S_2 vale 0

A:

```
while (TRUE) {  
  opA;  
  signal( $S_1$ );  
  wait( $S_2$ );  
}
```

B:

```
while (TRUE) {  
  wait( $S_1$ );  
  opB;  
  signal( $S_2$ );  
}
```

B (esce dal ciclo while perchè $S_1 > 0$, S_1 passa da 1 a 0)

A (va in busy waiting perchè $S_2 \leq 0$)

B (esegue opB)

B (esegue signal e S_2 passa da 0 a 1)

A (esce dal ciclo while perchè $S_2 > 0$,
 S_2 passa da 1 a 0)

OK

B (esegue opB)

A (va in busy waiting perchè $S_2 \leq 0$)

B (esegue signal e S_2 passa da 0 a 1)

A (esce dal ciclo while perchè $S_2 > 0$,
 S_2 passa da 1 a 0)

OK

B (esegue signal e S_2 passa da 0 a 1)
A (esegue wait e S_2 passa da 1 a 0)

OK

Esercizio 6

Date le stesse assunzioni dell'esercizio 5, la soluzione seguente è corretta?

Inizialmente S_1 vale 0 e S_2 vale 1

A:

```
while (TRUE) {  
    wait( $S_2$ ) ;  
    opA ;  
    signal( $S_1$ ) ;  
}
```

B:

```
while (TRUE) {  
    wait( $S_1$ ) ;  
    opB ;  
    signal( $S_2$ ) ;  
}
```

Esercizio 7

Cosa stampa il seguente programma?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>

pthread_mutex_t mutex;

int SHARED_DATA = 0;
```

```
void *f1(void *arg)
{
    pthread_mutex_lock(&mutex);
    SHARED_DATA = SHARED_DATA + 2;
    SHARED_DATA = SHARED_DATA * 2;
    pthread_mutex_unlock(&mutex);
    pthread_exit(0);
}
```

```
void *f2(void *arg)
{
    pthread_mutex_lock(&mutex);
    SHARED_DATA = SHARED_DATA + 3;
    SHARED_DATA = SHARED_DATA * 3;
    pthread_mutex_unlock(&mutex);
    pthread_exit(0);
}
```

```
int main()
{
    pthread_t thread1, thread2;

    pthread_mutex_init(&mutex, NULL);

    if(pthread_create(&thread1, NULL, f1, NULL) < 0)
    {
        printf("errore creazione thread 1\n");
        exit(1);
    }

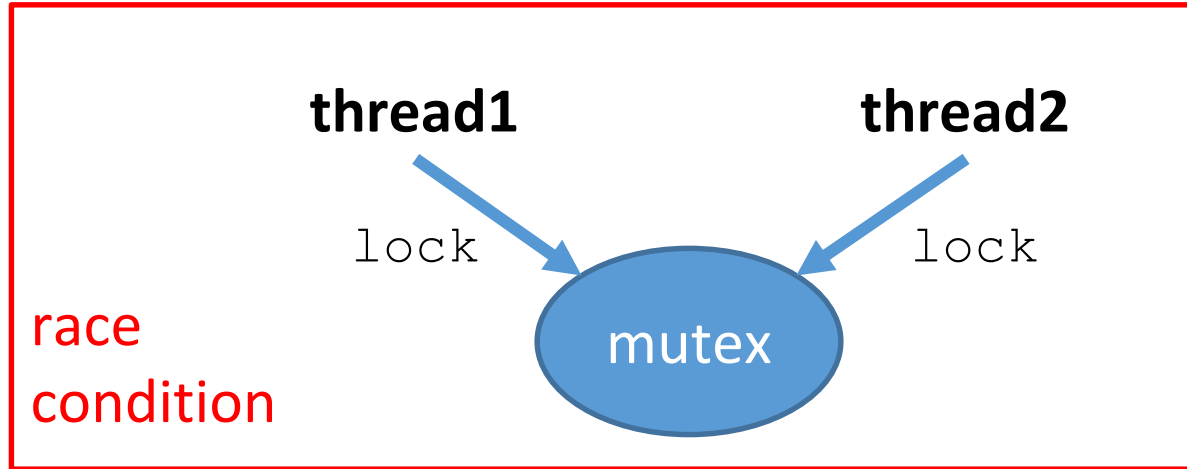
    if(pthread_create(&thread2, NULL, f2, NULL) < 0)
    {
        printf("errore creazione thread 2\n");
        exit(1);
    }

    pthread_join (thread1, NULL);
    pthread_join (thread2, NULL);
    printf("SHARED_DATA: %d\n", SHARED_DATA);
}
```

Esecuzione codice Esercizio 7

```
bloisi@bloisi-U36SG: ~/workspace/mutex
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 22
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 22
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 22
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./mutex-pthreads
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$
```

Soluzione Esercizio 7



Se thread1
acquisisce
il lock

$\text{SHARED_DATA} = 0 + 2;$
 $\text{SHARED_DATA} = 2 * 2;$

$\text{SHARED_DATA} = 4 + 3;$
 $\text{SHARED_DATA} = 7 * 3;$

Risultato finale $\text{SHARED_DATA}: 21$

Se thread2
acquisisce
il lock

$\text{SHARED_DATA} = 0 + 3;$
 $\text{SHARED_DATA} = 3 * 3;$

$\text{SHARED_DATA} = 9 + 2;$
 $\text{SHARED_DATA} = 11 * 2;$

Risultato finale $\text{SHARED_DATA}: 22$

Esercizio 8

Cosa stampa il seguente programma?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>

pthread_mutex_t mutex;

int SHARED_DATA = 0;

void *f1(void *arg)
{
    sleep(5);
    pthread_mutex_lock(&mutex);
    SHARED_DATA = SHARED_DATA + 2;
    SHARED_DATA = SHARED_DATA * 2;
    pthread_mutex_unlock(&mutex);
    pthread_exit(0);
}
```

```
void *f2(void *arg)
{
    pthread_mutex_lock(&mutex);
    SHARED_DATA = SHARED_DATA + 3;
    SHARED_DATA = SHARED_DATA * 3;
    pthread_mutex_unlock(&mutex);
    pthread_exit(0);
}
```

```
int main()
{
    pthread_t thread1, thread2;

    pthread_mutex_init(&mutex, NULL);

    if(pthread_create(&thread1, NULL, f1, NULL) < 0)
    {
        printf("errore creazione thread 1\n");
        exit(1);
    }

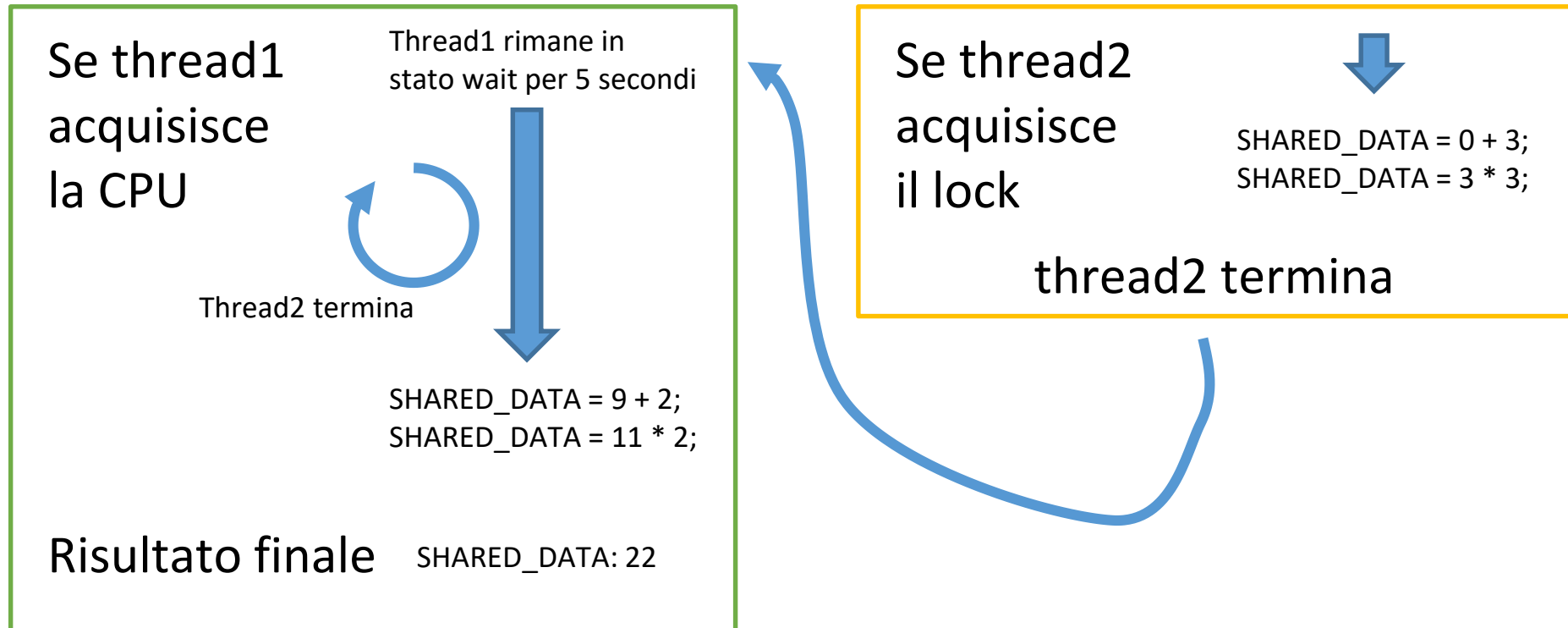
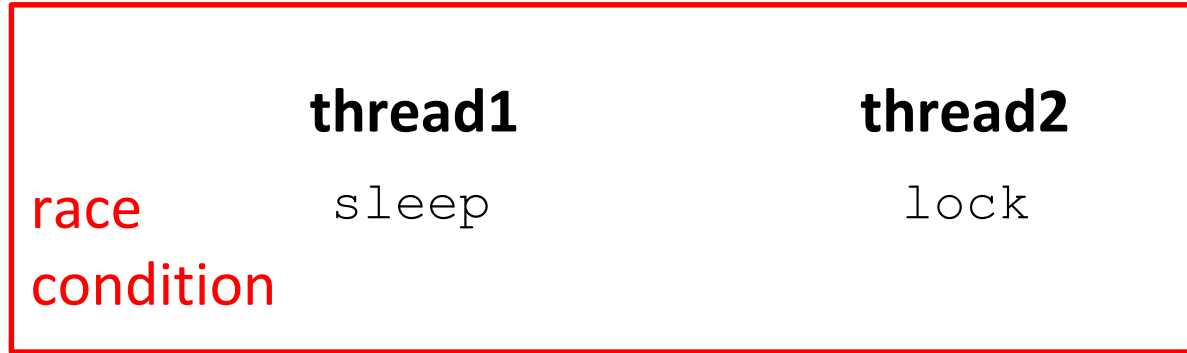
    if(pthread_create(&thread2, NULL, f2, NULL) < 0)
    {
        printf("errore creazione thread 2\n");
        exit(1);
    }

    pthread_join (thread1, NULL);
    pthread_join (thread2, NULL);
    printf("SHARED_DATA: %d\n", SHARED_DATA);
}
```

Esecuzione codice Esercizio 8

[illegible]

Soluzione Esercizio 8



Esercizio 9

Cosa stampa il seguente programma?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
```

```
int SHARED_DATA = 0;
```

```
void *f1(void *arg)
{
    SHARED_DATA = SHARED_DATA + 2;
    SHARED_DATA = SHARED_DATA * 2;
    pthread_exit(0);
}
```

```
void *f2(void *arg)
{
    SHARED_DATA = SHARED_DATA + 3;
    SHARED_DATA = SHARED_DATA * 3;
    pthread_exit(0);
}
```

```
int main()
{
    pthread_t thread1, thread2;

    if(pthread_create(&thread1, NULL, f1, NULL) < 0)
    {
        printf("errore creazione thread 1\n");
        exit(1);
    }

    if(pthread_create(&thread2, NULL, f2, NULL) < 0)
    {
        printf("errore creazione thread 2\n");
        exit(1);
    }

    pthread_join (thread1, NULL);
    pthread_join (thread2, NULL);
    printf("SHARED_DATA: %d\n", SHARED_DATA);
}
```


Esecuzione codice Esercizio 9

```
bloisi@bloisi-U36SG: ~/workspace/mutex
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 4
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 9
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$ ./pthread
SHARED_DATA: 21
bloisi@bloisi-U36SG:~/workspace/mutex$
```

Soluzione Esercizio 9

Alcune possibili esecuzioni

thread1: SHARED_DATA = SHARED_DATA + 2;

thread1: SHARED_DATA = SHARED_DATA * 2;

thread2: SHARED_DATA = SHARED_DATA + 3;

thread2: SHARED_DATA = SHARED_DATA * 3;

Risultato finale

SHARED_DATA: 21

thread1: SHARED_DATA = SHARED_DATA + 2;

thread2: SHARED_DATA = SHARED_DATA + 3;

thread1: SHARED_DATA = SHARED_DATA * 2;

thread2: SHARED_DATA = SHARED_DATA * 3;

Risultato finale

SHARED_DATA: 9



thread2: SHARED_DATA = SHARED_DATA + 3;

thread1: SHARED_DATA = SHARED_DATA + 2;

thread2: SHARED_DATA = SHARED_DATA * 3;

thread1: SHARED_DATA = SHARED_DATA * 2;

Risultato finale

SHARED_DATA: 4

Morale della favola

Global Variables Are Bad

<http://wiki.c2.com/?GlobalVariablesAreBad>





**UNIVERSITÀ DEGLI STUDI
DELLA BASILICATA**

Corso di Sistemi Operativi

Esercitazione

Sincronizzazione

Docente:
Domenico Daniele
Bloisi

