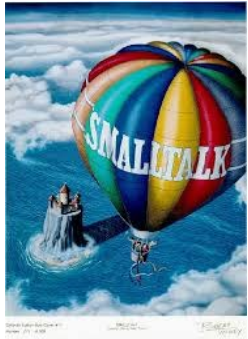




Departamento de Programación
Facultad de Informática
Universidad Nacional del Comahue



Programación Concurrente



Repaso



Sección crítica

- El problema de la sección crítica consiste en diseñar algún tipo de solución para garantizar que los procesos involucrados puedan operar sin generar ningún tipo de inconsistencia.

El segmento de código en el que un proceso puede modificar variables compartidas con otros procesos se denomina **sección crítica**

- **Sección de entrada**, se solicita el acceso a la sección crítica.
- **Sección crítica**, en la que se realiza la modificación efectiva de los datos compartidos.
- **Sección de salida**, en la que típicamente se hará explícita la salida de la sección crítica.
- **Sección restante**, que comprende el resto del código fuente.ión.

Sección crítica

- El código se divide en las siguientes secciones

SECCION DE ENTRADA

SECCION CRITICA

SECCION DE SALIDA

SECCION RESTANTE

- Cualquier solución al problema de la sección crítica debe verificar:
 - Exclusión mutua**, si un proceso está en su sección crítica, entonces ningún otro proceso puede ejecutar su sección crítica.
 - Progreso**, todos los procesos que no estén en su sección de salida podrán participar en la decisión de quién es el siguiente en ejecutar su sección crítica.
 - Espera limitada**, todo proceso debería poder entrar en algún momento a la sección crítica

Exclusión mutua

- Existen partes de código con **variables compartidas** y que deben ejecutarse en **exclusión mutua -MUTEX-**

Los algoritmos de exclusión mutua **evitan** que más de un **proceso** a la vez ingrese a las **secciones críticas**.

- Propiedades de seguridad (**safety**)
(aseguran que nada malo va a pasar)=
 - **Exclusión mutua**
 - **Condición de sincronización**

Mecanismos de sincronización vistos

- **Semáforos:** - Arquitecturas no estructuradas - -
 - Bajo nivel de abstracción, de fácil comprensión y con una gran capacidad funcional.
 - Resultan peligrosos de manejar y son causa de muchos errores.
- **Bloques y métodos sincronizados** - Arquitecturas estructuradas -
 - Módulos de programación de alto nivel de abstracción
- **Monitores** - Arquitecturas estructuradas -
 - Módulos de programación de alto nivel de abstracción
 - Todos los métodos están sincronizados

Exclusión mutua

Las **zonas críticas** son secciones del programa que sólo debe ejecutar un *thread* en un momento dado, o habría problemas

- **Protocolo**
 - - si está ocupado, espero
 - – si está libre:
 - Entro
 - cierro por dentro
 - hago mis cosas
 - salgo
 - si hay alguien esperando, que entre
 - si no, queda abierto

Ejemplo: vble compartida

```
public class ContadorCompartido {  
    private int n = 0;  
    private int id = 0;  
  
    public int getN(String id) {  
        return n;  
    }  
  
    public void setN(String id, int n) {  
        this.n = n;  
        this.id = id;  
    }  
}
```

Semáforos

ALGORITMO ejemploSem

.....

semaforo wait

//código sección crítica

semaforo signal

.....

FIN ALGORITMO proceso2

```
Semaphore semaforo = new Semaphore (1);
```

```
....
```

```
semaforo.acquire();
```

```
int valor = cc.getN(id);
```

```
valor++;
```

```
cc.setN(id, valor);
```

```
semaforo.release();
```

```
.....
```

```
| semaforo |  
semaforo := Semaphore new signal.  
[... .  
    semaforo wait.  
    "sección crítica "  
    semaforo signal.  
... .]
```


Mecanismo del semáforo

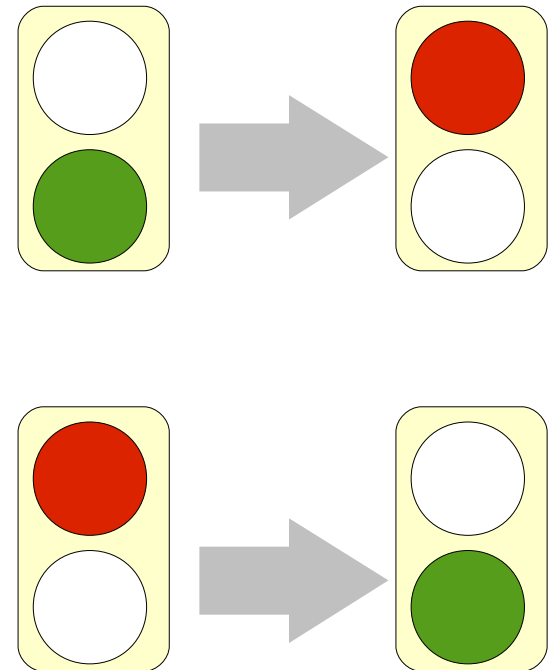
- Contexto para la sincronización de procesos



- Típicamente los semáforos se utilizan tanto para gestionar el **sincronismo** entre procesos como para controlar el **acceso a** fragmentos de **memoria compartida**, como por ejemplo el buffer de productos

Semáforos

```
Semaphore semaforo = new Semaphore (1);  
....  
    semaforo.acquire();  
        int valor = cc.getN(id);  
        valor++;  
        cc.setN(id, valor);  
    semaforo.release();  
.....
```



OJO: hay que asegurarse de que se libera el semáforo; por ejemplo, si hay excepciones

```
try { s.acquire(); ... } finally { s.release(); }
```

Semáforos

```
package java.util.concurrent  
class Semaphore - Semaphore (int permisos)
```

- semáforo binario: gestiona 1 permiso de acceso
 - void *acquire()* - void *release()*
- semáforo general: gestiona N permisos
 - void *acquire(int n)* (solicita n permisos del semáforo si no hay bastantes, espero y cuando los haya, sigo)
 - void *release(int n)*
 - devuelvo n permisos al seméforo si hay alguien esperando, se intenta satisfacerle

Ejemplo de Prod/cons con buffer n sincronizados por semáforos

```
while (1) {  
    /* produce */  
    vacio.acquire()  
    mutex.acquire();  
    /* guarda en el buffer */  
    mutex.release()  
    lleno.release();  
}
```

```
while (1) {  
    lleno.acquire()  
    mutex.acquire();  
    /* rellena */  
    mutex.release()  
    vacio.release();  
    /* consume */  
}
```

- **mutex**, semáforo binario, proporciona exclusión mutua para el acceso al buffer de productos. - se inicializa a 1.
- **Vacio** semáforo contador para controlar los huecos vacíos del buffer. - se inicializa a **n**, tamaño del buffer
- **lleno** semáforo contador para controlar el número de huecos llenos del buffer. - se *inicializa a 0*.

Bloques sincronizados

- El objeto es el que se utiliza como llave para acceder a la sección crítica

```
synchronized (objeto) {  
    // zona de exclusión mutua  
}
```

Objeto compartido

```
synchronized (cc) {  
    int valor = cc.getN(id);  
    valor++;  
    sleep(1000);  
    cc.setN(id, valor);  
}
```

Bloques y métodos Sincronizados

synchronized

- Son de alto nivel
- Delimitan una zona
- Requieren que todos colaboren
- Un método **synchronized** puede llamar a otro método **synchronized**

Métodos sincronizados

- Sincroniza todo el método

Utiliza el objeto de esa clase para sincronizar

```
public synchronized void incrementar {  
    throws InterruptedException {  
  
        int valor = cc.getN(id);  
        valor++;  
        sleep(1000);  
        cc.setN(id, valor);  
    }  
}
```

Monitores

- Mecanismo de sincronización de **más alto nivel**
 - protege la sección crítica
 - Garantiza que solamente pueda existir un hilo activo dentro de la misma.
- Un monitor **permite suspender un hilo dentro de la sección crítica** posibilitando que otro hilo pueda acceder a la misma.
- Este segundo hilo puede abandonar el monitor, liberándolo, o suspenderse dentro del monitor.
- De cualquier modo, el hilo original se despierta y continua su ejecución dentro del monitor.
- Este esquema es escalable a múltiples hilos
(varios hilos pueden suspenderse dentro de un monitor).

Características bloques Synchronized

- Bloques synchronized
 - No garantizan la **secuencia del acceso** de que los hilos que esperan
 - No pueden pasar parámetros .
 - No puede hacerlo por un tiempo determinado (no tiene parámetros).
 - Debe estar contenido dentro de un método

Lectores/escritores con sincronización

Clase Libro

num_lectores

estado

+ **synchronized** leer()

+ **synchronized** escribir()

+ **synchronized** desbloq_lectores()

+ **synchronized** desbloq_escritores()

```
public synchronized void escribir() {  
    if (estado==VACIO)  
        estado=ESCRIBIENDO;  
    /*Comprobamos si hay escritores*/  
    else {  
        while (estado!=VACIO)  
            {try {wait();}  
             catch (InterruptedException e) {}  
            }  
    }  
}
```

Lectores/escritores sincronizados

```
public synchronized void leer() {  
    if (estado==VACIO)  
        estado=LEYENDO;  
    /*Comprobamos si hay escritores*/  
    else if (estado!=LEYENDO)  
        while(estado==LEYENDO)  
            {try {wait();}  
             catch(InterruptedException e){}  
            }  
    estado=LEYENDO;  
    num_lectores++;  
}
```

```
public synchronized void escribir() {  
    if (estado==VACIO)  
        estado=ESCRIBIENDO;  
    /*Comprobamos si hay escritores*/  
    else {  
        while(estado!=VACIO)  
            {try {wait();}  
             catch(InterruptedException e){}  
            }  
    }  
}
```

Lectores/escritores sincronizados

```
public synchronized void terminaEscribir() {  
    estado=VACIO;  
    notify();  
}
```

Clase Pasiva (ej. libro)

estado

num_lectores

+ **synchronized** leer()
+ **synchronized** escribir()
+ **synchronized** terminaLeer()
+ **synchronized** terminaEscribir()

```
public synchronized void terminaLeer() {  
    num_lectores--;  
    if (num_lectores ==0) {  
        estado=VACIO;  
        notify();  
    }  
}
```

Lectores/escritores sincronizados

```
public synchronized void leer() {  
    if (estado==VACIO)  
        estado=LEYENDO;  
    /*Comprobamos si hay escritores*/  
    else if (estado!=LEYENDO)  
        while(estado==LEYENDO)  
            {try {wait();}  
             catch(InterruptedException e){}  
            }  
    estado=LEYENDO;  
    num_lectores++;  
}
```

```
public synchronized void  
    terminaLeer() {  
        num_lectores--;  
        if (num_lectores ==0){  
            estado=VACIO;  
            notify();  
        }  
    }
```

```
public synchronized void escribir() {  
    if (estado==VACIO)  
        estado=ESCRIBIENDO;  
    /*Comprobamos si hay escritores*/  
    else {  
        while(estado!=VACIO)  
            {try {wait();}  
             catch(InterruptedException e){}  
            }  
    }
```

```
public synchronized void terminaEscribir() {  
    estado=VACIO)  
    notify();  
}
```

BlockingQueue

- Estructuras de datos para programar en forma concurrente
- Es una interfaz de Java que contiene varios tipos de colas bloqueantes.
- Tienen flexibilidad para gestionar la cola correctamente porque:
 - Permiten poner un número determinado máximo de elementos
 - Permiten poner un timeout para las esperas en cola llena y cola vacía,

Interfaz BlockingQueue

- Clases que la implementan:
 - [ArrayBlockingQueue](#) basado en la conocida estructura de Arrays,
 - [DelayQueue](#) que permite extraer un objeto después de cierto tiempo definido,
 - [LinkedBlockingQueue](#) basado en nodos enlazados,
 - [SynchronousQueue](#) que permite que cada elemento introducido, espere a ser extraído antes de meter el siguiente. (misma idea de Rendezvous)

BlockingQueue

- Se importa el tipo de dato correspondiente

```
import java.util.concurrent.ArrayBlockingQueue;  
  
import java.util.concurrent.BlockingQueue;  
  
import java.util.concurrent.SynchronousQueue;  
  
import java.util.concurrent.LinkedBlockingQueue;
```

- Se crean los objetos de esos tipos

```
BlockingQueue<Integer> deque = new LinkedBlockingDeque<Integer>(5);
```

```
BlockingQueue<Integer> deque = new ArrayBlockingQueue<Integer>(5, true);
```

```
BlockingQueue<Integer> deque = new SynchronousQueue<Integer>();
```

- Se utilizan los tipos convenientes

```
Runnable producer = new ProdColaBloqueo("ProductorCola", deque);  
Runnable consumer = new ConsColaBloqueo("ConsumidorCola", deque);
```


BlockingQueue - Forma de uso

- **Productor**

```
import java.util.concurrent.BlockingDeque;
private BlockingQueue<Integer> bloCola;

run ()
.... //pone en la cola de bloqueo
    bloCola.put(i);
...
}
```

- **Consumidor**

```
import java.util.concurrent.BlockingDeque;
private BlockingQueue<Integer> bloCola;

run ()
...for (int i=0;i<10;i++){
    try { j= bloCola.take(); //saca de la cola de bloqueo
    ... }
```

- **Test**

```
import java.util.concurrent.BlockingQueue;
BlockingQueue<Integer> deque = new LinkedBlockingDeque<Integer>(5);

Runnable producer = new ProdColaBloqueo("ProductorCola", deque);
Runnable consumer = new ConsColaBloqueo("ConsumidorCola", deque);
```