



UA

Programación Concurrente

Daniel Asensi Roch DNI : **48776120C**

27 de octubre de 2022

Índice

1. Apartado 1: C	2
1.1. Intento 1: Alternancia	2
1.2. Intento 2: Exclusión mutua	3
2. Apartado 2: Java	4
2.1. Intento 1: Exclusión Mutua	4
2.2. Intento 2: Posible interbloqueo	4
3. Apartado 3: Python	5
3.1. Intento 3:Posible interbloqueo	5
3.2. Intento 4: Espera infinita	6

1. Apartado 1: C

1.1. Intento 1: Alternancia

Se puede apreciar en la traza obtenida por el código como los hilos 1 y 2 se **alternan**, esto es debido a al uso de la variable denominada en el código como *turno*. Esto puede derivar en ciertos problemas como la conocida como **condición de progreso**, en este caso para el hilo 2 pueda entrar en ejecución debe de entrar antes el hilo 1, si este hilo 1 por cualquier motivo no entrara a ejecución, esto llevaría a la **espera infinita**. Otro de los problema encontrado es que no se satisface la condición de entrada inmediata, ya que si turno tiene en valor 1, pero el hilo 2 se encuentra en el resto del código el hilo 1 no podrá entrar a ejecución.

```
1 #include <pthread.h>
2 #include <stdio.h>
3 #include <string.h>
4 #include <stdlib.h>
5 int I = 0;
6 int turno = 1; //variable que controla la alternancia
7 void *codigo_del_hilo(void *id)
8 {
9     int i = *(int *)id;
10    int j = (i == 1) ? 2 : 1;
11    int k;
12    for (k = 0; k < 100; k++)
13    {
14        // protocolo de entrada
15        while (turno == j)
16            ;
17        // Sección crítica
18        I = (I + 1) % 10;
19        printf("En hilo %d, I=%d\n", i, I);
20        // protocolo salida
21        turno = j;
22        // Resto
23    }
24    pthread_exit(id);
25 }
26
27 int main()
28 {
29     int h;
30     pthread_t hilos[2];
31     int id[2] = {1, 2};
32     int error;
33     int *salida;
34     for (h = 0; h < 2; h++)
35     {
36         error = pthread_create(&hilos[h], NULL, codigo_del_hilo, &id[h]);
37         if (error)
38         {
39             fprintf(stderr, "Error: %d: %s\n", error, strerror(error));
40             exit(-1);
41         }
42     }
43     for (h = 0; h < 2; h++)
44     {
45         error = pthread_join(hilos[h], (void **)&salida);
46         if (error)
47             fprintf(stderr, "Error: %d: %s\n", error, strerror(error));
48         else
49             printf("Hilo %d terminado\n", *salida);
50     }
51 }
```

1.2. Intento 2: Exclusión mutua

El problema de la alternancia mencionada anteriormente se corrige utilizando lo conocido como **exclusión mutua**, para ello usaremos un array de booleanos para comprobar si un hilo se encuentra *true* o no *false* en la **sección crítica**. A pesar de esto existe un problema fundamental en el algoritmo, este **no asegura la exclusión mutua** ya que es posible que ambos valores del array sean verdaderos, debido a que un hilo verifica el estado del otro antes de cambiar su propio estado.

```
1 #include <pthread.h>
2 #include <stdio.h>
3 #include <string.h>
4 #include <stdlib.h>
5 #include <stdbool.h>
6
7 int I = 0;
8 //Arrays de hilos para comprobar si esta en sección crítica
9 bool esta_dentro[] = {false, false};
10
11 void *codigo_del_hilo(void *id)
12 {
13     int i = *(int *)id;
14     int id1 = (i == 1) ? 0 : 1; // id del hilo
15     int id2 = (i == 1) ? 1 : 0; // id del otro hilo
16     int k;
17     for (k = 0; k < 100; k++)
18     {
19         // protocolo de entrada
20         while (esta_dentro[id2]);
21         esta_dentro[id1] = true;
22         // Sección crítica
23         I = (I + 1) % 10;
24         printf("En hilo %d, I=%d\n", i, I);
25         // protocolo salida
26         esta_dentro[id1] = false;
27         // Resto
28     }
29     pthread_exit(id);
30 }
31
32 int main()
33 {
34     int h;
35     //Array de hilos
36     pthread_t hilos[2];
37     int id[2] = {1, 2};
38     int error;
39     int *salida;
40     for (h = 0; h < 2; h++)
41     {
42         error = pthread_create(&hilos[h], NULL, codigo_del_hilo, &id[h]);
43         if (error)
44         {
45             fprintf(stderr, "Error: %d: %s\n", error, strerror(error));
46             exit(-1);
47         }
48     }
49     for (h = 0; h < 2; h++)
50     {
51         error = pthread_join(hilos[h], (void **)&salida);
52         if (error)
53             fprintf(stderr, "Error: %d: %s\n", error, strerror(error));
54         else
55             printf("Hilo %d terminado\n", *salida);
56     }
57 }
```

2. Apartado 2: Java

2.1. Intento 1: Exclusión Mutua

En el segundo intento, al igual que en el fExluMut.c en POSIX existe la problemática fundamental de no asegurar la exclusión mutua.

```
1 import java.lang.Math; // para random
2
3 public class Intento2 extends Thread {
4     static int n = 1;
5     static int C[] = { 0, 0 };
6     int id1; // identificador del hilo
7     int id2; // identificador del otro hilo
8
9     public void run() {
10        try {
11            for (;;) {
12                while (C[id2] == 1);
13                C[id1] = 1;
14                sleep((long) (100 * Math.random()));
15                n = n + 1;
16                System.out.println("En hilo " + id1 + ", n = " + n);
17                C[id1] = 0;
18            }
19        } catch (InterruptedException e) {
20            return;
21        }
22    }
23
24    Intento2(int id) {
25        this.id1 = id;
26        this.id2 = (id == 1) ? 0 : 1;
27    }
28
29    public static void main(String args[]) {
30        Thread thr1 = new Intento2(0);
31        Thread thr2 = new Intento2(1);
32
33        thr1.start();
34        thr2.start();
35    }
36 }
```

2.2. Intento 2: Posible interbloqueo

En este se soluciona la problemática anterior realizando la comprobación del estado propio antes de verificar el del otro hilo, **impidiendo así que entren simultáneamente a la sección crítica**, pero por otro lado existe la posibilidad de que se genere un **interbloqueo** si ambos hilos se encuentran esperando que se cambie de estado.

```
1 import java.lang.Math; // para random
2
3 public class Intento3 extends Thread {
4     static int n = 1;
5     static volatile int C[] = { 0, 0 };
6     int id1; // identificador del hilo
7     int id2; // identificador del otro hilo
8
9     public void run() {
10        try {
11            for (;;) {
12                C[id1] = 1;
13                while (C[id2] == 1);
14                sleep((long) (100 * Math.random()));
15                n = n + 1;
```

```
16         System.out.println("En hilo " + id1 + ", n = " + n);
17         C[id1] = 0;;
18     }
19     } catch (InterruptedException e) {
20         return;
21     }
22 }
23
24 Intento3(int id) {
25     this.id1 = id;
26     this.id2 = (id == 1) ? 0 : 1;
27 }
28
29 public static void main(String args[]) {
30     Thread thr1 = new Intento3(0);
31     Thread thr2 = new Intento3(1);
32
33     thr1.start();
34     thr2.start();
35 }
36 }
```

3. Apartado 3: Python

3.1. Intento 3: Posible interbloqueo

En el tercer intento interBloqueo.py, al igual que en Java se genera un interbloqueo.

```
1 import java.lang.Math; // para random
2
3 public class Intento3 extends Thread {
4     static int n = 1;
5     static volatile int C[] = { 0, 0 };
6     int id1; // identificador del hilo
7     int id2; // identificador del otro hilo
8
9     public void run() {
10         try {
11             for (;;) {
12                 C[id1] = 1;
13                 while (C[id2] == 1);
14                 sleep((long) (100 * Math.random()));
15                 n = n + 1;
16                 System.out.println("En hilo " + id1 + ", n = " + n);
17                 C[id1] = 0;;
18             }
19         } catch (InterruptedException e) {
20             return;
21         }
22     }
23
24     Intento3(int id) {
25         this.id1 = id;
26         this.id2 = (id == 1) ? 0 : 1;
27     }
28
29     public static void main(String args[]) {
30         Thread thr1 = new Intento3(0);
31         Thread thr2 = new Intento3(1);
32
33         thr1.start();
34         thr2.start();
35     }
36 }
```

3.2. Intento 4: Espera infinita

En el cuarto intento, se puede romper el interbloqueo generado por la condición de carrera del código anterior cambiando temporalmente el estado de `states[i]` a falso, e inmediatamente volver a ponerlo en verdadero. De esta forma, **se abre una ventana temporal para que uno de los procesos pueda continuar**. Este algoritmo garantiza la exclusión mutua y no se produce una espera ilimitada, pero no podemos asegurar que la espera estará limitada a un número de pasos finito fenómeno conocido como **bloqueo activo (livelock)**.

```
1 import threading
2
3 states = [False, False]
4
5 THREADS = 2
6 MAX_COUNT = 100000
7
8 counter = 0
9
10 def entry_critical_section(i):
11     global states
12     states[i] = True
13     while states[(i+1)%2]:
14         states[i] = False
15         states[i] = True
16
17 def critical_section(i):
18     global counter
19     counter += 1
20
21 def exit_critical_section(i):
22     global states
23     states[i] = False
24
25 def thread(i):
26     for j in range(MAX_COUNT//THREADS):
27         entry_critical_section(i)
28         critical_section(i)
29         exit_critical_section(i)
30
31 def main():
32     threads = []
33     for i in range(THREADS):
34         # Create new threads
35         t = threading.Thread(target=thread, args=(i,))
36         threads.append(t)
37         t.start() # start the thread
38
39     # Wait for all threads to complete
40     for t in threads:
41         t.join()
42
43     print("Counter value: {} Expected: {}\n".format(counter, MAX_COUNT))
44
45
46 if __name__ == "__main__":
47     main()
```