Control de la Concurrencia en Java (API Estándar) Tema 4 - Programación Concurrente y de Tiempo Real

Antonio J. Tomeu¹ Manuel Francisco²

¹Departamento de Ingeniería Informática Universidad de Cádiz

²Departamento de CC. de la Computación e I.A. Universidad de Granada

PCTR, 2019

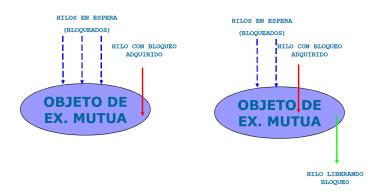
Contenido

- 1. Exclusión Mutua con código synchronized.
- 2. Exclusión Mutua con métodos synchronized.
- 3. Protocolos de Control de la Exclusión Mutua.
- 4. Interbloqueos.
- 5. Sincronización: wait(), notify() y notifyAll().
- 6. Condiciones de Guarda.
- 7. Protocolos de Sincronización.
- 8. Diseño de monitores en Java.

Exclusión Mutua entre Hilos I

- ► En Java, la Exclusión Mutua se logra a nivel de objetos. Todo objeto tiene asociado un cerrojo (lock).
- Técnicas de Control de la Exclusión Mutua en Java:
 - ▶ Bloques sincronizados. El segmento de código que debe ejecutarse en exclusión mutua se etiqueta como synchronized. Es el equivalente a una región crítica en Java.
 - Métodos sincronizados. Aquellas instancias de recursos que deben manejarse bajo exclusión mutua se encapsulan en una clase y todos sus métodos modificadores son etiquetados con la palabra reservada synchronized.
- Por tanto, dos o más hilos están en exclusión mutua cuando llaman a métodos synchronized de un objeto (de exclusión mutua) o ejecutan métodos que tienen bloques de código sincronizados.

Exclusión Mutua entre Hilos II



- Cuestiones a determinar:
 - ¿ Cómo establecer el bloqueo a nivel sintáctico?
 - ► ¿ Cuál es la semántica del bloqueo?
 - ▶ ¿Qué política de acceso se da a los hilos en espera?

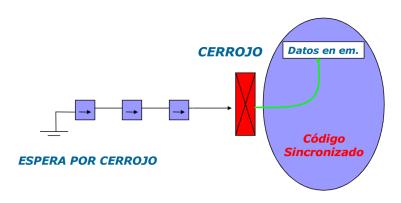
Sintaxis para Bloques de Código Sincronizado

```
public metodo_x (parametros)
2
        //Resto de codigo del metodo. No se ejecuta en EM.
3
        /* comienzo de la seccion critica */
        synchronized (object)
8
            //Bloque de sentencias criticas
9
            //Todo el codigo situado entre llaves se ejecuta bajo EM
10
        /* fin de la seccion critica */
11
   } //metodo_x
12
```

Semántica de Bloques de Código Sincronizado

- ► Son una implementación del concepto de región crítica.
- ► Un bloque de código está sincronizado respecto de un objeto (puede ser el mismo objeto, this).
- El bloque sólo se ejecuta si se obtiene el cerrojo sobre el objeto.
- Útil para adecuar código secuencial a un entorno concurrente.

Política de Acceso de los Hilos en Espera



Acotando la Sección Crítica...

Código 1: codigos t4/codBloqueo.java

```
public class codBloqueo //usa el cerrojo del propio objeto
2
      private int numVueltas;
3
4
      public codBloqueo(int vueltas)
6
        numVueltas = vueltas:
8
9
10
      public void metodo()
11
        synchronized(this) //bloqueo para acceso a seccion critica
12
13
          for(int i=1; i<=numVueltas; i++)</pre>
14
            System.out.print(i+" ");
15
16
17
18
```

... v Usándola desde Hilos en Modo Seguro I

Código 2: codigos t4/UsacodBloqueo.java

```
public class UsacodBloqueo extends Thread {
      codBloqueo cerrojo; //referencia a objeto compartido
2
3
4
     public UsacodBloqueo(codBloqueo 1) {
        cerroio = 1:
5
6
7
8
     public void run() {
        cerrojo.metodo(); //metodo que tiene codigo sincronizado
9
1.0
11
      public static void main(String[] args) {
12
        codBloqueo aux = new codBloqueo(200):
13
14
        UsacodBloqueo h1 = new UsacodBloqueo(aux);
        UsacodBloqueo h2 = new UsacodBloqueo(aux);
15
16
       h2.start();
       h1.start();
17
18
19
```

Output con/sin synchronized

General Output

------Configuration: <Default>-----

2 9 5 5 7 1 2 9 5 5 7 1 2 9 5 6 7 1 8 0 10 11 21 14 15 14 15 14 15 10 2 10 20 21 27 13 9 9 0 0 11 21 12 14 15 14 17 10 10 20 21 27 13 9 10 0 11 21 14 15 14

Seneral Output

Pasando el Cerrojo como Parámetro I

Código 3: codigos t4/MuestraBloqueo.java

```
public class MuestraBloqueo implements Runnable {
     private Object o;
3
    public MuestraBloqueo(Object p) {
5
     o = p:
6
7
     public void run() {
8
9
      synchronized(o) {
       for (int i = 1: i < 100: i++) {
10
1.1
        System.out.println("Iteracion " + i + " del hilo " +
            this.toString());
12
       for (int j = 1; j < 100; j++);
13
14
15
16
17
18
```

Pasando el Cerrojo como Parámetro II

```
public static void main(String[] args) {
19
     Object lock = new Object();
20
     Thread h1 = new Thread(new MuestraBloqueo(lock), "hilo 1");
21
     Thread h2 = new Thread(new MuestraBloqueo(lock), "hilo 2");
22
23
     h1.setPriority(Thread.MIN_PRIORITY);
     h2.setPriority(Thread.MAX_PRIORITY);
24
25
     h1.start();
     h2.start();
26
27
28
```

Ejercicios

- ▶ Descargue otra vez nuestra vieja clase Cuenta_Banca.java
- Decida que código debe ser sincronizado, y sincronícelo. La nueva clase será Cuenta_Banca_Sync.java
- ► Escriba un programa multihebrado que use objetos de la clase anterior. Llámelo UsaCuenta_Banca_Sync.java

Sintaxis para Métodos Sincronizados

```
public synchronized metodo_x (parametros)
3
   //Bloque de sentencias del metodo
   //Todo el codigo del metodo se ejecuta en em.
  }//metodo_x
```

Semántica para Métodos Sincronizados

- Un método synchronized fuera la exclusión mutua entre todos los hilos que lo invocan
- ► También fuerza la exclusión mutua con otros métodos synchronized del objeto
- Cualquier hilo que trate de ejecutar un método sincronizado deberá esperar si otro método sincronizado ya está en ejecución.
- Los métodos no sincronizados pueden seguir ejecutándose concurrentemente.

Además...

- ► El cerrojo está asociado a cada instancia de una clase (objeto)
- Los métodos de clase (static) también pueden ser synchronized
- En clases heredadas, los métodos sobreescritos pueden ser sincronizados o no, sin afectar a cómo era (y es) el método de la superclase

Control con Métodos Sincronizados I

Código 4: codigos t4/MuestraBloqueoObjeto.java

```
public class MuestraBloqueoObjeto {
    public synchronized void metodoA() {
3
     for (int i = 1; i < 100; i++) {
      System.out.println("Iteracion " + i + " del metodo A ");
      for (int j = 1; j < 100; j++);
6
7
     System.out.println("metodo A liberando cerrojo...");
8
9
10
1.1
    public synchronized void metodoB() {
    for (int i = 1; i < 100; i++) {
12
      System.out.println("Iteracion " + i + " del metodo B ");
13
      for (int j = 1; j < 100; j++);
14
15
      System.out.println("metodo B liberando cerrojo...");
16
17
18
19
```

Control con Métodos Sincronizados II

Código 5: codigos t4/UsaMuestraBloqueoObjeto.java

```
public class UsaMuestraBloqueoObjeto implements Runnable {
    private MuestraBloqueoObjeto p:
    private int caso;
    public UsaMuestraBloqueoObjeto(MuestraBloqueoObjeto o, int
         val) {
     p = o;
6
    caso = val:
7
8
9
    public void run() {
10
      switch (caso) {
     case 0:
1.1
12
      p.metodoA();
     break:
13
14
    case 1:
      p.metodoB();
15
16
       break:
17
18
19
    public static void main(String[] args) {
20
```

Control con Métodos Sincronizados III

Código 6: codigos t4/ExMutua.java

```
/*Eiemplo de Exclusion Mutua entre Hilos
1
    *@author Antonio J. Tomeu
    *Varios hilos concurrentes modifican un contador protegido
3
         bajo e.m.
    *El metodo que incrementa al contador es synchronized
    *Crea un array de hilos que incrementan bajo e.m. el contador
5
6
    *Sintaxis de uso: java ExMutua n m donde:
    *n es el numero de hilos concurrentes
7
8
    *m es el valor inicial del contador
9
    */
10
   class ObCritico {
11
    private int Dato; //Contiene el objeto critico
12
13
    public ObCritico(int VInicial) //el constructor
14
15
      Dato = VInicial:
16
17
18
    public synchronized void Incremento() //e ejecutar bajo e.m.
19
20
21
      Dato++:
      }
22
```

```
23
24
     public int Valor() //hace una lectura. No necesita e.m.
25
26
      return (Dato);
27
28
    }
29
    public class ExMutua extends Thread {
30
31
    private ObCritico SC:
32
    public ExMutua(ObCritico SecCritica) {
33
     SC = SecCritica:
34
35
36
     public void run() {
37
    for (;;) {
38
39
       SC. Incremento():
       System.out.println("El hilo con id. " + getName() + " ha
40
           ajustado el objeto a valor " + SC.Valor());
41
42
43
44
     public static void main(String[] args) {
      if (args.length != 2) {
45
       System.err.println("Sintaxis: java ExMutua n m");
46
```

```
47
      System.exit(1);
48
49
      int NumHilos = Integer.valueOf(args[0]).intValue(); //fija
50
          numero de hilos
      ObCritico ContadorCritico = new
5.1
          ObCritico(Integer.valueOf(args[1]).intValue());
      ExMutua[] Hilos = new ExMutua[NumHilos];
52
     for (int i = 0: i \le NumHilos - 1: i++) {
53
      Hilos[i] = new ExMutua(ContadorCritico);
54
55
     for (int i = 0; i <= NumHilos - 1; i++) {
56
      Hilos[i].start();
57
58
59
60
```

Ejercicios

- Descargue otra vez nuestra vieja clase Cuenta_Banca.java
- Decida qué métodos deben ser sincronizados, y sincronícelos.
 La nueva clase será Cuenta_Banca_Sync_Met.java
- Escriba un programa multihebrado que use objetos de la clase anterior. Llámelo Usa_Cuenta_Banca_Sync_Met.java

Primer Protocolo de Control de E.M. en Java

- Acceder al recurso compartido donde sea necesario
- Definir un objeto para control de la exclusión mutua (o usar el propio objeto, this).
- Sincronizar el código crítico utilizando el cerrojo del objeto de control dentro de un bloque synchronized de instrucciones.

Segundo Protocolo de Control de E.M. en Java

- ► Encapsular el recurso crítico en una clase
- Definir todos los métodos de la clase como no estáticos y synchronized
- O, al menos, todos los modificadores
- Crear hilos que compartan una instancia de la clase creada
- ▶ ¡OJO! Esto no provee sincronización

Ejercicios

- Modele con una clase alguna situación donde haya presencia de concurrencia y condiciones de concurso. Guárdela en Recurso. java
- Modifique la clase anterior protegiendo al recurso mediante el Segundo Protocolo de Control de la E.M. Llame a la clase Recurso_em.java
- Escriba ahora un programa llamado Prueba_Recurso_em.java que haga uso de la clase anterior. Debe crear varios hilos concurrentes mediante implementación de la interfaz Runnable.

La Posesión del Bloqueo es por Hilo...

- Un método sincronizado puede invocar a otro método sincronizado sobre el mismo objeto (REENTRANCIA)
- Permite llamadas recursivas a métodos sincronizados
- Permite invocar métodos heredados sincronizados
- Descargue obj_protected.java y usa_obj_protected.java Pruébelos ; A qué conclusión llega?
- ▶ Incorpore ahora un método m3() recursivo dentro de obj_protected.java ;Se mantiene su conclusión?

Interbloqueo (Deadlock) Entre Hilos I

- Se producen cuando hay condicioes de espera de liberación de bloqueos cruzados entre dos hilos
- Sólo pueden evitarse mediante un análisis cuidadoso y riguroso del uso de código sincronizado

Interbloqueo (Deadlock) Entre Hilos II

Código 7: codigos_t4/Deadlock.java

```
public class Deadlock {
     public static void main(String[] args) {
2
3
      final Object region A = new Object():
4
      final Object region_B = new Object();
5
6
7
      Thread Hilo_A = new Thread(new Runnable() {
       public void run() {
8
        synchronized(region_A) {
9
         synchronized(region_B) {
1.0
          System.out.println("hilo A");
11
12
13
14
15
      });
16
17
      Thread Hilo_B = new Thread(new Runnable() {
       public void run() {
18
        synchronized(region_B) {
19
         synchronized(region_A) {
20
          System.out.println("hilo B");
21
```

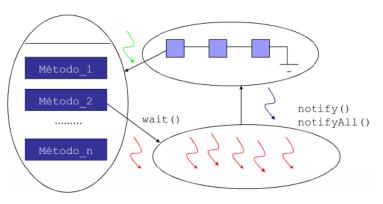
Interbloqueo (Deadlock) Entre Hilos III

Sincronización Entre Hilos

- ► En Java la sincronización entre hilos se logra con los métodos wait, notify y notifyAll (clase Object).
- Deben ser utilizados únicamente dentro de métodos o código de tipo synchronized
- Cuando un hilo llama a un método que hace wait las siguientes acciones son ejecutadas atómicamente:
 - 1. Hilo llamante suspendido y bloqueado
 - 2. Exclusión mutua sobre el objeto liberada
 - 3. Hilo colocado en una cola única (el wait-set) de espera asociada al objeto
- Cuando un hilo llama a un método que hace notify, uno de los hilos bloqueados en la cola pasa a listo. Java no especifica cuál. Depende de la implementación (JVM). Si se llama al método notifyAll, todos los hilos de dicha cola son desbloqueados y pasan a listo. Accederá al objeto aquél que sea planificado.
- ► Si el wait-set está vacío, notify y notifyAll no tienen efecto.

El Conjunto de Espera (wait-set)

Conjunto de espera asociado al cerrojo e.m del objeto



wait-set

Código 8: codigos t4/aDormir.java

```
public class aDormir extends Thread {
1
    public aDormir() {}
    public void run() {
3
      System.out.println("El hilo " + this.getName() + " dijo: mi
          vida activa fue breve...");
      synchronized(this) {
5
6
      try {
      wait():
7
8
      } catch (InterruptedException e) {} //cada hilo dormido
           sobre su propio cerrojo
9
      System.out.println(this.getName() + " dijo: pero he
           revivido...");
10
11
12
13
    public void despertar() {
      synchronized(this) {
14
      notify();
15
16
17
18
19
    public static void main(String[] args)
    throws Exception {
20
```

```
21
      aDormir[] h = new aDormir[10];
      for (int i = 0: i < 10: i++) {
22
23
       h[i] = new aDormir();
      h[i].start();
24
25
      try {
26
27
      Thread.currentThread().sleep(1000);
      } catch (InterruptedException e) {}
28
      Thread.currentThread().sleep(2000); //retardo evita perdida
29
          de senial...
     h[5].despertar();
30
31
32
                    Código 9: codigos t4/aDormir2.java
    public class aDormir2 extends Thread {
```

```
Object lock:
   public aDormir2(Object 1) {
   lock = 1:
4
5
    public void run() {
6
     System.out.println("El hilo " + this.getName() + " dijo: mi
7
         vida activa fue breve...");
8
     synchronized(lock) {
```

```
9
       trv {
10
       lock.wait():
       } catch (InterruptedException e) {} //cada hilo dormido
11
            sobre su propio cerrojo
       System.out.println(this.getName() + " dijo: pero he
12
            revivido...");
13
14
15
16
     public void despertar() {
      synchronized(lock) {
17
       lock.notify();
18
19
20
     public void despertarTodos() {
21
      synchronized(lock) {
22
       lock.notifvAll():
23
24
25
26
27
     public static void main(String[] args) {
      Object cerrojo = new Object();
28
29
      aDormir2\lceil \rceil h = new aDormir2\lceil 10 \rceil:
      for (int i = 0; i < 10; i++) {
30
31
       h[i] = new aDormir2(cerrojo);
```

```
32  h[i].start();
33  }
34  h[5].despertar();
35  h[5].despertarTodos();
36  System.out.print("Todos terminaron...");
37
38  }
39 }
```

Condiciones de Guarda

- ► No se puede escribir código de hilos asumiendo que un hilo concreto recibirá la notificación
- Diferentes hilos pueden estar bloqueados sobre un mismo objeto a la espera de diferentes condiciones, pero el wait-set es único
- Dado que notifyAll() los despierta a todos de forma incondicional, es posible que reactive hilos para los cuales no se cumple aún la condición de espera
- Solución: siempre que el hilo usuario invoca a wait(), lo primero al despertar es volver a comprobar su condición particular, volviendo al bloqueo si ésta aún no se cumple

Patrón de Código para Condiciones de Guarda

```
public synchronized void m_receptor_senal() {
    //hilo usuario se bloqueara en el metodo a espera de
3 condicion
   //el hilo usuario pasa al wait-set
    while (!condicion) trv {
5
    wait();
6
   } //condicion de guarda
7
   catch ()(Exception e) {}
9
    //codigo accedido en e.m.
10
11
12
   public synchronized void m emisor senal() {
13
   //hilo usuario enviara una senal a todos los hilos del waitset
   //la guarda garantiza que se despiertan los adecuados
14
15
   //codigo en e.m. que cambia las condiciones de estado
   notiyAll();
16
17
```

Protocolo de Sincronización Inter-Hilos en Java con Espera Ocupada

```
1  // Thread A
2  public void waitForMessage() {
3    while (hasMessage == false) {
4      Thread.sleep(100);
5    }
6   }
7  // Thread B
8  public void setMessage(String message) {
9    ...
10  hasMessage = true;
```

Protocolo de Sincronización Inter-Hilos en Java con Sincronización wait-notify

```
// Thread A
   public synchronized void waitForMessage() {
   try {
     wait();
     } catch (InterruptedException ex) {}
   // Thread B
   public synchronized void setMessage(String message) {
     notify();
10
```

- ► OJO: No es perfecto. La señal puede perderse (y se pierde) si nadie está esperándola.
- ► SOLUCIÓN: Utilizar condiciones. A sólo se bloqueará si al comprobar una condición es falsa, y B se asegurará de hacer que la condición sea verdadera antes de notificar.

Patrón "Sincronizador" |

Código 10: codigos t4/Sincronizacion java

```
class Sincro
3
     int Turno;
5
    public Sincro(int t) {
7
     Turno = t;
8
9
10
     public synchronized void metodo1() {
11
      while (Turno != 1)
     try {
12
13
      wait();
      } catch (Exception e) {}
14
      System.out.println(" Turno al hilo1...");
15
     Turno = 2;
16
      notifyAll();
17
18
19
```

Patrón "Sincronizador" II

```
public synchronized void metodo2() {
20
21
      while (Turno != 2)
22
     try {
23
      wait();
      } catch (Exception e) {}
24
25
      System.out.println("Turno al hilo 2...");
    Turno = 3;
26
27
      notifyAll();
28
29
30
     public synchronized void metodo3() {
31
      while (Turno != 3)
32
33
     trv {
      wait();
34
35
      } catch (Exception e) {}
      System.out.println("Turno al hilo 3...");
36
     Turno = 1;
37
38
      notifyAll();
39
40
    } //Sincro
41
```

Patrón "Sincronizador" III

```
42
43
    class Hilo1 extends Thread {
    Sincro ref:
44
45
    public Hilo1(Sincro obj) {
    ref = obj;
46
47
    public void run() {
48
    for (;;) {
49
     ref.metodo1();
50
51
52
    } //Hilo1
53
54
5.5
    class Hilo2 extends Thread {
56
    Sincro ref;
57
    public Hilo2(Sincro obj) {
58
    ref = obj;
59
60
    public void run() {
61
    for (;;) {
62
      ref.metodo2();
63
```

Patrón "Sincronizador" IV

```
64
65
66
    } //Hilo2
67
    class Hilo3 extends Thread {
68
69
     Sincro ref;
    public Hilo3(Sincro obj) {
70
    ref = obi:
71
72
    public void run() {
73
    for (;;) {
74
      ref.metodo3();
75
76
77
    } //Hilo3
78
79
8.0
81
82
    public class Sincronizacion {
83
     public static void main(String[] args) {
84
       Sincro m = new Sincro(2);
8.5
```

Patrón "Sincronizador" V

```
new Hilo1(m).start();
new Hilo2(m).start();
new Hilo3(m).start();
System.out.println("hilos lanzados...");

//main
//Sincronizacion
```

Ejercicio

- ► Utilizando condiciones de guarda, modele un protocolo de sincronización simple Hilo B → Hilo A que sea completamente correcto.
- ► Guarde su código en ficheros S1.java, S2.java...

Monitores en Java

- ► Un monitor es un objeto que implementa acceso bajo exclusión mutua a todos sus métodos, y provee sincronización
- En Java, son objetos de una clase cuyos métodos públicos son todos synchronized
- ► Un objeto con métodos synchronized proporciona un cerrojo único que permite implantar monitores con comodidad y exclusión mutua bajo control
- Los métodos wait(), notify() y notifyAll() permiten sincronizar los accesos al monitor, de acuerdo a la semántica de los mismos ya conocida.

Estructura Sintáctica de un Monitor en Java

```
class Monitor {
    //definir aqui datos protegidos por el monitor
    public Monitor() {...} //constructor
     public synchronized tipo1 metodo1()
     throws InterruptedException {
5
6
      . . .
7
      notifyAll();
8
      while (!condicion1) wait();
9
10
11
     public synchronized tipo2 metodo2()
     throws InterruptedException {
12
13
      . . .
      notifyAll();
14
15
      while (!condicion1) wait();
16
17
    }
18
```

Semántica de un Monitor en Java I

- Cuando un método synchronized del monitor llama a wait(), libera la exclusión mutua sobre el monitor y encola al hilo que llamó al método en el wait-set.
- Cuando otro método del monitor hace notify(), un hilo del wait-set (Java no especifica cuál) pasará a la cola de hilos que esperan el cerrojo y se reanudará cuando sea planificado.
- Cuando otro método del monitor hace notifyAll(), todos los hilos del wait-set pasarán a la cola de hilos que esperan el cerrojo y se reanudarán cuando sean planificados.
- ► El monitor Java no tiene variables de condición, sólo una cola de bloqueo de espera implícita
- ▶ La política de señalización es señalar y seguir (SC)
 - ► El método (hilo) señalador sigue su ejecución
 - ► El hilo(s) señalado(s) pasan del wait-set a la cola de procesos que esperan el cerrojo

Semántica de un Monitor en Java II

- ▶ Para dormir a un hilo a la espera de una condición usamos el método wait() (dentro de un método synchronized
- Es menos fino que una variable de condición
- ► El conjunto de espera para wait es único (wait-set)

Monitores en Java: Peculiaridades

- No es posible programar a los hilos suponiendo que recibirán la señalización cuándo la necesiten.
- ► Al no existir variables de condición, sino una única variable implícita, es conveniente usar notifyAll() para que todos los procesos comprueben la condición que los bloqueó.
- ▶ No es posible señalar un hilo en especial, por tanto:
 - Es aconsejable bloquear a los hilos en el wait-set con una condición de guarda en conjunción con notifyAll().
 - while (!condicion) try {wait();}
 catch (InterruptedException e) {return;}
 - Todos serán despertados, comprobarán la condición y volverán a bloquearse, excepto los que la encuentren verdadera (que pasan a espera del cerrojo sobre el monitor).
- ▶ No es aconsejable comprobar la condición de guarda con if
- Los campos protegidos por el monitor suelen declararse private

Técnica de Diseño de Monitores en Java

- 1. Decidir qué datos encapsular en el monitor
- Construir un monitor teórico, utilizando tantas variables de condición como sean necesarias
- 3. Usar la señalización SC en el monitor teórico
- 4. Implementar en Java
 - 4.1 Escribir un método synchronized por cada procedimiento
 - 4.2 Hacer los datos encapsulados private
 - 4.3 Sustituir cada wait(variableCondicion) por una condición de guarda.
 - 4.4 Sustituir cada send(variableCondicion) por una llamada a
 notifyAll()
 - 4.5 Escribir el código de inicialización del monitor en el constructor del mismo

Código 11: codigos t4/MonitorSimple.java

```
/**Eiemplo de Monitor sencillo. Encapsula una variable
1
        protegida por
    *la abstraccion y posee una interfaz de dos metodos para
3
    *incrementarla y decrementarla y un tercero para conocer el
         valor
    *del recurso protegido.
5
    *@author Antonio Tomeu
6
   */
   class Monitor {
7
    private static int Dato; //recurso protegido
8
    public Monitor(int VInic) {
    Dato = VInic;
10
11
12
    public synchronized void INC() {
     while (!(Dato <= 0))
13
14
      try {
        System.out.println("Hilo Sumador bloqueado");
15
      wait();
16
      } catch (InterruptedException e) {}
17
     Dato++;
18
     notifyAll();
19
20
21
```

```
22
     public synchronized void DEC() {
23
      while (!(Dato > 0))
      try {
24
25
        System.out.println("Hilo Restador bloqueado");
      wait();
26
       } catch (InterruptedException e) {}
27
28
     Dato --:
      notifyAll();
29
30
31
    public synchronized String toString() {
      return (new Integer(Dato).toString());
32
33
34
    class HiloSumador
35
    extends Thread {
36
   private Monitor Data;
37
   public HiloSumador(Monitor Ref) {
38
    Data = Ref:
39
40
    public void run() {
41
42
    for (;;) Data.INC();
43
    }
44
45
    class HiloRestador
46
```

```
47
    extends Thread {
    private Monitor Data;
48
49
    public HiloRestador(Monitor Ref) {
    Data = Ref:
50
51
    public void run() {
52
    for (;;) Data.DEC();
53
54
5.5
    public class MonitorSimple {
56
    public static void main(String[] args) {
57
      Monitor 0 = \text{new Monitor}(1000):
58
      new HiloSumador(0).start();
59
      new HiloRestador(0).start();
60
      new HiloRestador(0).start();
61
      new HiloRestador(0).start();
62
63
      for (;;) System.out.println(0.toString());
64
65
```

Monitor Productor-Consumidor L

Código 12: codigos t4/Buffer.java

```
/**Ejemplo de Monitor sencillo para productor-consumidor.
     *Encapsula un buffer protegida por la abtraccion
     *y posee una interfaz de dos metodos para insertar y extraer,
3
          y se provee
     *la sincronizacion necesaria. Observe que la condicion de
4
          guarda es de la
5
     *forma if(...)try{wait()}... en lugar de
          while(!condicion)try{wait()}... De
6
     *igual forma se senializa con notify(), en lugar de con
          notifvAll().
7
     *Funcionaria esto con varios productores v consumidores?
     *@author Antonio Tomeu
9
     */
10
    public class Buffer {
11
      private int numSlots = 0;
12
      private double[] buffer = null;
13
      private int putIn = 0, takeOut = 0;
14
      private int cont = 0:
15
```

Monitor Productor-Consumidor II

```
16
17
      public Buffer(int numSlots) {
       this.numSlots = numSlots:
18
19
       buffer = new double[numSlots];
20
21
      public synchronized void insertar(double valor) {
22
23
       while (cont == numSlots)
24
        trv {
        wait();
25
        } catch (InterruptedException e) {
26
         System.err.println("wait interrumpido");
27
28
       buffer[putIn] = valor:
29
       putIn = (putIn + 1) % numSlots;
30
3.1
       cont++:
32
       notifvAll():
33
34
      public synchronized double extraer() {
35
36
       double valor:
       while (cont == 0)
37
```

Monitor Productor-Consumidor III

```
3.8
        try {
         wait():
39
        } catch (InterruptedException e) {
40
         System.err.println("wait interrumpido");
41
42
      valor = buffer[takeOut];
43
       takeOut = (takeOut + 1) % numSlots;
44
      cont --;
45
       notifyAll();
46
       return valor;
47
48
     } //Buffer
49
               Código 13: codigos t4/Prueba Prod Con.java
        class Productor implements Runnable {
1
         private Buffer bb = null;
         public Productor(Buffer bb) {
          this.bb = bb;
```

Monitor Productor-Consumidor IV

```
8
9
         public void run() {
          double item = 0.0:
10
11
          while (true) {
           bb.insertar(++item);
12
13
           System.out.println("Produciendo " + item);
14
15
        } //Productor
16
17
        class Consumidor implements Runnable {
18
19
         private Buffer bb = null;
20
         public Consumidor(Buffer bb) {
21
          this.bb = bb;
22
23
24
         public void run() {
25
26
          double item;
          while (true) {
27
           item = bb.extraer();
28
           System.out.println("Consumiendo " + item);
29
```

Monitor Productor-Consumidor V

```
30
31
32
        } //Consumidor
33
34
        public class Prueba_Prod_Con {
35
36
         public static void main(String[] args) {
           int ranuras = 10;
37
           Buffer monitor = new Buffer(ranuras);
38
39
           new Thread(new Productor(monitor)).start();
40
           new Thread(new Consumidor(monitor)).start();
41
42
          } //main
43
        } //Prueba_Prod_Con
44
```

Ejercicio

- Aumente el número de lectores y escritores, y verifique la sincronización
- Diseñe un monitor en Java que modele la abstracción semáforo, dótelo de métodos wait y signal y gúardelo en semaforo. java
- Escriba ahora un protocolo de exclusion mutua con una instancia de la clase anterior, y guárdelo en Usa_semaf.java, que utilice la cuenta encapsulada del monitor.
- Construya un monitor que dé solución al problema de los filósofos

Bibliografía

- Göetz et al.

 Java Concurrency in Practice

 2006
- Oaks & Wong. Java Threads O'Reilly, 2004
- Wellings, A.

 Concurrent and Real Time Programming in Java.

 John Wiley & Sons, 2004