

Marquina Meseguer, Alfredo
Programación Concurrente y Distribuida
Grupo 2, Subgrupo 3
Junio 23/24
López Bernal, Sergio

PROYECTO PROGRAMACIÓN CONCURRENTE Y DISTRIBUIDA

ÍNDICE

1 Ejercicio 1.....	4
1.1 Recursos No Compartibles Y Condiciones de Sincronización.....	4
1.2 Código.....	4
1.2.1 Pseudocódigo.....	4
1.2.2 Código Java.....	8
Generador.....	8
Consumidor.....	8
Sumador.....	10
Main.....	11
1.3 Cuestiones.....	12
1.3.1 Apartado A.....	12
1.3.2 Apartado B.....	13
1.3.3 Apartado C.....	13
2 Ejercicio 2.....	14
2.1 Recursos No Compartibles Y Condiciones de Sincronización.....	14
2.2 Código.....	15
2.2.1 Pseudocódigo.....	15
2.2.2 Código Java.....	18
Semáforo Carretera.....	18
Coche.....	21
Peatón.....	24
Main.....	27
2.3 Cuestiones.....	28
2.3.1 Cuestión A.....	28
2.3.2 Cuestión B.....	29
2.3.3 Cuestión C.....	29
3 Ejercicio 3.....	30
3.1 Recursos No Compartibles Y Sincronización.....	30
3.2 Código.....	31
3.2.1 Pseudocódigo.....	31
3.2.2 Código Java.....	34

Banco.....	35
Cliente.....	39
Pantalla.....	41
Mensaje.....	43
Main.....	43
3.3 Cuestiones.....	44
3.3.1 Cuestión A.....	44
3.3.2 Cuestión B.....	44
3.3.3 Cuestión C.....	45
3.3.4 Cuestión D.....	45
4 Ejercicio 4.....	45
4.1 Recursos No Compatibles y Secciones Críticas.....	45
4.2 Código.....	46
4.2.1 Pseudocódigo.....	46
4.2.2 Código Java.....	51
Controlador.....	51
Persona.....	56
Main.....	60
4.3 Cuestiones.....	63
4.3.1 Cuestión A.....	63
4.3.2 Cuestión B.....	63

1 EJERCICIO 1

1.1 RECURSOS NO COMPARTIBLES Y CONDICIONES DE SINCRONIZACIÓN

Los únicos recursos no compartibles son: el array que contiene todos los números y operaciones, llamado `arrayLectura` y el array que contiene los subtotales llamado `arrayEscritura`. El problema cuenta con tres tipos de procesos: generador, consumidor y sumador.

Los procesos de tipo generador y sumador tienen un solo proceso de cada tipo y requieren el acceso a un array completo, siendo estos `arrayLectura` y `arrayEscritura`, respectivamente.

El tipo de proceso consumidor tiene once ocurrencias. Este tipo lee del `arrayLectura`, calcula un subtotal y lo escribe en el `arrayEscritura`, aunque cada uno accede a una parte de los arrays diferentes, por lo que no tienen problemas con la exclusión mutua entre sí.

Sin embargo, por lo que hemos visto, dos tipos de proceso diferentes nos pueden estar ejecutándose al mismo tiempo, pues como un tipo quiere leer de un array y el otro escribir, se están rompiendo la condición de Bernstein y no se puede asegurar que estos se ejecuten correctamente, por lo que se tiene que asegurar la exclusión mutua mediante cerrojos.

De la misma manera, también existe un orden en el que los procesos deben ejecutarse. Primero debe ejecutarse el proceso generador, para rellenar el `arrayLectura`. Después, se tienen que ejecutar los procesos consumidores que leen el `arrayLectura` y llenan `arrayEscritura` con los resultados de las operaciones. Y, finalmente, el proceso sumador tiene que leer del `arrayEscritura` para calcular el resultado final.

En resumen, los recursos no compartibles son el `arrayLectura`, el `arrayEscritura` y la pantalla, cada uno siendo protegido por una serie de cerrojos que protegen secciones concretas, salvo por la pantalla que tiene un único cerrojo. Además, también se tiene que ejecutar en el orden generador, consumidores y sumador.

1.2 CÓDIGO

1.2.1 PSEUDOCÓDIGO

```
// Variables globales
arrayLectura: array[110] de entero
arrayEscritura: array[11] de entero
semaforoEscritura: semaphore
semaforoConsumidor: semaphore
```

semaforoSumador: array[10] de semaphore

process type generador():

begin

 // Calculo

 total = arrayEscritura[0];

 // El arrayLectura se divide en grupos de once (de ahí mod 11) y dentro de esos

 // grupos, si se empieza a contar por 0, los que son pares son números y los

 // impares operaciones (de ahí mod 2).

 for i = 0 .. len(arrayLectura)-1:

 if i%11%2 == 0 then // Comprobamos si es posición de entero

 arrayLectura[i] = RandomInt(/*Rango no especificado en

ejercicio*/);

 else // Sino es de operación

 arrayLectura[i] = RandomInt(min=1,max=3);

 finif

 finfor

 /* Versión alternativa, condición simple:

 for i=0; i<len(arrayLectura); i+=11 do

 for j=0; j<11; j++ do

 if j%2 == 0 then // Si par es posición de entero

 arrayLectura[i+j] = RandomInt(/*Rango no

especificado en ejercicio*/);

 else // Sino es de operación

 arrayLectura[i+j] = RandomInt(min=1,max=3);

 finif

 finfor

 finfor

 */

 wait(semaforoEscritura); // No debería ser necesario porque es el primero

 writeln("Generador terminado.");

 signal(semaforoEscritura);

 signal(semaforoConsumidor);

end;

// También se puede calcular el inicio y final dentro del proceso,

// pero para ello tendríamos que asumir que la distancia entre inicio y final

// es de 11, de esta manera funciona para cualquier N donde el primer elemento

// es un número y la distancia entre inicio y final es impar.

// Si fuera par funcionaría pero la última operación se la compería

process type consumidor (id:entero, inicio:entero, final: entero)

begin

 total: entero

 operación: entero

 temp: entero

end;

begin

 // Espera a que el generador termine

 wait(semaforoConsumidor);

 // Cuando se despierta, levanta al siguiente

 signal(semaforoConsumidor);

 // Inicialización variables

 operación = 0;

```

    // Guardamos el valor del primer elemento pues se añade
    // al total de forma diferente al resto.
    total = arrayLectura[inicio];

    // Recorremos solo los números (posiciones impares en el grupo de 11 si se
empieza
    // por 1, y pare si se empieza por 0), y consideramos el espacio anterior
de
    // operación.
    i = inicio+2;
    while i<=final then
        temp = arrayLectura[i] // guardamos en local por buenas prácticas
        operación = arrayLectura[i-1]
        total = calcular(total, temp, operación)
        i+=2
    finwhile

    arrayEscritura[id] = total; // Guardar resultado en global
    // La sección crítica solo requiere el uso de la salida
    wait(semaforoEscritura);
    writeln(id,total); // Imprimir el mensaje
    signal(semaforoEscritura);
    signal(semaforoSumador[id]);
end;

/*  Función que realiza una operación sobre los números num1 y num2
    según el valor de op
    Si el valor de op es:
        1 - Suma
        2 - resta
        3 - Multiplicación
        otro - error
*/
entero function calcular(num1: entero, num2: entero, op: entero)
begin
    total:entero;
end;
begin
    switch temp then
        case 1:
            total = num1 + num2;
        case 2:
            total = num1 - num2;
        case 3:
            total = num1 * num2;
        default:
            // Lanzar error
    finswitch
    return total
end;

/*  Caculamos la suma de todos los valores guardados en
    el array de escritura.
*/

process type sumador():
begin

```

```

        total:entero // Esta variable puede ser global si queremos utilizar el
total en el main
end
begin
    // Cada consumidor hace un signal, cuando todos hallan terminado,
    // entonces podemos sumar.
    for i:=0.. len(semaforoSumador) do:
        wait(semaforoSumador[i]);
    // Calculo
    total = arrayEscritura[0];
    for i = 1 .. len(arrayEscritura)-1:
        total += arrayEscritura[i];

    wait(semaforoEscritura); // No debería ser necesario porque es el último
    writeln("Sumador terminado. Total:", total);
    signal(semaforoEscritura);

    // OPTIONAL: Se pueden "liberar" los semáforos
    for i:=0.. len(semaforoSumador) do:
        signal(semaforoSumador[i]);
end;

main()
begin
    procesos: array[1..11] de process; // De Process consumidor
    solución: entero;
end
begin

    writeln("Comienzo de ejecución");

    // Inicialización de semáforos
    initial(semaforoEscritura, 1)
    initial(semaforoConsumidor, 0)
    for i =0..len(semaforoSumador) do
        initial(semaforoSumador[i],0)

    // Definimos consumidores,
    for i = 0 .. len(arrayEscritura)-1 do
        procesos[i] = consumidor(i, i*11, (i+1)*11-1)

    // lanzar procesos
    cobegin
    generador; // No inicializo porque no argumentos
    for i = 0 .. len(arrayEscritura)-1 do
        procesos[i];
    sumador(); // No inicializo porque no argumentos
    coend;

    writeln ("Procesos terminados");
end;

```

1.2.2 CÓDIGO JAVA

GENERADOR

```
package ejercicio1;

import java.util.concurrent.locks.Condition;
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;

public class Generador extends Thread {

    private ReentrantLock l;
    private Condition c;

    public void run() {
        Ejercicio1.cerrojo.lock();
        try {
            for (int i = 0; i < 110; i++) {
                if (i % 11 % 2 == 1)
                    Ejercicio1.arrayLectura[i] = (int) (Math.random() * (3)) + 1;
                else
                    Ejercicio1.arrayLectura[i] = (int) (Math.random() * (5)) + 1;
            }
            Ejercicio1.turno++;
        } finally {
            Ejercicio1.cerrojo.unlock();
        }
    }
}
```

CONSUMIDOR

```
package ejercicio1;

/**
 * Procesos que lee una porción del array de lectura y calcula un subtotal que acaba colocando en el array
 * de escritura
 */
public class Consumidor extends Thread {
    private final int processId;
    private final int inicioArrayLectura;
    private final int finArrayLectura;

    /**
     * Constructor con los datos exclusivos del proceso concreto
     * @param processId el id del proceso
     * @param inicioArrayLectura el inicio del trozo que puede acceder
     */
}
```



```

    * @param finArrayLectura el fin del trozo que puede acceder
    */
    public Consumidor(int processId, int inicioArrayLectura, int finArrayLectura) {
        super();
        this.processId = processId;
        this.inicioArrayLectura = inicioArrayLectura;
        this.finArrayLectura = finArrayLectura;
    }

    @Override
    public void run() {

        Ejercicio1.cerrojo.lock();

        try {

            while(Ejercicio1.turno != 1){
                Ejercicio1.cerrojo.unlock();
                Ejercicio1.cerrojo.lock();
            }

        } finally {

            Ejercicio1.cerrojo.unlock();
        }

        int operacion;
        int temp;
        int total = Ejercicio1.arrayLectura[inicioArrayLectura];

        for (int i = inicioArrayLectura + 2; i <= finArrayLectura; i+=2) {
            temp = Ejercicio1.arrayLectura[i];
            operacion= Ejercicio1.arrayLectura[i-1];
            total = calcular(total, temp, operacion);
        }

        Ejercicio1.arrayEscritura[processId] = total;

        Ejercicio1.cerrojo.lock();
        Ejercicio1.consumidoresEjecutando--;
        if (Ejercicio1.consumidoresEjecutando == 0)
            Ejercicio1.turno = 2;
        Ejercicio1.cerrojo.unlock();

        Ejercicio1.lockPrint.lock();
        System.out.println("*****\nProceso terminado: " + processId + "\nDa como
resultado: " + total
                        + "\n*****");
        Ejercicio1.lockPrint.unlock();

    }

    /**
     * Método auxiliar que calcula una opearación entre dos número
     * @param num1 primer número de la operación

```

```
* @param num2 segundo número de la operación  
* @param operacion operación a realizar  
* @return el resultado  
*/  
private int calcular(int num1, int num2, int operacion) {  
    int total;  
  
    try {  
        switch (operacion) {  
            case 1:  
                total = num1 + num2;  
                break;  
            case 2:  
                total = num1 - num2;  
                break;  
            case 3:  
                total = num1 * num2;  
                break;  
            default:  
                throw new IllegalArgumentException("Error calculando la operacion " +  
num1 + " " + num2 + " "  
                                                + operacion + " En el proceso " + processId);  
        }  
    } catch (Exception e) {  
        e.printStackTrace();  
        total = 0;  
    }  
    return total;  
}  
}
```

SUMADOR

```
package ejercicio1;  
  
import java.util.Arrays;  
  
public class Sumador extends Thread {  
  
    public void run() {  
        super.run();  
        int resultado = 0;  
        Ejercicio1.cerrojo.lock();  
        try {  
            while(Ejercicio1.turno != 2){  
                Ejercicio1.cerrojo.unlock();  
                Ejercicio1.cerrojo.lock();  
            }  
        }  
    }  
}
```

```

    }

    resultado = totalArrayEscritura(Ejercicio1.arrayEscritura);
} finally {
    Ejercicio1.cerrojo.unlock();
}

Ejercicio1.lockPrint.lock();
try {
    System.out.println("El total es: " + resultado + ".");
} finally {
    Ejercicio1.lockPrint.unlock();
}
}

public static int totalArrayEscritura(Integer... arrayEscritura) {
    return Arrays.stream(arrayEscritura).reduce(0, Integer::sum);
}
}

```

MAIN

```

package ejercicio1;

import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;

/**
 * Clase principal que contine el main y las variables compartidas
 */
public class Ejercicio1 {
    public static ReentrantLock lockPrint = new ReentrantLock();
    public static ReentrantLock cerrojo = new ReentrantLock();

    public static Integer[] arrayLectura = new Integer[110];
    public static Integer[] arrayEscritura = new Integer[10];
    public static int consumidoresEjecutando = 10;
    // Como con Reentrant lock no se puede crear un semáforo nulo, que sería lo necesario para
    // sincronizar los procesos
    // lo sustituimos por una variable turno que se va actualizando conforme terminan los turnos.
    public static int turno = 0;

    /**
     * El problema
     * @param args lo que quieras, no se usa
     */
    public static void main(String[] args) {
        Consumidor[] procesos = new Consumidor[10];
        Generador generador = new Generador();
    }
}

```

```
Sumador sumador = new Sumador();

System.out.println("Comienzo");

System.out.println("Creando procesos");
for (int i = 0; i < 10; i++) {
    procesos[i] = new Consumidor(i, i * 11, (i + 1) * 11 - 1);
}

System.out.println("Ejecutando procesos");
sumador.start();
for(Consumidor p: procesos) p.start();
generador.start();

try {
    generador.join();
    for (Consumidor p: procesos) p.join();
    sumador.join();
} catch (InterruptedException e) {
    e.printStackTrace();
}

System.out.println("Fin de ejecución de procesos.");

System.out.println("Array Lectura:");
for (Integer i : arrayLectura)
    System.out.print(i + " ");
System.out.print("\nArray Escritura:");
for (Integer i : arrayEscritura)
    System.out.print(i + " ");
System.out.println(".");
}
```

1.3 CUESTIONES

1.3.1 APARTADO A

¿Qué acciones pueden realizar los hilos concurrentemente? Justifica la respuesta.

Los diferentes procesos pueden realizar las acciones concurrentemente siempre que no estén utilizando un recurso global no compartible. Estos recursos pueden ser tanto software (una variable) como hardware (pantalla), los problemas suelen surgir cuando los procesos escriben en ellos. En este caso, en cada proceso podemos identificar tres recursos que utilizan todos los procesos, el array de lectura, el array de escritura y la pantalla.

El array de lectura (si lo consideramos un solo recurso) cumple la condición de Bernstein ya que ninguno de los procesos, salvo el método `main` donde no hay concurrencia, edita dicho array, por lo que no hay que preocuparse de su uso.

El array de escritura en un principio parece no cumplir dicha condición pues todos los procesos escriben en él. Sin embargo, si miramos fijamente al comportamiento de los hilos, estos tienen una sola posición donde pueden escribir, sin compartirla con ningún otro proceso. Esto provoca que este recurso no sea, de hecho, compartido, por lo que no hace falta defenderlo. De la misma manera se podría analizar el array de lectura, sin embargo, como nunca se llega a escribir en este no es necesario.

Finalmente, tenemos la pantalla, que es accedida mediante la llamada a sistema `System.out.println`. Este sí que se trata de un recurso no compartible, pues si bien cada proceso es diferente, todos comparten la misma consola de salida estándar.

Con esto llegamos a la conclusión de que todas las acciones se pueden realizar concurrentemente salvo las impresiones por pantalla que tienen que ser protegidas.

1.3.2 APARTADO B

Las impresiones que hacen los hilos, ¿son consecutivas o están desordenadas con las de los demás hilos? ¿Cuál de las opciones consideras que es la correcta? Justifica la respuesta.

Se escriben de forma ordenada según el tipo: primero generador, luego consumidores y finalmente sumador, pero se realizan de forma desordenada entre los consumidores. Las impresiones realizadas por los diferentes hilos se realizan de forma desordenada según cada proceso llegue a la sección crítica. Esto es porque los procesos se ejecutan en un orden parcial, es decir, que los procesos se pueden ejecutar en un orden diferente al llamado. Sin embargo, es probable que la primera llamada sí que sigan dicho orden y se vayan cambiando mientras las instrucciones de los procesos se vayan entremezclando.

En este ejercicio, parece que los procesos se están ejecutando de forma síncrona, en un orden total, porque el primer hilo en terminar es el primero y sigue el orden hasta el final. No obstante, es probable que esto se deba a que la cantidad de código a ejecutar es muy pequeña y es igual de larga en todos ellos. Es posible, que para poder observar la diferencia sea necesario un problema de mayor magnitud y/o que la ejecución varíe según la entrada. Si se quisiera observar en este problema, se podría pausar la función del proceso una cantidad aleatoria de segundos (por ejemplo, entre 0 y 3).

1.3.3 APARTADO C

Si no usaras ningún mecanismo para sincronización, ¿cómo podría ser la salida en pantalla del programa anterior?

Sería desordenada y estaría mal, pues como los programas accederían a partes del array que todavía no han sido rellenas, los número utilizados para los cálculos serían los incorrectos.

2 EJERCICIO 2

2.1 RECURSOS NO COMPARTIBLES Y CONDICIONES DE SINCRONIZACIÓN

En este problema tenemos una serie de transeúntes (coches y peatones) que quieren pasar por un cruce. El cruce tiene tres direcciones, dos para los coches (Norte-Sur y Este-Oeste) y una para los peatones, y solo se puede utilizar una a la vez, por lo que se tiene que compartir es el cruce en sí. La manera en la que se controlaría en la vida real sería una semáforo, este semáforo controlaría el turno de cada dirección.

De la misma manera, podríamos crear tres tipos de procesos, uno coche, otro peatones y finalmente un semáforo que controle los turnos. Si seguimos inspirándonos en la vida real, podríamos pensar en los semáforos que tiene cada transeúnte, que le dicen si puede o no pasar, y crear una variable booleana por dirección y que cada proceso comprobase si puede pasar según su valor. Si bien esta solución podría ser viable, tener que manejar tres variables puede resultar complicado, y como sabemos que estas solo representan un turno, podemos crear una variable entera turno y que cada proceso compruebe si es su turno para poder pasar. Esta variable también podría indicar el final de la ejecución si le pone un valor como -1. Turno también podría ser una variable de enumerado, aunque esto no se ha implementado.

Además, en caso de que un proceso no pudiese pasar directamente (porque no es su turno o el cruce se encuentra ocupado), tenemos que tener una manera de saber cuantos procesos se encuentran esperando y despertarlos. Para solucionar este problema podemos inspirarnos en la solución del problema clásico de lectores y escritores. En esta solución tenemos una variable compartida para contar el número de procesos de un tipo esperando y un semáforo binario que los despierta cuando es su momento de ser ejecutados. Esto es similar a las variables booleanas propuestas anteriormente. Para mayor comodidad y evitar código repetido en coche, que tiene dos direcciones, se ha representados los semáforos binarios de nuestro problema en un array. De esta manera, cada proceso tiene que despertar a su compañero y cuando se termina su turno, despiertan al siguiente.

También tenemos que tener en cuenta, que no todos los transeúntes de una dirección pueden pasar al mismo tiempo, pues el tamaño del cruce es limitado. Por lo que se tiene que seguir el número de transeúntes pasando y limitar de acuerdo al máximo. Es decir, si un transeúnte quiere pasar, normalmente despertaría a otro proceso antes de hacerlo,

pero no lo debería en caso de que el número de transeúntes en su misma dirección pasando esté al máximo. De la misma manera, cuando un transeúnte termine de pasar, deberá despertar a otro de su misma dirección si sigue siendo su turno o en caso de que no lo sea y él sea el último transeúnte pasando, despertar al del siguiente turno, pues el cruce solo se puede pasar una dirección a la vez. Si no es su turno, pero no es el último, no hará nada.

En conclusión, los recursos a compartir van a ser el turno, un array con el número de procesos esperando y un array con el número de procesos cruzando (un elemento en cada array por dirección), la exclusión mutua de estos elementos se asegurará con el uso de un semáforo binario "mutex". La sincronización se va a asegurar mediante un array de semáforos binarios (al igual que con los arrays anteriores un elemento por dirección), donde los procesos esperarán en el semáforo correspondiente a su turno, siendo despertados por el proceso anterior y despertando al siguiente turno cuando el suyo acabe.

Como en la implementación se ha impreso por pantalla, esta también es un recurso no compartido y también está gestionado por el semáforo mutex.

2.2 CÓDIGO

2.2.1 PSEUDOCÓDIGO

```
// La variable turno informa a qué grupo de le toca pasar.
// Siendo 0 calle norte-sur, 1 calle este-oeste y 3 peatones.
// Cuando turno se pone a -1 significa que la simulación ha terminado.
// NOTA: Turno podría ser enum.
turno:int;
mutex:semaphore;
semaforosTurnos: array[0..2] semaphore;
esperando, pasando:array[0..2] of int;

// Este proceso se encarga de actualizar la variable turno.
// Simula los semáforos de la carretera cambiando
process type semaforoCarretera()
begin
    // Estas líneas se hacen en el constructor en Java para que sea menos
    lioso
    wait(mutex);
    turno:= 0;
    signal(mutex);
    // Aquí se pone un número arbitrario de turnos que queremos que dure el
    programa
    for i:=0 to 100 do
    begin
        wait(mutex);
        turno := (turno+1) mod 3;
        signal(mutex);
```

```

        // La función de dormir de Java pero parámetro en segundos
        sleep(5);
    end;
    wait(mutex);
    turno := -1;
    for i:= 0 .. 2 do // Despertamos a todos los procesos esperando para que
salgan
        signal(semaforosTurnos[i])
    signal(mutex);
end;

process type coche(int calleInicial)
var
    turnoPasar:int;
begin
    turnoPasar:= calleInicial
    wait(mutex);
    while(turno != -1)
    begin
        /* Las condiciones son que no puede pasar si:
        1. no es su turno
        2. hay gente pasando del anterior
        3. hay demasiados pasando en este turno
        */
        if turno != turnoPasar || pasando[(turnoPasar-1) mod 3] != 0 ||
pasando[turnoPasar] >= MAX_PASAR_COCHES then
            begin
                esperando[turnoPasar]++;
                signal(mutex);
                wait(semaforosTurnos[turnoPasar]);
                esperando[turnoPasar]--;
            end;
            if turno == -1: // Si el turno es el final salir
                break;

            pasando[turnoPasar]++;

            // Liberamos si el cuace no está lleno
            if esperando[turnoPasar] != 0 and pasando[turnoPasar] <
MAX_PASAR_COCHES then
                signal(semaforosTurnos[turnoPasar]); // Cesión exclusión mutua
al siguiente
            else // Si está lleno liberamos el mutex
                signal(mutex);

            // pasar
            sleep(0.5);

            wait(mutex);
            pasando[turnoPasar]--;

            // Liberamos del mismo proceso si (todas ciertas):

```



```

// 1. es nuestro turno
// 2. hay otros procesos esperando
if turno == turnoPasar && esperando[turnoPasar] != 0 then
    signal(semaforosTurnos[turnoPasar]);
// Liberamos del siguiente si (todas ciertas);
// 1. no hay ninguno de nuestro turno pasando
// 2. no es nuestro turno
// 3. hay procesos del siguiente turno esperando
else if pasando[turnoPasar] == 0 and turnoPasar != turno and
esperando[turnoPasar+1] > 0 then
    signal(semaforoTurnos[turnoPasar + 1]);
else // Si ninguna de las anteriores entonces liberamos mutex
    signal(mutex);

    sleep(7);
    turnoPasar := (turnoPasar+1) mod 2;
    wait(mutex);
end;
signal(mutex);
end;

TURNO_PEATONES = 2: int;
SIGUIENTE_TURN0 = 0: int;
ANTERIOR_TURN0 = 1: int;
process type peaton()
begin
    wait(mutex);
    while(turno != -1)
    begin
        if turno != TURNO_PEATONES || pasando[ANTERIOR_TURN0] != 0 then
            begin
                esperando[TURNO_PEATONES]++;
                signal(mutex);
                wait(semaforosTurnos[TURNO_PEATONES]);
                esperando[TURNO_PEATONES]--;
            end;
            pasando[TURNO_PEATONES]++;
            if esperando[TURNO_PEATONES] > 0 and pasando[turnoPasar] <
MAX_PASAR_PEATONES then
                signal(semaforosTurnos[TURNO_PEATONES]);
            else
                signal(mutex);

            // pasar
            sleep(3);

            wait(mutex);
            pasando[TURNO_PEATONES]--;

            if turno == TURNO_PEATONES then
                signal(semaforosTurnos[TURNO_PEATONES]);

```

```

        else if pasando[TURNO_PEATONES] = 0 and turno != TURNO_PEATONES and
esperando[turno] > 0 then
            signal(semaforoTurnos[turno]);
        else
            signal(mutex);

            sleep(8);
            wait(mutex);
        end;
        signal(mutex);
    end;

main()
begin
    procesosCoches: array[0..100] de process; // De Process consumidor
    procesosPeatones: array[0..50] de process; // De Process consumidor
    solución: entero;
end
begin

    writeln("Comienzo de ejecución");

    // Inicialización de semáforos
    initial(semaforoEscritura, 1)
    initial(semaforoConsumidor, 0)
    for i = 0..len(semaforoSumador) do
        initial(semaforoSumador[i], 0)

    // Definimos consumidores,
    for i = 0 .. len(arrayEscritura)-1 do
        procesos[i] = consumidor(i, i*11, (i+1)*11-1)

    // lanzar procesos
    cobegin
    generador().launch(); // No inicializo porque no argumentos
    for i = 0 .. len(arrayEscritura)-1 do
        procesos[i].launch();
    sumador().launch(); // No inicializo porque no argumentos
    coend;

    writeln ("Procesos terminados");
end;

```

2.2.2 CÓDIGO JAVA

SEMÁFORO CARRETERA

```

package ejercicio2;

import java.util.concurrent.Semaphore;

```

```
/**
 * La Clase que se encarga principalmente de cambiar de turno, también contiene todas las variables
 compartadas
 */
public class SemaforoCarretera extends Thread {
    public static final int NUM_SEMAFOROS = 3;
    private static final int NUM_TURNOS = 3;
    private Semaphore mutex;
    private int turno;
    // Semáforos binarios que se activan cuando es el turno del indice correspondiente
    private Semaphore[] semaforosTurnos;
    // Número de procesos esperando que pertenecen al turno del indice correspondiente
    private int[] esperando;
    // Número de procesos pasando que pertenecen la turno del indice correspondiente
    private int[] pasando;

    /**
     * Constructor de la Clase, como todas las variables compartidas empiezan siempre en el mismo valor, no
 es necesario
     * tener ningún parámetro.
     */
    public SemaforoCarretera() {
        super();
        this.mutex = new Semaphore(1);
        this.turno = 0;
        this.semaforosTurnos = new Semaphore[NUM_SEMAFOROS];
        this.esperando = new int[NUM_SEMAFOROS];
        this.pasando = new int[NUM_SEMAFOROS];

        for (int i = 0; i < NUM_SEMAFOROS; i++) {
            this.semaforosTurnos[i] = new Semaphore(0);
            this.esperando[i] = 0;
            this.pasando[i] = 0;
        }
    }

    /**
     * Obtener la variable compartida mutex
     *
     * @return el mutex
     */
    public Semaphore getMutex() {
        return mutex;
    }

    /**
     * Obtener la variable compartida turno
     *

```

```
* @return el turno
*/
public int getTurno() {
    return turno;
}

/**
 * Obtener el array de semáforos semaforosTurno
 *
 * @return semaforosTurnos
 */
public Semaphore[] getSemaforosTurnos() {
    return semaforosTurnos;
}

/**
 * Obtener el array de transeúntes esperando
 *
 * @return esperando
 */
public int[] getEsperando() {
    return esperando;
}

/**
 * Obtener el array de transeúntes pasando
 *
 * @return
 */
public int[] getPasando() {
    return pasando;
}

/**
 * Código que se ejecuta al lanzar el proceso, su función es cambiar el turno.
 */
@Override
public void run() {
    // Se esperar un tiempo inicial para
    try {
        Thread.sleep(5000);
    } catch (InterruptedException e) {
        e.printStackTrace();
    }
    for (int i = 0; i < NUM_TURNOS; i++) {
        try {
            this.mutex.acquire(); // Se adquiere la exclusión mutua para editar la variable compartida
            turno

```

```

        // Se pasa al siguiente turno
        this.turno = (this.turno + 1) % 3;
        System.out.println("~Cambio de Turno nº " + (i + 1) + " turno actual " + this.turno);

        this.mutex.release(); // Libera exclusión mutua
        Thread.sleep(5000); // Espera a que termine el turno
    } catch (InterruptedException e) {
        e.printStackTrace();
    }
}
// Terminamos el programa
try {
    this.mutex.acquire();
    this.turno = -1; // Se cambia el turno a -1 para indicar el fin
    System.out.println("~Cambio de Turno a Fin " + this.turno);
    for (int i = 0; i < 3; i++) {
        if (semaforosTurnos[i].hasQueuedThreads()) {
            System.out.println("/ Liberando Parados " + i);
            // Se liberan todos los procesos esperando. Estos comprueban si se ha terminado el
programa antes
            // de realizar cualquier acción. Así que no debe haber ningún problema.
            semaforosTurnos[i].release(semaforosTurnos[i].getQueueLength());
        }
    }
    this.mutex.release();
} catch (Exception ex) {
    ex.printStackTrace();
}
}
}

```

COCHE

```

package ejercicio2;

/**
 * Clase que representa al proceso Coche que para por el cruce
 */
public class Coche extends Thread {
    private static final int DIRECCIONES = 2;
    private static final int TIEMPO_ESPERA = 7000;
    private static final int TIEMPO_CRUCE = 500;
    public final static int MAX_PASAR_COCHES = 4;

    private SemaforoCarretera s;
    private int calleInicial;
    private int id;

    /**

```

```

* Constructor del proceso
*
* @param semaforo   referencia al semaforo que cambiar turno y contiene las variables compartidas
* @param calleInicial la dirección que debe cruzar en un principio
* @param id         el id del proceso @class Coche
*/
public Coche(SemaforoCarretera semaforo, int calleInicial, int id) {
    super();
    this.s = semaforo;
    this.calleInicial = calleInicial;
    this.id = id;
}

/**
 * Método ejecutado por el proceso al ser lanzado
 */
@Override
public void run() {
    /* NOTE: por motivos de tiempo, se me olvido que esto no estaba comentado, no se ha podido
comentar
correctamente. Por favor, lea la @class Peaton que está comentada y es muy similar
*/
    int turnoPasar = this.calleInicial;

    try {
        s.getMutex().acquire();
    } catch (InterruptedException e) {
        // TODO Auto-generated catch block
        e.printStackTrace();
    }
    System.out.println("Comienzo ejecución coche:" + id);
    while (s.getTurno() != -1) {
        if (s.getTurno() != turnoPasar || s.getPasando()[turnoPasar] >= MAX_PASAR_COCHES
            || s.getPasando()[turnoAnterior(turnoPasar)] != 0) {
            s.getEsperando()[turnoPasar]++;
            s.getMutex().release();
            try {
                s.getSemaforosTurnos()[turnoPasar].acquire();
            } catch (InterruptedException e) {
                // TODO Auto-generated catch block
                e.printStackTrace();
            }

            s.getEsperando()[turnoPasar]--;
        }

        if (s.getTurno() == -1) {
            System.out.println("=Saliendo coche " + id);
            break;

```

```

    }

    s.getPasando()[turnoPasar]++;

    System.out.println(
        "*Pasando Coche " + id + " en dirección " + turnoPasar + " total " + s.getPasando()
[turnoPasar]);
    if (s.getEsperando()[turnoPasar] != 0 && s.getPasando()[turnoPasar] < MAX_PASAR_COCHES) {
        System.out.println("#Coche " + id + " hace un releaase." + s.getPasando()[turnoPasar]);
        s.getSemaforosTurnos()[turnoPasar].release();
    } else {
        System.out.println("%Coche " + id + " no hace nada." + s.getPasando()[turnoPasar]);
        s.getMutex().release();
    }
    // Pasar
    try {
        Thread.sleep(TIEMPO_CRUCE);
    } catch (InterruptedException e) {
        // TODO Auto-generated catch block
        e.printStackTrace();
    }
    // Fin Pasar
    try {
        s.getMutex().acquire();
    } catch (InterruptedException e) {
        // TODO Auto-generated catch block
        e.printStackTrace();
    }
    System.out.println("-Ha Pasado Coche " + id + " en dirección " + turnoPasar);
    s.getPasando()[turnoPasar]--;
    if (s.getTurno() == turnoPasar && s.getEsperando()[turnoPasar] != 0) {
        System.out.println("##Coche " + id + " libera tras pasar . " + s.getPasando()[turnoPasar] + " "
            + s.getSemaforosTurnos()[turnoPasar].getQueueLength());
        s.getSemaforosTurnos()[turnoPasar].release();
    } else if (s.getPasando()[turnoPasar] == 0 && turnoPasar != s.getTurno()
        && s.getEsperando()[turnoPasar + 1] > 0) {
        System.out.println("$Coche " + id + " libera siguiente Turno. " + s.getPasando()[turnoPasar]);
        s.getSemaforosTurnos()[turnoPasar + 1].release();
    } else {
        System.out.println("%Coche " + id + " no hace nada");
        s.getMutex().release();
    }
}

try {
    Thread.sleep(TIEMPO_ESPERA);
} catch (InterruptedException e) {
    // TODO Auto-generated catch block
    e.printStackTrace();
}

```

```

        // Cambiar de dirección
        turnoPasar = (turnoPasar + 1) % DIRECCIONES;
        try {
            s.getMutex().acquire();
        } catch (InterruptedException e) {
            // TODO Auto-generated catch block
            e.printStackTrace();
        }
//          System.out.println("Coche"+id +" vuelve a intentar cruzar en dirección
"+turnoPasar);
    }
    System.out.println("FIN coche " + id + " " + s.getMutex().hasQueuedThreads());
    s.getMutex().release();
}

/**
 * Método auxiliar que calcula en turno anterior al actual
 * @param turno turno actual
 * @return turno anterior
 */
private int turnoAnterior(int turno) {
    int anterior = (turno - 1) % 3;
    return (anterior == -1) ? 2 : anterior;
}
}

```

PEATÓN

```

package ejercicio2;

/**
 * Clase que representa a un peatón intentado pasar por el paso de cebra.
 */
public class Peaton extends Thread {
    public final static int TURNO_PEAONES = 2, ANTERIOR_TURNO = 1;
    private static final long TIEMPO_CRUCE = 3000;
    private static final long TIEMPO_ESPERA = 8000;
    private static final int MAX_PASAR_PEAONES = 10;
    private SemaforoCarretera s;
    private int id;

    /**
     * Constructor de la clase peaton
     *
     * @param s la clase que contiene las vairbles compartidas
     * @param id el id del proceso
     */
    public Peaton(SemaforoCarretera s, int id) {

```



```

    super();
    this.s = s;
    this.id = id;
}

/**
 * El método principal donde se ejecuta el código del peatón
 */
@Override
public void run() {

    try {
        s.getMutex().acquire();
    } catch (InterruptedException e) {
        // TODO Auto-generated catch block
        e.printStackTrace();
    }
    System.out.println("Comienzo ejecución peaton: " + id);
    while (s.getTurno() != -1) {
        /* Un peaton no puede pasar directamente si se cumple una de las siguiente
condiciones:
                1. No es su turno
                2. Ya están pasando el número máximo de Peatones
                3. Hay coches del turno anterior pasando
                */
        if (s.getTurno() != TURNO_PEATONES || s.getPasando()[TURNO_PEATONES] ==
MAX_PASAR_PEATONES
            || s.getPasando()[ANTERIOR_TURNOS] != 0) {
            // En caso de no pasar, se añade a esperando
            s.getEsperando()[TURNO_PEATONES]++;
            s.getMutex().release(); // Se libera el mutex
            try {
                s.getSemaforosTurnos()[TURNO_PEATONES].acquire(); // Aquí se espera
            } catch (InterruptedException e) {
                e.printStackTrace();
            }

            // Una vez liberado se reduce el número de peatones esperando
            s.getEsperando()[TURNO_PEATONES]--;
        }
        // Si se ha terminado la ejecución se puede salir del bucle
        if (s.getTurno() == -1) {
            System.out.println("=Saliendo peaton " + id);
            break;
        }
        // Como está pasando se aumenta el número de peatones pasando
        s.getPasando()[TURNO_PEATONES]++;

        System.out.println("*Pasando peaton:" + id);
    }
}

```

```

        // Si hay más peatones esperando y no se ha llegado todavía al máximo, se liberan más
peatones, despertar
        // encadenado
        if (s.getEsperando()[TURNO_PEATONES] != 0 && s.getPasando()[TURNO_PEATONES] <
MAX_PASAR_PEATONES) {
            System.out.println("#Peaton " + id + " hace un release." + s.getPasando()[TURNO_PEATONES]);
            // Se cede la exclusión mutua al siguiente proceso, por lo que no se tiene que liberar y no se
ha tenido
            // que pedir.
            s.getSemaforosTurnos()[TURNO_PEATONES].release();
        } else {
            // Sino se puede despertar ningún otro proceso se libera el mutex.
            System.out.println("%Peaton " + id + " no hace nada." + s.getPasando()[TURNO_PEATONES]);
            s.getMutex().release();
        }
        // Pasar
        try {
            Thread.sleep(TIEMPO_CRUCE);
        } catch (InterruptedException e) {
            e.printStackTrace();
        }
        // Fin Pasar
        try {
            // Obtenemos otra vez la exclusión mutua para poder realizar las comprobaciones y actualizar
el
            // número de transeuntes pasando.
            s.getMutex().acquire();
        } catch (InterruptedException e) {
            e.printStackTrace();
        }
        System.out.println("-Ha pasado peaton: " + id);
        // Se reduce el número de transeuntes pasando
        s.getPasando()[TURNO_PEATONES]--;
        // Si seguimos en el mismo turno, se puede liberar a un @class Peaton esperando
        if (s.getTurno() == TURNO_PEATONES) {
            System.out.println("## Peaton " + id + " despierta siguiente");
            // Cedemos la exclusión mutua por lo que no tenemos que liberar el mutex
            s.getSemaforosTurnos()[TURNO_PEATONES].release();
            // Si no quedan peatones pasando y ya ha terminado nuestro turno despertamos un proceso
del siguiente turno
        } else if (s.getPasando()[TURNO_PEATONES] == 0 && TURNO_PEATONES != s.getTurno()) {
            // Esta acción solo debe realizarse por el último peatón pasando
            System.out.println("$Peaton " + id + " libera siguiente Turno. " + s.getPasando()
[TURNO_PEATONES]);
            s.getSemaforosTurnos()[0].release(); // Se cede la exclusión mutua al proceso despertado
        } else {
            // Como no hemos podido ceder la exclusión mutua, la liberamos
            System.out.println("%Peaton " + id + " no hace nada");
            s.getMutex().release();

```

```

    }
    // Se espera un tiempo antes de volver a pasar
    try {
        Thread.sleep(TIEMPO_ESPERA);
    } catch (InterruptedException e) {
        e.printStackTrace();
    }
    // Se necesita la exclusión mutua para poder realizar las comprobaciones del principio del bucle
    try {
        s.getMutex().acquire();
    } catch (InterruptedException e) {
        e.printStackTrace();
    }
    System.out.println("Peaton " + id + " vuelve a intentar cruzar.");
}
System.out.println("FIN peaton " + id);
s.getMutex().release(); // Liberamos la exclusión mutua para no provocar un deadlock.
}
}

```

MAIN

```

package ejercicio2;

/**
 * Clase donde de encuentra el main del ejercicio
 */
public class Ejercicio2 {

    /**
     * El problema
     * @param args no se utiliza
     */
    public static void main(String[] args) {
        SemaforoCarretera semaforo = new SemaforoCarretera(); // Semáforo que coordina
        Coche[] procesosCoches = new Coche[100]; // Los proceso que simulan coches
        Peaton[] procesosPeatones = new Peaton[50]; // Los procesos que simular peatones

        System.out.println("Contruyendo procesos");
        // Los primeros cincuenta coches empiezan en la dirección Norte-Sur (0)
        for (int i = 0; i < 50; i++)
            procesosCoches[i] = new Coche(semaforo, 0, i);

        // Los restantes empiezan en la dirección Este-Oeste (1)
        for (int i = 50; i < 100; i++)
            procesosCoches[i] = new Coche(semaforo, 1, i);
    }
}

```

```
// Definición de los peatones que pasan por el paso de cebra
for (int i = 0; i < 50; i++)
    procesosPeatones[i] = new Peaton(semaforo, i);

System.out.println("Comenzando Ejecución");

// Lanzamos procesos
semaforo.start();
for (int i = 0; i < procesosCoches.length; i++)
    procesosCoches[i].start();

for (int i = 0; i < procesosPeatones.length; i++)
    procesosPeatones[i].start();

// Esperamos que terminen
try {
    semaforo.join();
    for (int i = 0; i < procesosCoches.length; i++)
        procesosCoches[i].join();

    for (int i = 0; i < procesosPeatones.length; i++)
        procesosPeatones[i].join();
} catch (Exception e) {
    e.printStackTrace();
}
System.out.println("\n\nFin de la ejecución");
}
```

2.3 CUESTIONES

2.3.1 CUESTIÓN A

¿Qué acciones pueden realizar simultáneamente los hilos?

Un proceso de transeúnte (de tipo coche o peatón) se puede dividir en cuatro partes según su comportamiento: antes de pasar, pasando, después de pasar y esperando siguiente paso. La primera y la tercera parte consisten de una serie de comprobaciones de las variables compartidas que requieren tener la exclusión mutua (salvo en la parte de la primera donde se espera en *semaforosTurnos[turnoPasar]*) y se separan de la anterior y siguiente parte por la petición y liberación del mutex, respectivamente. Las otras dos consisten en su mayoría de un comando *sleep* que simula el transeúnte pasando por el cruce o haciendo cualquier otra cosa en la parte de esperando siguiente paso (en esta parte también se cambia la dirección en el caso de los coches). Es por esto que estas dos

partes se pueden ejecutar simultáneamente entre sí o consigo mismas, en tantos procesos como se pueda.

De la misma manera, casi todo el código del proceso *semaforoCarretera* requiere tener la exclusión mutua, siendo las únicas partes que no lo hacen y que por lo tanto pueden ejecutarse al mismo tiempo que el resto de procesos las de *sleep* y actualización del contador del bucle *for*.

2.3.2 CUESTIÓN B

Explica el papel de los semáforos que has usado para resolver el problema.

El primer semáforo es el mutex, es un semáforo binario que se encarga de asegurar la exclusión mutua de las variables compartidas.

Los otros tres son semáforos binarios que se encuentran en un array (*semaforosTurno*) y sirven para la sincronización de los procesos, cada semáforo representa una dirección o el semáforo que se encontraría en esa dirección en la vida real (de ahí que sean binario, rojo igual a cero y verde igual a 1). Como el cruce solo puede cruzado en una dirección a la vez, solo puede haber un semáforo “activo” a la vez, es decir, un semáforo que se puede poner a 1 a la vez. El comportamiento es parecido al paso de un testigo, cuando el turno cambia, el semáforo le pasa el testigo al siguiente del array. Para asegurarnos que de esto ocurra, cada semáforo despertará al siguiente cuando termine su turno y el último despertará al primero, sino se provocaría un deadlock. Así se puede hacer que los turnos ocurran de manera secuencial: primero norte-sur, a continuación este-oeste, finalmente peatones y vuelta a empezar (aunque cualquier combinación de direcciones sería correcta siempre que ocurran siempre igual, esta es la que se simula en esta resolución del problema).

2.3.3 CUESTIÓN C

¿Puede haber varios vehículos cruzando de Norte a Sur y de Este a Oeste simultáneamente? Justifica tu respuesta.

No, debido al comportamiento de los semáforos utilizados para controlar la sincronización de procesos, solo se puede cruzar una dirección a la vez. Lo que significa que solo puede haber proceso cruzando de norte a sur o de este a oeste, pero no a la vez.

3 EJERCICIO 3

3.1 RECURSOS NO COMPARTIBLES Y SINCRONIZACIÓN

En este problema podemos identificar que se utilizan una serie de máquinas y mesas. Como estas tienen que ser utilizadas por varios procesos clientes, podemos asumir que estos se tratan de recursos no compartidos. Ambos se gestionarán dentro de un monitor.

Para las máquinas, tenemos un subproblema similar al del problema de las impresoras visto en teoría. Con tres máquinas distintas y una cola común. En el monitor tendremos una cola, un array de booleanos cada uno simbolizando una máquina y un contador con el número de máquinas libres. Cuando no halla ninguna máquina libre, el proceso se meterá a la cola, sino, se le asignará la primera máquina libre. Al liberar, el proceso pasará la máquina libre, esta se marcará como tal en el monitor y se despertará al siguiente proceso, antes de terminar se deberá devolver las colas de las mesas al proceso cliente, para que este pueda seleccionar una e imprimirlas por pantalla.

Para las mesas, como cada mesa tiene su propia cola, estas funcionan de manera similar a un monitor para la exclusión mutua. Las dos diferencias con un monitor para la exclusión mutua serían: que el id de la mesa a la que se quiere acceder debería ser especificado por al invocar los procesos de petición y liberación y que las variables de tal deberían estar en un array con el que se accedería con el id especificado; y que se tiene que llevar la cuenta de las cantidades de clientes esperando en cada cola para que los clientes que todavía no han elegido mesa puedan coger la cola con menor tiempo de espera como se especifica en el problema. Por lo demás, tendrían la misma estructura que un monitor de exclusión mutua visto en teoría.

La única condición de sincronización que se puede ver es que los procesos clientes deben primero acceder a una máquina y después a una mesa. Sin embargo, esto se determinará en el código del propio cliente y no se gestiona en el monitor.

Finalmente, decir que como el problema requiere que se imprima por pantalla, esta también será un recurso no compartido. Para asegurar la exclusión mutua se utilizará un monitor separado igual al monitor *semáforo_binario* visto en la teoría.

En resumen, los recursos no compartidos son la máquinas y las mesas que se gestionarán con un monitor, donde las máquinas tendrán una cola compartida para todas y las mesas una cola por mesa. En otro monitor, se asegurará la exclusión mutua de la pantalla.

3.2 CÓDIGO

3.2.1 PSEUDOCÓDIGO

Monitor banco:

```
export irAMáquina, liberarMáquina, esperaMesa, liberarMesa;
var
    //// Para las máquinas
    colaMaquina: Condition; // Cola común para todas las máquina
    maquinasLibres: array[0..2] de boolean; // Máquinas, si están a true están
libres
    maquinas: int; // Número de máquinas disponibles
    //// Para las mesas
    colasMesas: array[0..3] de Condition; // Colas individuales de las mesas
    // El número de personas esperando en la cola de mesa, si llega a cero es
porque la mesa está libre
    esperandoMesa: array[0..3] de int;
    mesasLibres: array[0..3] de boolean; // Indican que mesas están libres y
cuales no, empiezan todas a true
begin

    // El cliente intenta coger una máquina. Si no hay libre, espera.
    procedure irAMáquina():
    var máquina: int;
    begin
        // El cliente comprueba si hay alguien en la cola
        // o todas las máquina están ocupadas. En caso de estarlo,
        // se espera
        if maquinas == 0 then
            delay(colaMáquina);
        id = 0;
        while not(maquinasLibres[id]) do
            i += 1;
        maquinasLibres[id] = false;
        maquinas --;

        return id; // Devolvemos la máquina libre al cliente.
    end;

    // El cliente libera una máquina cuando termina de usarala.
    procedure liberarMáquina(int máquinaUsada):
    begin
        maquinasLibres[máquinaUsada] = true; // Libera la máquina
        maquinas++;
        resume(colaMáquina); // Se reanuda la cola de las máquina

        return copy(esperandoEnMáquina); // Le pasamos el estado actual de
las mesas para que no
    end;
```

```

    // Se espera en la cola de la mesa
    procedure esperarMesa(int cola)
    begin
        // Como en Java se puede liberar la cola en orden con el atributo
        fairness de ReentrantLock
        // no necesitamos asegurarlo de ninguna otra manera.
        if not mesasLibres[cola] then
            begin
                esperandoMesa[cola]++;
                delay(colasMesas[cola]);
                // El "uso de la Mesa" (el sleep) se realiza fuera para evitar
                bloquear el monitor
            end else
                mesasLibres[cola] = false;
            end;
        end;

    // Se despierta al siguiente proceso de la colas de mesa
    procedure liberarMesa(int cola):
    begin
        if esperandoMesa[cola] > 0 then
            begin
                esperandoMesa[cola]--;
                resume(colasMesas[cola]);
            end else
                mesasLibres[cola] = true;
            end;
        end;
    end;

// Se implementa un semáforo binario estándar para el uso de la pantalla
Monitor Pantalla;
export esperaPantalla, liberaPantalla;
var
    colaPantalla: Condition;
    pantallaLibre: boolean;
begin
    procedure esperaPantalla()
    begin
        if pantallaLibre
            begin
                delay(colasPantalla);
            end else
                begin
                    pantallaLibre=false;
                end;
        end;
    end;

    procedure liberarPantalla()
    begin
        if not empty(colasPantalla)

```



```

        begin
            resume(colaPantalla);
        end else
            pantallaLibre = true;
        end;
    end;
end;

process type Cliente(banco: Monitor Banco, pantall: Monitor Pantalla):
begin
    var x, y: int;
    var máquinaAsignada : int;
    var colaMesa : int;
    var personasEnColaMesas: array[0..3] de int;
end
begin
    // Generar Números Aleatorios X e Y
    x = rand();
    y = rand();

    // Utiliza la máquina
    máquinaAsignada = banco.irAMáquina();
    sleep(x); // El tiempo que está utilizando Máquina
    // Liberamos la máquina
    personasEnColaMesas = banco.liberarMáquina(máquinaUtilizada); // Este
    proceso también devuelve los tiempos de espera

    colaMesa = menorColaDeMesa(personasEnColaMesas); // Selecciona la cola con
    menos personas

    // Imprime el mensaje
    pantalla.esperaPantalla(); // Espera que le den la exclusión mutua
    writeln(formarMensaje(x,y,máquinaAsignada,personasColaMesa,colaMesa)); //
Escribe
    pantalla.liberarPantalla(); // Libera la pantalla

    // Usar la mesa
    banco.esperarEnCola(colaMesa); // Espera la exclusión mutua
    sleep(y); // Simula ser atendido en la mesa
    banco.liberarCola(colaMesa); // Liberar la mesa
end;

// Función auxiliar que devuelve el índice de la cola de mesas con menor número
de personas esperando
int function menorColaDeMesa(array de int:colasMesas):
var
    indiceDeMenor:int ; // El índice de la cola con menos personas esperando
begin
    // Se supone que la menor mesa es la primera y se va comprobando con las
    demás
    indiceDeMenor = 0
    for i:= 1..colasMesas.length - 1 do:

```

```

begin
    // Se comprueba si la cola de indice i es menor que la actual
    if esperandoMesa[indiceDeMenor] > esperandoMesa[i]
    begin
        // De ser menor i se convierte en el nuevo menor
        indiceDeMenor = i;
    end;
end;

return indiceDeMenor; // Se devuelve el indice de la cola que menos
personas tiene
end;

main()
begin
var
    banco: Monitor Banco;
    pantall: Monitor Pantalla;
    clientes: array[0..49] de Cliente;
end
begin
    // Inicializar variables
    banco = new Monitor Banco();
    pantalla = new Monitor Pantalla();

    for i := 0 .. 49 do
    begin
        cliente[i] = new Cliente(banco, pantalla);
    end;

    // Lanzar procesos
    cobegin
        banco;
        pantalla;
        for i := 0 .. 49 do
        begin
            cliente[i];
        end;
    coend;

end;

```

3.2.2 CÓDIGO JAVA

Nota: la asignación de las colas de las mesas se ha realizado en el monitor Banco en vez de en el Cliente como se comenta en el enunciado, porque debido a la implementación de Java, los clientes tendían a acumularse en una cola hasta que se actualizaba. Esto ocurría con cinco o seis procesos a la vez, quedando la cola de la primera mesa llena y el resto vacías.

BANCO

```
package ejercicio3;

import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;
import java.util.concurrent.locks.Condition;

/**
 * Clase principal del ejercicio 3. Se encarga de coordinar el uso de las máquinas y las mesas como recursos
 * no
 * compartibles
 */
public class Banco extends Thread {
    /**
     * Constante que contiene la cantidad de Máquina presentes
     */
    private final static int N_MAQUINAS = 3;
    /**
     * Constante que contiene la cantidad de mesas existentes
     */
    private final static int N_MESAS = 4;
    /**
     * Cerrojo que asegura la ejecución de los procesos en exclusión mutua
     */
    ReentrantLock l;
    ///// Para las máquinas
    /**
     * Cola de las máquinas
     */
    Condition colaMaquina;
    /**
     * Array de booleanos, cuando un elemento se encuentra a true quiere indicar que la máquina del id igual
    al indice
     * se encuentra libre.
     */
    boolean[] maquinasLibres;
    /**
     * Entero que indica el número de máquinas libres en el momento
     */
    int maquinas;
    // Para las mesas
    /**
     * Colas de las mesas, cada mesa tiene su propia cola
     */
    final Condition[] colasMesas;
    /**
     * Número de personas esperando en la cola de mismo índice
     */
    int[] esperandoMesa;
```

```
/**
 * Indica si la mesa relacionada con la cola del mismo índice se encuentra libre
 */
boolean[] mesasLibres;

/**
 * Constructor del Monitor Banco
 */
public Banco() {
    this.l = new ReentrantLock(true);
    this.colaMaquina = l.newCondition();
    this.maquinasLibres = new boolean[N_MAQUINAS];
    this.maquinas = N_MAQUINAS;
    for (int i = 0; i < N_MAQUINAS; i++)
        maquinasLibres[i] = true;

    this.colasMesas = new Condition[N_MESAS];
    this.esperandoMesa = new int[N_MESAS];
    this.mesasLibres = new boolean[N_MESAS];

    for (int i = 0; i < N_MESAS; i++) {
        this.colasMesas[i] = l.newCondition();
        this.esperandoMesa[i] = 0;
        this.mesasLibres[i] = true;
    }
}

/**
 * Método para solicitar la exclusión mutua de una máquina
 *
 * @return el id de la máquina a utilizar
 */
public int irAMaquina() {
    int id = 0;
    l.lock();
    try {
        while (maquinas == 0)
            colaMaquina.await();

        while (!maquinasLibres[id])
            id++;
        maquinasLibres[id] = false;
        maquinas--;
    } catch (Exception ex) {
        ex.printStackTrace();
    } finally {
        l.unlock();
    }
    return id;
}
```

```
}

/**
 * Método para liberar la exclusión mutua de la máquina utilizada
 *
 * @param id el id de la máquina que ha sido utilizada
 */
public void liberarMaquina(int id) {
    int[] copiaEsperandoMesa;
    l.lock();
    try {
        maquinasLibres[id] = true;
        maquinas++;
        colaMaquina.signal();
    } catch (Exception exception) {
        exception.printStackTrace();
    } finally {
        l.unlock();
    }
}

/**
 * Método para pedir cola de mesa, también "reserva" sitio en la cola. Se realiza en banco en vez de en
cliente,
 * porque si se hace en cliente se tienden a apilar todos en una sola. Sin embargo, al ejecutarse en Banco,
como
 * tiene acceso directo al array de seguimiento de tiempos de colas, se ejecuta correctamente.
 *
 * @return un objeto que contiene la cola asignada y el estado de los tiempos en el momento de
asignarla.
 */
public Mensaje solicitudAdelantadaMesa() {
    l.lock();
    int mejorCola;
    int[] copiaColas;
    try {
        mejorCola = menorColaDeMesa(esperandoMesa);
        copiaColas = esperandoMesa.clone();
        esperandoMesa[mejorCola]++;
    } finally {
        l.unlock();
    }
    return new Mensaje(copiaColas, mejorCola);
}

/**
 * Método para solicitar la exclusión mutua de una mesa en concreto
 *
 * @param id el id de la mesa que se quiere utilizar
 */
```

```
*/
public void esperarMesa(int id) {
    l.lock();
    try {
        if (!mesasLibres[id]) {
            colasMesas[id].await();
        } else {
            esperandoMesa[id]--;
            mesasLibres[id] = false;
        }
    } catch (Exception ex) {
        ex.printStackTrace();
    } finally {
        l.unlock();
    }
}

/**
 * Método para liberar la exclusión mutua de una mesa
 *
 * @param id el id de la mesa de la que se quiere liberar
 */
public void liberarMesa(int id) {
    l.lock();
    try {
        if (esperandoMesa[id] > 0) {
            esperandoMesa[id]--;
            colasMesas[id].signal();
        } else {
            mesasLibres[id] = true;
        }
    } catch (Exception ex) {
        ex.printStackTrace();
    } finally {
        l.unlock();
    }
}

/**
 * Función auxiliar para calcular cuál es la cola con el menor número de personas.
 *
 * @param personasEnColaMesas Array de colas, los valores son el número de personas esperando
 * @return El índice de la cola con menor número de personas esperando
 */
private int menorColaDeMesa(int[] personasEnColaMesas) {
    // El índice de la cola con menor personas esperando
    int indiceMenor = 0; // Suponemos que el primero es el menor y comprobamos a partir de ahí
    for (int i = 1; i < personasEnColaMesas.length; i++)
```

```
        // Se comprueba si la mesa de indice i es menor que la actual menor
        if (personasEnColaMesas[indiceMenor] > personasEnColaMesas[i])
            // En caso de que lo sea, esta se convierte en la nueva menor
            indiceMenor = i;

        // Devolvemos cual es el menor
        return indiceMenor;
    }
}
```

CLIENTE

```
package ejercicio3;

/**
 * Clase cliente que simula un cliente en un banco para el ejercicio 3
 */
public class Cliente extends Thread {
    /**
     * Id del proceso
     */
    private int id;
    /**
     * Tiempo de espera en máquina
     */
    private int x;
    /**
     * Tiempo de espera en Mesa
     */
    private int y;
    /**
     * Máquina que se le ha asignado
     */
    private int maquinaAsignada;
    /**
     * Id de la mesa utilizada
     */
    private int colaMesa;
    /**
     * Copia del estado de las colas a la hora de elegirla mejor
     */
    private int[] personasEnColaMesas;
    /**
     * Puntero al monitor Banco que controla la
     */
    private Banco banco;
    /**
     * Puntero al monitor Pantalla que controla la exclusión mutua de la pantalla
     */
}
```

```

*/
private Pantalla pantalla;

/** Constructor de la clase Clinete, requiere del id y los punteros a los monitores usado
*/
public Cliente(int id, Banco banco, Pantalla pantalla) {
    this.id = id;
    this.banco = banco;
    this.pantalla = pantalla;
    this.x = (int) (Math.random() * 10000) + 1;
    this.y = (int) (Math.random() * 20000) + 1;
}

/**
 * Método que se ejecuta en concurrencia
 */
@Override
public void run() {
    super.run();

    // Utilizar la máquina
    maquinaAsignada = banco.irAMaquina(); // Pedir una máquina
    try {
        // Simular uso
        Thread.sleep(x);
    } catch (InterruptedException e) {
        throw new RuntimeException(e);
    }
    // Liberar máquina y obtener tiempos colas
    banco.liberarMaquina(maquinaAsignada);

    // Obtener la cola con menor tiempo de espera
    // colaMesa = menorColaDeMesa(personasEnColaMesas);
    Mensaje msj = banco.solicitudAdelantadaMesa();
    personasEnColaMesas = msj.getColas();
    colaMesa = msj.getColaAsignada();

    pantalla.esperarPantalla();
    System.out.println("-----" +
        "\nCliente " + id + " ha solicitado su servicio en la máquina: " + maquinaAsignada +
        "\nTiempo en solicitar el servicio: " + x +
        "\nSerá atendido en la mesa: " + colaMesa +
        "\nTiempo en la mesa = " + y +
        "\nTiempo de espera en la mesa1 = " + personasEnColaMesas[0] + ", mesa2 = " +
personasEnColaMesas[1] +
        ", mesa3 = " + personasEnColaMesas[2] + ", mesa4 = " + personasEnColaMesas[3] +
        "\n-----");
    pantalla.liberarPantalla();
}

```



```
    banco.esperarResultado(colaMesa);  
    try {  
        // Simular uso  
        Thread.sleep(y);  
    } catch (InterruptedException e) {  
        throw new RuntimeException(e);  
    }  
    banco.liberarResultado(colaMesa);  
}  
}
```

PANTALLA

```
package ejercicio3;  
  
import java.util.concurrent.locks.Condition;  
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;  
  
/**  
 * Clase monitor para controlar la exclusión mutua de la pantalla  
 */  
public class Pantalla extends Thread {  
    /**  
     * Cerrojo del monitor  
     */  
    private final ReentrantLock l;  
    /**  
     * Cola asociada a la pantalla  
     */  
    private final Condition pantalla;  
    /**  
     * Variable que indica si la pantalla se encuentra libre o no  
     */  
    private boolean pantallaLibre;  
    /**  
     * Indica el número de procesos esperando la exclusión mutua. Se utiliza por la falta de la función empty,  
se podría  
     * utilizar l.hasQueuedThreads(), pero no es correcto.  
     */  
    private int esperando;  
  
    /**  
     * Constructor de la clase  
     */  
    public Pantalla() {
```

```
this.l = new ReentrantLock(true);
this.pantalla = l.newCondition();
this.pantallaLibre = true;
this.esperando = 0;
}

/**
 * Pedir la exclusión mutua del recurso no compartible Pantalla
 */
public void esperarPantalla() {
    l.lock();
    try {
        if (!pantallaLibre) {
            esperando++;
            pantalla.await();
        } else {
            pantallaLibre = false;
        }
    } catch (Exception ex) {
        ex.printStackTrace();
    } finally {
        l.unlock();
    }
}

/**
 * Liberar la exclusión mutua del recurso no compartible Pantalla
 */
public void liberarPantalla() {
    l.lock();
    try {
        if (esperando > 0) {
            esperando--;
            pantalla.signal();
        } else {
            pantallaLibre = true;
        }
    } catch (Exception ex) {
        ex.printStackTrace();
    } finally {
        l.unlock();
    }
}
}
```

MENSAJE

```
package ejercicio3;

/**
 * Clase que se utiliza en vez de un struct, para pasar dos parámetros por un return. Únicamente para pasar
 * info.
 */
public class Mensaje {
    /**
     * Copia del estado de las colas en el momento de asignar la mejor
     */
    private final int[] colas;
    /**
     * Cola asignada
     */
    private final int colaAsignada;

    /**
     * Constructor
     * @param colas las colas
     * @param colaAsignada la cola asignada
     */
    public Mensaje(int[] colas, int colaAsignada) {
        this.colas = colas.clone();
        this.colaAsignada = colaAsignada;
    }

    public int[] getColas() {
        return colas;
    }

    public int getColaAsignada() {
        return colaAsignada;
    }
}
```

MAIN

```
package ejercicio3;

/**
 * Clase donde se contiene el método main del problema
 */
public class Ejercicio3 {
    /**
```

```
* El problema  
* @param args mete lo que quieras que no voy a coger nada  
*/  
public static void main(String[] args) {  
    Banco banco = new Banco();  
    Pantalla pantalla = new Pantalla();  
    Cliente[] clientes = new Cliente[50];  
  
    for (int i = 0; i < clientes.length; i++)  
        clientes[i] = new Cliente(i, banco, pantalla);  
  
    System.out.println("Inicio de la ejecución\n\n");  
    banco.start();  
    pantalla.start();  
  
    for (Cliente cliente : clientes) cliente.start();  
  
    try {  
        for (Cliente cliente : clientes) cliente.join();  
    } catch (Exception ex) {  
        ex.printStackTrace();  
    }  
  
    System.out.println("\n\nFin de la ejecución");  
}
```

3.3 CUESTIONES

3.3.1 CUESTIÓN A

Indica si la acción de ser atendido en las mesas es concurrente o en exclusión mutua justificando la respuesta.

La acción de ser atendido en una mesa se ejecuta en exclusión mutua con todos los clientes que quieren acceder a la misma mesa pero de manera concurrente con las otras mesas. La acción en si misma es la sección crítica, siendo la anterior, *esperarCola*, el protocolo de entrada y la posterior, *liberarCola*, el protocolo de salida. Sin embargo, como cada mesa es independiente la una de la otra, se ejecutan concurrentemente entre sí.

3.3.2 CUESTIÓN B

¿Qué tipo de monitor Java has usado?. Justifica la respuesta.

Se ha utilizado un monitor con `ReentrantLock` y `Condition` porque se necesitan cinco colas distintas dentro de un solo monitor, una para las máquinas y cuatro para las mesas (una por mesa), cosa que no posible utilizando `synchronized`.

3.3.3 CUESTIÓN C

En el monitor diseñado, ¿has usado `notify/signal` o `notifyAll/signalAll`? Justifica la respuesta.

Se ha utilizado solo `signal` y no `signalAll` porque el monitor se utiliza para proteger la exclusión mutua de una serie de recursos no compartibles que se liberan y ocupan de uno en uno. Cuando se libera, por ejemplo una máquina, solo es necesario que el siguiente cliente en la cola se notifique para que ocupe la que se acaba de liberar, todos los procesos ocupan un solo recurso no compartible y todos liberan un solo recurso no compartido, por lo que, al liberarlo, no es necesario despertar mas que el siguiente que quiera ocuparlo.

3.3.4 CUESTIÓN D

¿Cómo se ha resuelto la exclusión mutua de la pantalla en este problema?

Se ha creado un monitor aparte de exclusión mutua. El permiso es dado en el propio monitor, así como la gestión de las colas. Mientras que la impresión se realiza en el propio cliente.

4 EJERCICIO 4

4.1 RECURSOS NO COMPARTIBLES Y SECCIONES CRÍTICAS

Los recursos no compartibles en este algoritmo son las cajas A y B y las pantalla. Los dos primeros lo hacen con buzones centralizados en el controlador, mientras que la pantalla se hace a través de paso de testigo.

En las cajas tenemos primero una simulación de una cola inicial de solicitud de caja donde se le asigna un tiempo de espera y una caja según este tiempo de espera al proceso `Persona`. En el pseudocódigo esto se consigue teniendo un buzón centralizado de solicitudes donde las `Personas` envían sus buzones donde esperan respuesta, de esta manera el controlador puede ir asignando y enviando los resultados a los buzones respuesta recibidos a través del buzón de solicitudes centralizado. De la misma manera se utilizan los buzones de solicitud y liberación de caja. En el de solicitud de caja que solo se lee si la variable booleana de caja dice que esta se encuentra libre, se le da el estado ocupado a la caja, dándole así la exclusión mutua al proceso `Persona` que envió el buzón de respuesta. Por el contrario, en el buzón liberar solo se lee cuando la caja

correspondiente se encuentra ocupada y solo le puede enviar mensajes el proceso Persona que actualmente tiene la exclusión mutua.

Cuando los procesos Persona tienen la exclusión mutua pueden ejecutar la sección crítica que se encuentra entre las llamadas de abrir caja y liberar caja que garantizan la exclusión mutua. Como se trata de una simulación solo se duerme el proceso en estas.

El recurso no compartible pantalla asegura la exclusión mutua mediante paso de testigos. El proceso main envía el primer mensaje. Desde entonces, los procesos Persona solo tiene que ejecutar la sección crítica entre las llamadas de recibir mensaje y enviar otro para pasar el testigo al siguiente proceso.

4.2 CÓDIGO

4.2.1 PSEUDOCÓDIGO

```
process Controlador(procesosRestantes: int, /** todos los buzones de recibir **/
)
var
    /******* Buzones de recibir *****/
    solicitudCaja: mailbox of mailbox of int;
    // Recibe las solicitudes de los procesos persona que
    // quieren ser asignados a una caja.

    buzónTerminar: mailbox of mailbox of string;
    // Recibe mensajes de los procesos que terminan. Va asociado a la variable
    // procesosRestantes, cada vez que recibe uno, esta se decrementa. Cuando
    // Llegue a cero el proceso controlador debe terminar.

    // Los siguientes buzones son para el control de la exclusión mutua
    // Sin embargo la exclusión mutua de la pantalla se controla con un buzón
    // de testigo descentralizado.

    abrirCajaA: mailbox of mailbox of string;
    // Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la
    // exclusión mutua de la caja A

    liberarCajaA: mailbox of mailbox of string;
    // Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mutua de la
    // caja A para liberarla.

    abrirCajaB: mailbox of mailbox of string;
    // Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la
    // exclusión mutua de la caja B.

    liberarCajaB: mailbox of mailbox of string;
    // Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mutua de la
    // caja B para liberarla.
```

```

/***** Entero *****/
procesosRestantes: int;
// Lleva la cuenta de los procesos que quedan ejecutando.
// Cuando llega a cero se termina el proceso Controlador.

/***** Booleanos *****/
cajaALibre: bool;
// Variable para el seguimiento de la exclusión mútua de la Caja A.

cajaBLibre: bool;
// Variable para el seguimiento de la exclusión mútua de la Caja B.

escrituraLibre: bool;
// Variable para el seguimiento de la exclusión mútua de la pantalla.
begin

    cajaALibre = true;
    cajaBLibre = true;
    escrituraLibre = true;

    repeat
        Select
            receive(solicitudCaja, buzónRespuesta);
            // Genera un número entre 1 y 10 que representa el
            tiempo (en Segundos) a estar en caja
            tiempoEspera = generarTiempoEspera();
            // Si el tiempo es mayor o igual al mínimo requerido
            para la caja A
                // se le asigna esta de lo contrario será la B.
                if (tiempoEspera >= TIEMPO_MIN_CAJA_A)
                    // Se envía una respuesta que contiene el tiempo
                    de espera y la caja asignada
                    send(buzónRespuesta, crearMensaje(tiempoEspera,
                    cajaA));
                else
                    send(buzónRespuesta, crearMensaje(tiempoEspera,
                    cajaB));
            or
            when(cajaALibre) =>
                receive(abrirCajaA, buzónRespuesta);
                cajaALibre = false;
                send(buzónRespuesta, "ok");
            or
            when(!cajaALibre) =>
                receive(liberarCajaA, buzónRespuesta);
                cajaALibre = true;
                // No es necesario notificar la liberación
            or
            when(cajaBLibre) =>
                receive(abrirCajaB, buzónRespuesta);
                cajaBLibre = false;
                send(buzónRespuesta, "ok");

```

```

        or
        when(!cajaBLibre) =>
            receive liberarCajaB, buzónRespuesta);
            cajaBLibre = true;
            // No es necesario notificar la liberación
        or
            receive(buzónTerminar, msj);
            procesosRestantes--;
    end;
until procesosRestantes == 0 ;
end;

process persona (id, /*Buzones del controlador*/, /*Buzones de la persona*/)
var
    /***** Buzones del controlador *****/
    solicitudCaja: mailbox of mailbox of int;
    abrirCajaA: mailbox of mailbox of string;
    liberarCajaA: mailbox of mailbox of string;
    abrirCajaB: mailbox of mailbox of string;
    liberarCajaB: mailbox of mailbox of string;
    buzónTerminar: mailbox of mailbox of string;

    /***** Buzones de la persona *****/
    respuestaSolicitudCaja: mailbox of string;
    respuestaAbrirCajaA: mailbox of string;
    respuestaAbrirCajaB: mailbox of string;
    respuestaSolicitudEscritura: mailbox of string;
    respuestaLiberaEscritura: mailbox of string;

    /***** Buzón control del a exclusión mutua pantalla con testigo *****/
    mutexEscritura: mailbox of mailbox of string;
    // Este buzón sirve para el control de la exclusión mutua mediante paso de
testigo.

    id: int;
    // El id del proceso

    caja: string; // También puede ser un enum
    // Guardamos la caja utilizada para imprimir en el mensaje más tarde

    tiempoPago: int;
    // El tiempo que pasa la persona en caja.

begin
    for i := 0..N_REPETICIONES do
        begin
            ///// 1 Realiza la compra
            sleep(rand());

            ///// 2 Solicita una Caja
            send(solicitudCaja, respuestaSolicitudCaja);
            receive(respuestaSolicitudCaja, msj);

```



```

        // Como solicitud caja tiene que devolver dos argumentos y el buzón
solo puede enviar uno,
        // Se ha elegido codificarlos en un mensaje. Se podrían poner juntos
en un struct, pero eso
        // sería más difícil de traducir en Java.
        tiempoPago, caja = decodificarMensaje(msj);

        ///// 3 y 4 realiza el pago en una caja y las libera
        // Solicita exclusión mutua de la caja correspondiente
        if (caja = "A")
        begin
            send(abrirCajaA, respuestaAbrirCajaA);
            receive(respuestaAbrirCajaA, msj);
            sleep(tiempoPago); // Simular realizar pago en caja
            send(liberarCajaA, respuestaLiberarCajaA);
        end else
        begin
            send(abrirCajaB, respuestaAbrirCajaB);
            receive(respuestaAbrirCajaB, msj);
            sleep(tiempoPago); // Simular realizar pago en caja
            send(liberarCajaB, respuestaLiberarCajaB);
        end;

        ///// 5 Imprime en pantalla información

        receive(mutexEscritura, testigo); // Solicita la exclusión mutua

        // Imprime por pantalla la información del pago
        // informaciónDelPago forma el mensaje según enunciado
        print(informaciónDelPago(id, caja, tiempoPago);

        send(mutexEscritura, testigo); // Liberar exclusión mutua
    end;

    send(buzonTerminar, "ok");
end;

main()
var
    /***** Buzones del controlador *****/
    solicitudCaja: mailbox of mailbox of int;
    abrirCajaA: mailbox of mailbox of string;
    liberarCajaA: mailbox of mailbox of string;
    abrirCajaB: mailbox of mailbox of string;
    liberarCajaB: mailbox of mailbox of string;
    buzonTerminar: mailbox of mailbox of string;

    /***** Buzones de la persona *****/
    respuestaSolicitudCaja: array[0..29] of mailbox of string;
    respuestaAbrirCajaA: array[0..29] of mailbox of string;
    respuestaAbrirCajaB: array[0..29] of mailbox of string;

```

```

    /***** Buzón control del a exclusión mutua pantalla con testigo *****/
    mutexEscritura: mailbox of mailbox of string;

    controlador: process Controlador;
    clientes: array[0.. N_CLIENTES-1] of process Persona;
begin
    /*Realiza la inicialización de los buzones aquí*/
    // Se obvia porque es muy simple

    writeln("Definiendo procesos");

    controlador = Controlador(solicitudCaja,
                              abrirCajaA,
                              liberarCajaA,
                              abrirCajaB,
                              liberarCajaB,
                              buzónTerminar,
                              N_CLIENTES);

    for i:= 0..N_CLIENTES-1 do
    begin
        clientes[i] = Cliente(i,
                               solicitudCaja,
                               abrirCajaA,
                               liberarCajaA,
                               abrirCajaB,
                               liberarCajaB,
                               solicitudEscritura,
                               liberaEscritura,
                               buzónTerminar,
                               respuestaSolicitudCaja[i],
                               respuestaAbrirCajaA[i],
                               respuestaAbrirCajaB[i],
                               mutexEscritura);
    end;

    writeln("Comenzando ejecución");

    // Se envia el primer testigo desde el main.
    send(mutexEscritura, testigo);

    // Lanzamos los procesos
    cobegin
        controlador;
        for c in clientes do
            c;
        end;
    coend;

    writeln("Ejecución terminada");
end;
```

4.2.2 CÓDIGO JAVA

CONTROLADOR

```
package ejercicio4;

import messagepassing.MailBox;
import messagepassing.Selector;

/**
 * Clase principal del problema. Asigna personas a caja y controla la exclusión mutua de estas.
 */
public class Controlador extends Thread {
    /**
     * El tiempo máximo que puede estar una @class Persona en una caja
     */
    private static final int MAX_TIEMPO = 10;
    /**
     * El tiempo mínimo que puede estar una @class Persona en una Caja
     */
    private static final int MIN_TIEMPO = 1;
    /**
     * El tiempo mínimo que se debe estimar que una persona estará par que se le asigne la caja A
     */
    private static final int MIN_TIEMPO_A = 5;
    /**
     * String de respuesta cuando esta da igual
     */
    private static final String OK = "ok";
    /**
     * El separador para el mensaje que contiene dos datos
     */
    public static final String SEPARADOR = ",";
    /**
     * String que indica la caja A
     */
    public static final String CAJA_A = "A";
    /**
     * String que indica la caja B
     */
    public static final String CAJA_B = "B";
    /******* Buzones de recibir *****/
    /**
     * Recibe las solicitudes de los procesos persona que quieren ser asignados a una caja.
     */
    private final MailBox solicitudCaja;
    /**
     * Recibe mensajes de los procesos que terminan. Va asociado a la variable procesosRestantes, cada vez
     que recibe

```

```
* uno, esta se decrementa. Cuando llegue a cero el proceso controlador debe terminar.
*/
private final MailBox buzonTerminar;

// Los siguientes buzones son para el control de la exclusión mutua
// Sin embargo la exclusión mutua de la pantalla se controla con un buzón
// de testigo descentralizado.

/**
 * Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la exclusión mútua de la caja A.
 */
private final MailBox abrirCajaA;

/**
 * Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mútua de la caja A para liberarla.
 */
private final MailBox liberarCajaA;

/**
 * Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la exclusión mútua de la caja B.
 */
private final MailBox abrirCajaB;

/**
 * Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mútua de la caja B para liberarla.
 */
private final MailBox liberarCajaB;

/***** Buzones de respuestas*****/
// Como en Java la clase MailBox que representa un buzón no se puede pasar como parámetro por
MailBox, se debe tener
// los buzones respuesta ya presentes en la clase. De esta manera, simplemente se puede pasar el id
del proceso y
// responder al buzón con la posición igual a este id, que será el de dicho proceso.

/**
 * Para responder a las peticiones de SolicitudCaja.
 */
private final MailBox[] respuestaSolicitudCaja;

/**
 * Para responder a las peticiones de AbrirCajaA.
 */
private final MailBox[] respuestaAbrirCajaA;

/**
 * Para responder a las peticiones de AbrirCajaB.
 */
private final MailBox[] respuestaAbrirCajaB;
```

```

/** Selector */
/**
 * Objeto necesario para implementar un selector que nos permita escuchar las peticiones de varios
 buzones de
 * recibir al mismo tiempo.
 */
private final Selector selector;

/** Entero */
/**
 * Lleva la cuenta de los procesos que quedan ejecutando. Cuando llega a cero se termina el proceso
 * @class ejercicio4.Controlador .
 */
private int procesosRestantes;

/** Booleanos */
/**
 * Variable para el seguimiento de la exclusión mutua de la Caja A.
 */
private boolean cajaALibre;

/**
 * Variable para el seguimiento de la exclusión mutua de la Caja B.
 */
private boolean cajaBLibre;

/**
 * Constructor del proceso Controlador
 * @param solicitudCaja buzón en el que recibe las solicitudes de caja
 * @param buzónTerminar buzón en el que se informa que un proceso ha terminado
 * @param abrirCajaA buzón en el que se solicita la exclusión mutua de la Caja A
 * @param liberarCajaA buzón en el que se libera la exclusión mutua de la Caja A
 * @param abrirCajaB buzón en el que se solicita la exclusión mutua de la Caja B
 * @param liberarCajaB buzón en el que se libera la exclusión mutua de la Caja B
 * @param respuestaSolicitudCaja array de buzones de respuesta para cuando se solicita una caja
 * @param respuestaAbrirCajaA array de buzones de respuesta para cuando se pide la exclusión mutua
 de la Caja A
 * @param respuestaAbrirCajaB array de buzones de respuesta para cuando se pide la exclusión mutua
 de la Caja B
 * @param procesosRestantes número de procesos con los que se empieza la ejecución
 */
public Controlador(MailBox solicitudCaja, MailBox buzónTerminar, MailBox abrirCajaA, MailBox
liberarCajaA,
MailBox abrirCajaB, MailBox liberarCajaB, MailBox[] respuestaSolicitudCaja,
MailBox[] respuestaAbrirCajaA, MailBox[] respuestaAbrirCajaB, int procesosRestantes) {
this.solicitudCaja = solicitudCaja;
this.buzónTerminar = buzónTerminar;
this.abrirCajaA = abrirCajaA;

```

```

    this.liberarCajaA = liberarCajaA;
    this.abrirCajaB = abrirCajaB;
    this.liberarCajaB = liberarCajaB;
    this.respuestaSolicitudCaja = respuestaSolicitudCaja;
    this.respuestaAbrirCajaA = respuestaAbrirCajaA;
    this.respuestaAbrirCajaB = respuestaAbrirCajaB;
    this.procesosRestantes = procesosRestantes;
    // Las cajas compartidas están libres
    this.cajaALibre = true;
    this.cajaBLibre = true;
    // Definir el selector
    this.selector = new Selector();
    this.selector.addSelectable(this.solicitudCaja, false);
    this.selector.addSelectable(this.abrirCajaA, false);
    this.selector.addSelectable(this.liberarCajaA, false);
    this.selector.addSelectable(this.abrirCajaB, false);
    this.selector.addSelectable(this.liberarCajaB, false);
    this.selector.addSelectable(this.buzonTerminar, false);
}

/**
 * Método que se ejecuta cuando le lanza el proceso.
 */
@Override
public void run() {
    // Definimos las variables locales a utilizar en este metodo
    Integer id; // El id del proceso que se está comunicando con el controlador
    int tiempoEspera; // El tiempo de espera estimado para la solicitud de caja
    String caja; // Variable auxiliar para contener la caja asignada a la solicitud de caja

    do {
        // Denifinimos las guardas del selector, se han puesto en orden del según su aparición en el
switch
        solicitudCaja.setGuardValue(true); // 1
        abrirCajaA.setGuardValue(cajaALibre); // 2
        liberarCajaA.setGuardValue(!cajaALibre); // 3
        abrirCajaB.setGuardValue(cajaBLibre); // 4
        liberarCajaB.setGuardValue(!cajaBLibre); // 5
        buzonTerminar.setGuardValue(true); // 6

        switch (selector.selectOrBlock()) {
            case 1:
                id = (Integer) solicitudCaja.receive(); // Se obtiene el id del proceso persona según el
mensaje
                tiempoEspera = generarTiempoEspera(); // Se estima el tiempo que va a tardar

                // Se le asigna una caja según el tiempo de pago
                if (tiempoEspera >= MIN_TIEMPO_A) caja = CAJA_A;
                else caja = CAJA_B;

```

```

        // Se le responde al proceso que solicitó con los datos estimados
        respuestaSolicitudCaja[id].send(crearMensaje(tiempoEspera, caja));
        break;
    case 2:
        id = (Integer) abrirCajaA.receive(); // Se obtiene el id del proceso persona según el mensaje

        // Se le asigna el valor false a la cajaA para que ningún otro proceso pueda pedirla
        cajaALibre = false;

        // Se le responde al proceso que preguntó para que sepa que la operación ha terminado
        respuestaAbrirCajaA[id].send(OK);
        break;
    case 3:
        liberarCajaA.receive(); // Se obtiene el id del proceso persona según el mensaje

        // Se le asigna el valor true a la cajaA para liberla
        cajaALibre = true;

        break;
    case 4:
        abrirCajaB.receive(); // Se obtiene el id del proceso persona según el mensaje

        // Se le asigna el valor false a la cajaB para que ningún otro proceso pueda pedirla
        cajaBLibre = false;

        break;
    case 5:
        liberarCajaB.receive(); // Se obtiene el id del proceso persona según el mensaje

        // Se le asigna el valor true a la cajaA para liberla
        cajaBLibre = true;

        break;
    case 6:
        buzónTerminar.receive(); // Se recibe un mensaje cuando un proceso persona termina
        procesosRestantes--; // Se actualiza el número de procesos que siguen activos
    }
    // Se termina el proceso controlador cuando el número de procesos cliente sea cero.
} while (procesosRestantes != 0);
}

/**
 * Codifica los argumentos en un mensaje de String para poder pasar varios valores por MailBox sin tener
que crear
 * un objeto serializable. Este mensaje debe ser "decodificado" por el proceso que lo recibe.
 *
 * @param tiempoEspera tiempo en segundos que el proceso debe espera en caja
 * @param caja        caja asignada

```

```

    * @return un string que contiene el tiempo y la caja asignada segados por un separador
    */
    private String crearMensaje(Integer tiempoEspera, String caja) {
        return tiempoEspera.toString() + SEPARADOR + caja;
    }

    /**
     * Genera un número aleatorio entre MAX_TIEMPO y MIN_TIEMPO que representa el tiempo en segundos
     * que un proceso
     * tardará en pasar por caja
     *
     * @return un número entero aleatorio entre MAX_TIEMPO y MIN_TIEMPO
     */
    public Integer generarTiempoEspera() {
        return (int) (Math.random() * (MAX_TIEMPO - MIN_TIEMPO + 1)) + MIN_TIEMPO;
    }
}

```

PERSONA

```

package ejercicio4;

import messagepassing.MailBox;

/**
 * Clase que simula una persona en un supermercado
 */
public class Persona extends Thread {
    /**
     * Número de veces que se tiene que repetir el proceso
     */
    private static final int N_REPETICIONES = 5;
    /**
     * Número de milisegundos en un segundo
     */
    public static final int MILIS_A_SEGUNDOS = 1000;
    /**
     * Respuesta a un mensaje cuando no importa el contenido
     */
    public static final String OK = "ok";
    /******* Buzones de enviar *****/
    /**
     * Recibe las solicitudes de los procesos persona que quieren ser asignados a una caja.
     */
    private final MailBox solicitudCaja;
    /**
     * Recibe mensajes de los procesos que terminan. Va asociado a la variable procesosRestantes, cada vez
     * que recibe
     * uno, esta se decrementa. Cuando Llegue a cero el proceso controlador debe terminar.
     */
}

```



```
*/  
private final MailBox buzonTerminar;  
  
// Los siguientes buzones son para el control de la exclusión mutua  
// Sin embargo la exclusión mutua de la pantalla se controla con un buzón  
// de testigo descentralizado.  
/**  
 * Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la exclusión mutua de la caja A.  
 */  
private final MailBox abrirCajaA;  
  
/**  
 * Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mutua de la caja A para liberarla.  
 */  
private final MailBox liberarCajaA;  
  
/**  
 * Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la exclusión mutua de la caja B.  
 */  
private final MailBox abrirCajaB;  
  
/**  
 * Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mutua de la caja B para liberarla.  
 */  
private final MailBox liberarCajaB;  
  
/***** Buzones de recibir*****/  
// Como en Java la clase MailBox que representa un buzón no se puede pasar como parámetro por  
MailBox, se debe tener  
// los buzones respuesta ya presentes en la clase. De esta manera, simplemente se puede pasar el id  
del proceso y  
// responder al buzón con la posición igual a este id, que será el de dicho proceso.  
  
/**  
 * Para responder a las peticiones de SolicitudCaja.  
 */  
private final MailBox respuestaSolicitudCaja;  
  
/**  
 * Para responder a las peticiones de AbrirCajaA.  
 */  
private final MailBox respuestaAbrirCajaA;  
  
/**  
 * Para responder a las peticiones de AbrirCajaB.  
 */  
private final MailBox respuestaAbrirCajaB;  
  
/***** Buzón control del a exclusión mutua pantalla con testigo *****/
```

```

/**
 * Este buzón sirve para el control de la exclusión mutua mediante paso de testigo.
 */
private final MailBox mutexEscritura;

/**
 * El id del proceso
 */
private final Integer id;

/**
 * Guardamos la caja utilizada para imprimir en el mensaje más tarde
 */
private String caja; // También puede ser un enum

/**
 * El tiempo que pasa la persona en caja.
 */
private Integer tiempoPago;

/**
 * Constructor de la clase
 * @param id el id del proceso
 * @param solicitudCaja buzón en el que realizar la solicitud de la caja
 * @param buzónTerminar buzón en el que notificar el final de la ejecución
 * @param abrirCajaA buzón en el que solicitar la exclusión mutua de la caja A
 * @param liberarCajaA buzón en el que notificar la liberación de la exclusión mutua de la caja A
 * @param abrirCajaB buzón en el que solicitar la exclusión mutua de la caja B
 * @param liberarCajaB buzón en el que notificar la liberación de la exclusión mutua de la caja B
 * @param respuestaSolicitudCaja buzón en que recibir la respuesta del controlador a solicitudCaja
 * @param respuestaAbrirCajaA buzón en que recibir la respuesta del controlador a abrirCajaA
 * @param respuestaAbrirCajaB buzón en que recibir la respuesta del controlador a abrirCajaB
 * @param mutexEscritura buzón de paso de testigo para el control de la exclusión mutua de la escritura
en pantalla
 */
public Persona(Integer id, MailBox solicitudCaja, MailBox buzónTerminar, MailBox abrirCajaA,
MailBox liberarCajaA, MailBox abrirCajaB, MailBox liberarCajaB, MailBox respuestaSolicitudCaja,
MailBox respuestaAbrirCajaA, MailBox respuestaAbrirCajaB, MailBox mutexEscritura) {
    this.id = id;
    this.solicitudCaja = solicitudCaja;
    this.buzónTerminar = buzónTerminar;
    this.abrirCajaA = abrirCajaA;
    this.liberarCajaA = liberarCajaA;
    this.abrirCajaB = abrirCajaB;
    this.liberarCajaB = liberarCajaB;
    this.respuestaSolicitudCaja = respuestaSolicitudCaja;
    this.respuestaAbrirCajaA = respuestaAbrirCajaA;
    this.respuestaAbrirCajaB = respuestaAbrirCajaB;

```

```

    this.mutexEscritura = mutexEscritura;
}

/**
 * Método auxiliar que genera un tiempo que la persona va a utilizar para pasearse por la tienda
 * @return el tiempo a pasearse por la tienda
 */
private Integer tiempoPaseoPorLaTienda() {
    return ((int) (Math.random() * 10)+1) * MILIS_A_SEGUNDOS;
}

@Override
public void run() {
    for (int i = 0; i < N_REPETICIONES; i++) {

        ///// 1 Realiza la compra
        try {
            // Este tiempo de espera simula a la persona paseando por la tienda o algo
            Thread.sleep(tiempoPaseoPorLaTienda());
        } catch (Exception ignored) {}

        ///// 2 Solicita una Caja
        solicitudCaja.send(id); // Se hace una solicitud de caja
        // Se espera la respuesta que es un mensaje que contiene el tiempo de espera en caja y la caja
        // asignada
        String respuestaSolicitud = respuestaSolicitudCaja.receive().toString();

        // Este Método separa el mensaje escrito en String e inserta los valores en las variables
        // tiempoPago y caja
        decodificarMensaje(respuestaSolicitud);

        ///// 3 y 4 realiza el pago en una caja y las libera
        // Solicitas exclusión mutua de la caja correspondiente
        if (caja.equals(Controlador.CAJA_A)) {
            abrirCajaA.send(id); // Solicita exclusión mutua
            respuestaAbrirCajaA.receive(); // Se espera la respuesta
            try {
                Thread.sleep(tiempoPago * MILIS_A_SEGUNDOS); // Se espera el tiempo de pago
            } catch (Exception ignored) {}
        }

        liberarCajaA.send(id); // Se envia petición de liberación de la exclusión mutua
    } else {
        abrirCajaB.send(id); // Solicita exclusión mutua
        respuestaAbrirCajaB.receive(); // Se espera la respuesta
        try {
            Thread.sleep(tiempoPago * MILIS_A_SEGUNDOS); // Se espera el tiempo de pago
        } catch (Exception ignored) {}
    }
}

```

```

        liberarCajaB.send(id); // Se envia petición de liberación de la exclusión mutua
    }

    ///// 5 Imprime en pantalla información
    mutexEscritura.receive(); // Solicita la exclusión mutua

    // Imprime por pantalla la información del pago
    // informacionDelPago forma el mensaje según enunciado
    System.out.println(informacionDelPago());

    mutexEscritura.send(OK); // Solicita la exclusión mutua
}
buzonTerminar.send(OK); // Se informa al controlador cuando se termina de el proceso
}

/**
 * Método auxiliar para formar el mensaje a mostrar por pantalla
 * @return el mensaje bien formateado con la información requerida
 */
private String informacionDelPago() {
    return "\nejercicio4.Persona " + id + " ha usado la caja " + caja + "\nTiempo de pago = " +
    tiempoPago
        + "\n\tThread.sleep(" + tiempoPago + ")\n" + "ejercicio4.Persona " + id + " liberando la caja " +
    caja;
}

/**
 * Método auxiliar que decodifica el mensaje devuelto por respuestaSolicitudCaja
 * @param respuestaSolicitud el mensaje devuelto por la respuesta de solicitudCaja
 */
private void decodificarMensaje(String respuestaSolicitud) {
    String[] elementos = respuestaSolicitud.split(Controlador.SEPARADOR); // Se separa los elementos
    // Se castea el primero a integer, este representa el tiempo de pago
    this.tiempoPago = Integer.valueOf(elementos[0]);
    this.caja = elementos[1]; // Este valor representa la caja a la que se le ha asignado el proceso
}
}

```

MAIN

```

package ejercicio4;

import messagepassing.MailBox;

/**
 * Clase donde se ejecuta el main

```

```
*/
public class Ejercicio4 {
    /**
     * Número de procesos cliente al principio de la ejecución del programa.
     */
    private static final int N_CLIENTES = 30;

    /**
     * El problema
     *
     * @param args no se usa
     */
    public static void main(String[] args) {
        /* Buzones de escritura para ejercicio4.Controlador */
        MailBox solicitudCaja = new MailBox();
        // Recibe las solicitudes de los procesos persona que
        // quieren ser asignados a una caja.

        MailBox buzónTerminar = new MailBox();
        // Recibe mensajes de los procesos que terminan. Va asociado a la variable
        // procesosRestantes, cada vez que recibe uno, esta se decrementa. Cuando
        // Llegue a cero el proceso controlador debe terminar.

        // Los siguientes buzones son para el control de la exclusión mutua
        // Sin embargo la exclusión mutua de la pantalla se controla con un buzón
        // de testigo descentralizado.

        MailBox abrirCajaA = new MailBox();
        // Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la
        // exclusión mutua de la caja A

        MailBox liberarCajaA = new MailBox();
        // Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mutua de la
        // caja A para liberarla.

        MailBox abrirCajaB = new MailBox();
        // Recibe peticiones de procesos persona que quieren obtener la
        // exclusión mutua de la caja B.

        MailBox liberarCajaB = new MailBox();
        // Recibe mensajes del proceso que tiene la exclusión mutua de la
        // caja B para liberarla.

        /* Buzones de escritura para ejercicio4.Persona */
        // Como en Java la clase MailBox que representa un buzón no se puede pasar como parámetro
        // por MailBox, se debe tener
        // los buzones respuesta ya presentes en la clase. De esta manera, simplemente se puede pasar el
        // id del proceso y
        // responder al buzón con la posición igual a este id, que será el de dicho proceso.
    }
}
```

```
MailBox[] respuestaSolicitudCaja = new MailBox[N_CLIENTES];
// Para responder a las peticiones de SolicitudCaja

MailBox[] respuestaAbrirCajaA = new MailBox[N_CLIENTES];
// Para responder a las peticiones de AbrirCajaA

MailBox[] respuestaLiberarCajaA = new MailBox[N_CLIENTES];
// Para responder a las peticiones de LiberarCajaA;

MailBox[] respuestaAbrirCajaB = new MailBox[N_CLIENTES];
// Para responder a las peticiones de AbrirCajaB;

MailBox[] respuestaLiberarCajaB = new MailBox[N_CLIENTES];
// Para responder a las peticiones de LiberarCajaB;

MailBox mutexEscritura = new MailBox();

/* Clases de procesos */
Controlador controlador;
Persona[] clientes;

System.out.println("Definiendo clases.");

for (int i = 0; i < N_CLIENTES; i++) {
    respuestaSolicitudCaja[i] = new MailBox();
    respuestaAbrirCajaA[i] = new MailBox();
    respuestaLiberarCajaA[i] = new MailBox();
    respuestaAbrirCajaB[i] = new MailBox();
    respuestaLiberarCajaB[i] = new MailBox();
}

controlador = new Controlador(solicitudCaja, buzónTerminar, abrirCajaA, liberarCajaA, abrirCajaB,
liberarCajaB,
    respuestaSolicitudCaja, respuestaAbrirCajaA, respuestaLiberarCajaA, N_CLIENTES);

clientes = new Persona[N_CLIENTES];
for (int i = 0; i < N_CLIENTES; i++)
    clientes[i] = new Persona(i, solicitudCaja, buzónTerminar, abrirCajaA, liberarCajaA, abrirCajaB,
        liberarCajaB, respuestaSolicitudCaja[i], respuestaAbrirCajaA[i], respuestaAbrirCajaB[i],
        mutexEscritura);

System.out.println("Comenzando Ejecución");
// Se envia el primer testigo desde el main.
mutexEscritura.send("ok");
// Lanzamos los procesos
controlador.start();
for (Persona p : clientes)
    p.start();
```

```
try {  
    controlador.join();  
    for (Persona p : clientes)  
        p.join();  
} catch (Exception ex) {  
    ex.printStackTrace();  
}  
  
System.out.println("Ejecución terminada");  
}
```

4.3 CUESTIONES

4.3.1 CUESTIÓN A

¿Se pueden usar simultáneamente las dos cajas? Justifica la respuesta.

Sí, se pueden utilizar ambas cajas simultáneamente, porque el buzón que recibe las peticiones de la exclusión mutua, así como las variables que se utilizan para seguirla, son diferentes.

Por lo que si existieran dos procesos, cada uno asignado a una caja y asumiendo que ambas estuvieran libres, podrían ejecutarse simultáneamente. Si bien, en caso de que ambos procesos hicieran las petición al mismo tiempo, se tendrían que otorgar la exclusión mutua de cada caja de forma secuencial y el uso de estas de manera simultanea.

4.3.2 CUESTIÓN B

¿Cómo has resuelto la exclusión mutua de la pantalla?

Se ha utilizado un buzón en los procesos clientes que aseguran la exclusión mutua por medio de paso de testigo. Solo se pasa un testigo en el método main del programa, por lo que solo un proceso puede tenerlo y cuando lo tienen pueden acceder a la sección crítica, asegurando la exclusión mutua. Como no se trata de una caja, este no es necesario incluirlo en el controlador, aunque se podría incluir de la misma manera que las cajas.