Sistemas Concurrentes y Distribuidos. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Iava.

Dpt. Lenguajes y Sistemas Informáticos ETSI Informática y de Telecomunicación Universidad de Granada

Curso 15-16

Índice

Sistemas Concurrentes y Distribuidos. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Java.

- Objetivos
- Implementación de monitores nativos de Java
- 3 Implementación en Java de monitores estilo *Hoare*
- 4 Productor-Consumidor con buffer limitado
- 5 El problema de los fumadores
- 6 El problema del barbero durmiente.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2015-16. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Java

Sección 1 Objetivos

Objetivos

- Conocer cómo construir monitores en Java, tanto usando la API para manejo de hebras Java, como usando un conjunto de clases (el paquete monitor) que permite programar monitores siguiendo la misma semántica de los monitores de Hoare.
- Conocer varios problemas sencillos de sincronización y su solución basada en monitores en el lenguaje Java:
 - Diseñar una solución al problema del productor-consumidor con buffer acotado basada en monitores e implementarla con un programa Java multihebra, usando el paquete monitor.
 - Diseñar una solución al problema de los fumadores, visto en la práctica 1, basada en monitores e implementarla con un programa Java multihebra, usando el paquete monitor.
 - Diseñar e implementar una solución al problema del barbero durmiente usando el paquete monitor.

Sección 2 Implementación de monitores nativos de Java

- 2.1. Monitores como Clases en Java
- 2.2. Métodos de espera y notificación.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2015-16. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Java Sección 2. Implementación de monitores nativos de Java

Subsección 2.1 Monitores como Clases en Java

Monitores como Clases en Java

Monitores como Clases en Java

Para construir un monitor en Java, creamos una clase con sus métodos sincronizados. De esta forma solamente una hebra podrá ejecutar en cada momento un método del objeto.

El siguiente ejemplo muestra un monitor que implementa un contador más general que el visto en el seminario:

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2015-16. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Java Sección 2. Implementación de monitores nativos de Java

Subsección 2.2

Métodos de espera y notificación.

- En Java no existe el concepto de variable condición. Podríamos decir que cada monitor en Java tiene una única variable condición anónima.
- Los monitores basados en la biblioteca estándar de Java implementan una versión restringida de la semántica <u>Señalar y</u> <u>Continuar (SC)</u>.
- Los mecanismos de espera y notificación se realizan con tres métodos de la clase Object (los tienen implícitamente todas las clases): wait, notify y notifyAll.
- Estos métodos solamente pueden ser llamados por una hebra cuando ésta posee el cerrojo del objeto, es decir, desde un bloque o un método sincronizado (protegido con synchronized).

Métodos de espera y notificación (2)

wait()

Provoca que la hebra actual se bloquee y sea colocada en una cola de espera asociada al objeto monitor. El cerrojo del objeto es liberado para que otras hebras puedan ejecutar métodos del objeto. Otros cerrojos poseídos por la hebra suspendida son retenidos por esta.

notify()

Provoca que, si hay alguna hebra bloqueada en wait, se escoja una cualquiera de forma arbitraria, y se saque de la cola de wait pasando esta al estado preparado. La hebra que invocó notify seguirá ejecutándose dentro del monitor.

notifyAll()

Produce el mismo resultado que una llamada a **notify** por cada hebra bloqueada en la cola de **wait**: todas las hebras bloqueadas pasan al estado preparado.

La hebra señalada deberá adquirir el cerrojo del objeto para poder ejecutarse.

 Esto significará esperar al menos hasta que la hebra que invocó notify libere el cerrojo, bien por la ejecución de una llamada a wait, o bien por la salida del monitor.

La hebra señalada no tiene prioridad alguna para ejecutarse en el monitor.

 Podría ocurrir que, antes de que la hebra señalada pueda volver a ejecutarse, otra hebra adquiera el cerrojo del monitor.

Implementación de monitores nativos de Java

Métodos de espera v notificación.

Inconvenientes de los monitores nativos de Java

- Cola de espera única: como sólo hay una cola de espera por objeto, todas las hebras que esperan a que se den diferentes condiciones deben esperar en el mismo conjunto de espera. Esto permite que una llamada a notify() despierte a una hebra que espera una condición diferente a la que realmente se notificó, incluso aunque existan hebras esperando la condición que realmente se pretendía notificar. La solución para esta restricción suele consistir en:
 - Sustituir algunas o todas las llamadas a notify por llamadas a notifyAll.
 - Poner las llamadas a wait en un bucle de espera activa:

```
while ( not condicion_logica_desbloqueo ) { wait() ; }
```

 No hay reanudación inmediata de hebra señalada: esto se debe a la semántica SC que se sigue y es la segunda razón del uso de incluir las llamadas a wait en bucles de espera activa.

Ejemplo: Productor-Consumidor con buffer limitado

Monitor que implementa un buffer acotado para múltiples productores y consumidores:

```
class Buffer
      private int numSlots = 0, cont = 0;
      private double[] buffer = null;
      public Buffer( int p numSlots )
5
      { numSlots = p numSlots :
6
        buffer = new double[numSlots] ;
8
      public synchronized void depositar ( double valor ) throws Interrupted Exception
9
       while( cont == numSlots ) wait();
10
        buffer[cont] = valor; cont++;
11
        notifyAll();
12
13
      public synchronized double extraer() throws InterruptedException
14
        double valor;
15
        while( cont == 0 ) wait() ;
16
        cont--: valor = buffer[cont] ;
17
        notifyAll();
18
        return valor;
19
20
```

Productor-Consumidor: hebras consumidoras

```
47
    class Consumidor implements Runnable
48
      private Buffer bb ;
49
      int veces;
50
      int numC ;
51
      Thread thr :
52
      public Consumidor( Buffer pbb, int pveces, int pnumC )
53
      { bb
              = pbb;
54
        veces = pveces;
55
        numC = pnumC;
56
        thr = new Thread(this, "consumidor "+numC);
57
58
      public void run()
59
      { trv
60
         { for ( int i=0 ; i < veces ; i++ )
61
           { double item = bb.extraer ();
62
             System.out.println(thr.getName()+", consumiendo "+item);
63
64
65
        catch ( Exception e )
66
          System.err.println("Excepcion en main: " + e);
67
68
69
```

Productor-Consumidor: hebras productoras

```
22
    class Productor implements Runnable
23
      private Buffer bb ;
24
      int veces;
25
      int numP ;
26
      Thread thr :
27
      public Productor ( Buffer pbb, int pveces, int pnumP )
28
      { bb
               = pbb;
29
        veces = pveces;
30
        numP = pnumP :
31
        thr = new Thread(this, "productor "+numP);
32
33
      public void run()
34
      { try
35
         { double item = 100*numP ;
36
           for( int i=0 ; i<veces ; i++ )</pre>
37
           { System.out.println(thr.getName()+", produciendo " + item);
38
             bb.depositar( item++ );
39
40
41
        catch ( Exception e )
42
          System.err.println("Excepcion en main: " + e);
43
44
45
```

Sección 3 Implementación en Java de monitores estilo *Hoare*

Implementación en Java de monitores estilo Hoare

- Se ha desarrollado una biblioteca de clases Java (paquete monitor) que soporta la semántica de monitores estilo Hoare.
- Permite definir múltiples colas de condición y un signal supone la reactivación inmediata del proceso señalado (semántica Señalar y espera Urgente, SU).
- La documentación y el código de las clases están disponibles en: http://www.engr.mun.ca/ theo/Misc/monitors/monitors.html
- Para definir una clase monitor específica se debe definir una extensión de la clase AbstractMonitor.

Exclusión mutua y uso del paquete monitor

Para garantizar la exclusión mutua en el acceso a los métodos del monitor, se han de invocar los siguientes métodos de la clase

AbstractMonitor:

- enter(): para entrar al monitor, se invoca al comienzo del cuerpo del método.
- ► leave(): para abandonar el monitor, se invoca al final del cuerpo (aunque cualquier return debe ir después).

Uso del paquete

- Es conveniente que el directorio monitor, conteniendo los archivos .java con las clases Java de dicho paquete, se encuentre colgando del mismo directorio donde se trabaje con los programas Java que usen el paquete monitor.
- En caso contrario, habría que redefinir la variable de entorno CLASSPATH incluyendo la ruta de dicho directorio.

Ejemplo: Clase Monitor para contar los días

Permite llevar un control de los días (considerados como grupos de 24 horas) dedicadas por todas las hebras de usuario.

```
3
    class Contador Dias extends AbstractMonitor
      private int num_horas = 0, num_dias = 0;
5
      public void nueva hora()
6
        enter();
        num horas++:
        if ( num horas == 24 )
        { num dias++;
10
          num horas=0:
11
12
        leave();
13
14
      public int obtener dia()
        enter();
16
        int valor=num dias;
17
        leave();
18
        return valor:
19
20
```

Objetos condición del paquete monitor

Es posible utilizar varias colas de condición, declarando diversos objetos de una clase denominada **Condition**.

 Para crear un objeto condición, se invoca el método makeCondition() de la clase AbstractMonitor. Ejemplo:

```
Condition puede_leer = makeCondition() ;
```

La clase **Condition** proporciona métodos de espera, notificación y para consultar el estado de la cola de condición:

- void await (): tiene la misma semántica que la primitiva wait () de los monitores estilo Hoare.
- void signal(): igual que la primitiva signal() de los monitores estilo Hoare.
- ▶ int count(): devuelve el número de hebras que esperan.
- boolean isEmpty(): indica si la cola de condición está vacía (true) o no (false).

Ejemplo: Monitor lectores-escritores (1)

Con prioridad a las lecturas.

```
class MonitorLE extends AbstractMonitor
5
6
      private int num lectores = 0 ;
      private boolean escribiendo = false ;
      private Condition lectura = makeCondition();
9
      private Condition escritura = makeCondition();
10
11
      public void inicio lectura()
12
      { enter():
13
        if (escribiendo) lectura.await();
14
        num lectores++;
15
        lectura.signal();
16
        leave();
17
18
      public void fin_lectura()
19
       enter();
20
        num lectores --:
21
        if (num lectores==0) escritura.signal();
22
        leave();
23
```

Ejemplo: Monitor lectores-escritores (2)

```
24
      public void inicio escritura()
25
        enter();
26
        if (num lectores>0 || escribiendo) escritura.await();
27
        escribiendo=true:
28
        leave();
29
30
      public void fin_escritura() // prio. lect
31
        enter();
32
        escribiendo=false:
33
        if (lectura.isEmpty()) escritura.signal();
34
        else lectura.signal();
35
        leave();
36
37
      // fin clase monitor "Lect_Esc"
```

52

53 54

55

56

57 58

59

60

61

62 63

64

65

66

67

68

69

70 71 72

Probl. lectores-escritores: Hebra Lectora.

```
class Lector implements Runnable
 private MonitorLE monitorLE; // objeto monitor l.e. compartido
 public Thread thr ; // objeto hebra encapsulado
 public Lector( MonitorLE p_monitorLE, int p_nveces, String nombre )
   monitorLE = p monitorLE :
   nveces = p nveces ;
   thr
             = new Thread(this, nombre);
 public void run()
  { for ( int i = 0 ; i < nveces ; i++ )
    { System.out.println( thr.getName()+": solicita lectura.");
     monitorLE.inicio lectura();
       System.out.println( thr.getName()+": leyendo.");
       aux.dormir max( 1000 ) ;
     monitorLE.fin lectura();
```

74

75 76

77

78

79 80

81

82

83

84 85

86

87

88

89

90

91

92 93 94

Probl. lectores-escritores: Hebra Escritora.

```
class Escritor implements Runnable
 private MonitorLE monitorLE; // objeto monitor l.e. compartido
 public Thread thr ; // objeto hebra encapsulado
 public Escritor( MonitorLE p_monitorLE, int p_nveces, String nombre )
   monitorLE = p monitorLE :
   nveces = p nveces ;
   thr
             = new Thread(this, nombre);
 public void run()
  { for ( int i = 0 ; i < nveces ; i++ )
    { System.out.println( thr.getName()+": solicita escritura.");
     monitorLE.inicio escritura();
       System.out.println( thr.getName()+": escribiendo.");
       aux.dormir max( 1000 );
     monitorLE.fin escritura ();
```

Probl. lectores-escritores: clase auxiliar

se ha usado el método (estático) dormir_max de la clase aux. Este método sirve para bloquear la hebra que lo llama durante un tiempo aleatorio entre 0 y el número máximo de milisegundos que se le pasa como parámetro. Se puede declarar como sigue:

```
class aux
{
    static Random genAlea = new Random();
    static void dormir_max( int milisecsMax )
    { try
        { Thread.sleep( genAlea.nextInt( milisecsMax ) );
        }
        catch( InterruptedException e )
        { System.err.println("sleep interumpido en 'aux.dormir_max()'");
      }
    }
}
```

Sección 4

Productor-Consumidor con buffer limitado

Ejercicio propuesto

Obtener una versión de la clase **Buffer**, que se desarrolló en una sección anterior para múltiples productores y consumidores, usando las clases vistas del paquete **monitor**.

Documentación para el portafolio

Los alumnos redactarán un documento donde se responda de forma razonada a cada uno de los siguientes puntos:

- Describe los cambios que has realizado sobre la clase Buffer vista anteriormente, indicando qué objetos condición has usado y el propósito de cada uno.
- 2 Incluye el código fuente completo de la solución adoptada.
- 3 Incluye un listado de la salida del programa (para 2 productores, 2 consumidores, un buffer de tamaño 3 y 5 iteraciones por hebra.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2015-16. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Java

Sección 5 El problema de los fumadores

El problema de los fumadores

En este ejercicio consideraremos de nuevo el mismo problema de los fumadores y el estanquero que ya vimos en la práctica 1:

- Se mantienen exactamente igual todas las condiciones de sincronización entre las distintas hebras involucradas.
- Se escribirá una clase hebra Estanquero y otra Fumador. De esta última habrá tres instancias, cada una almacenará el número de ingrediente que necesita (o lo que es equivalente: el número de fumador), que se proporcionará en el constructor.
- La interacción entre los fumadores y el estanquero será resuelta mediante un monitor **Estanco** basado en el paquete **monitor**.

A continuación se incluyen las plantillas de código que deben usarse para este problema.

Plantilla del monitor Estanco

Las sentencias de sincronización se encapsulan en el código del monitor, que tendrá esta declaración:

```
class Estanco extends AbstractMonitor
{ ...
    // invocado por cada fumador, indicando su ingrediente o numero
    public void obtenerIngrediente( int miIngrediente )
    { ...
    }
    // invocado por el estanquero, indicando el ingrediente que pone
    public void ponerIngrediente( int ingrediente )
    { ...
    }
    // invocado por el estanquero
    public void esperarRecogidaIngrediente()
    { ...
    }
}
```

Plantilla de la hebra Fumador

Cada instancia de la hebra de fumador guarda su número de fumador (el número del ingrediente que necesita):

```
class Fumador implements Runnable
  int miIngrediente;
  public Thread thr :
  public Fumador( int p_miIngrediente, ... )
  public void run()
    while ( true )
     estanco.obtenerIngrediente( miIngrediente );
      aux.dormir max( 2000 );
```

Plantilla de la hebra Estanquero

El estanquero continuamente produce ingredientes y espera a que se recojan:

```
class Estanquero implements Runnable
{  public Thread thr ;
    ...
  public void run()
  {  int ingrediente ;
    while (true)
    {
      ingrediente = (int) (Math.random () * 3.0); // 0,1 o 2
      estanco.ponerIngrediente( ingrediente );
      estanco.esperarRecogidaIngrediente();
    }
}
```

Documentación para el portafolio

Los alumnos redactarán un documento donde se responda de forma razonada a cada uno de los siguientes puntos:

- Describe qué objetos condición has usado y el propósito de cada uno.
- 2 Incluye el código fuente completo de la solución adoptada.
- 3 Incluye un listado de la salida del programa.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos, curso 2015-16. Práctica 2. Programación de Monitores con Hebras Java

Sección 6

El problema del barbero durmiente.

Barbería: tipos de hebras.

El problema del barbero durmiente es representativo de cierto tipo de problemas reales: ilustra perfectamente la relación de tipo cliente-servidor que a menudo aparece entre los procesos.

- El problema trata sobre una barbería en la cual hay dos tipos de actores o hebras ejecutándose concurrentemente:
 - Una única hebra llamada barbero
 - Varias hebras llamadas clientes (un número fijo).
- ► En la barbería hay:
 - una única silla de cortar el pelo, y
 - una sala de espera para los clientes, con una cantidad de sillas al menos igual al número de clientes
- Las hebras no consumen CPU en estos casos:
 - Barbero: cuando no hay clientes que atender (decimos que duerme), cuando le está cortando el pelo a un cliente.
 - Cliente: cuando está en la sala de espera, cuando el barbero le está cortando el pelo, cuando está fuera de la barbería.

Barbería: Requerimientos de sincronización.

La sincronización entre hebras viene determinada por estas condiciones:

- El barbero ejecuta un bucle infinito, en cada iteración:
 - Si no hay clientes en la sala de espera, espera dormido a que llege un cliente a la barbería, o bien, si hay clientes en dicha sala, llama a uno de ellos.
 - Pela al cliente durante un intervalo de tiempo, cuya duración exacta la determina el barbero.
 - Avisa al cliente de que ha terminado de pelarlo.
- Cada cliente ejecuta un bucle infinito, en cada iteración:
 - Entra a la barbería. Si el barbero está ocupado pelando, esperará en la sala de espera hasta que el barbero lo llame, o bien, si el barbero está dormido, el cliente despierta al barbero.
 - Espera en la silla de corte a que el barbero lo pele, hasta que el barbero le avisa de que ha terminado. Sale de la barbería.
 - Espera fuera de la barbería durante un intervalo de tiempo, cuya duración exacta la determina el cliente.

Ejercicio propuesto

Escribir un programa Java con hebras para el problema del barbero durmiente. La barbería se implementa usando un **monitor** para la sincronización entre la hebra del barbero y las hebras de clientes. Dicho monitor tiene tres procedimientos exportados, que se describen aquí:

- Los clientes llaman a cortarPelo para obtener servicio del barbero, despertándolo o esperando a que termine con el cliente anterior.
- El barbero llama a **siguienteCliente** para esperar la llegada de un nuevo cliente y servirlo.
- Cuando el barbero termina de pelar al cliente actual llama a finCliente, indicándole que puede salir de la barbería y esperando a que lo haga para pasar al siguiente cliente.

Usar las plantillas que se incluyen abajo.

Documentación para el portafolio

Los alumnos redactarán un documento con los siguientes elementos:

- 1 Descripción de los objetos condición usados y su propósito.
- 2 Código fuente completo de la solución.
- 3 Listado de la salida del programa.

Plantilla del Monitor Barberia

Plantilla de las hebras Cliente y Barbero

```
class Cliente implements Runnable
{ public Thread thr ;
  public void run ()
  { while (true) {
      barberia.cortarPelo (); // el cliente espera (si procede) y se corta el pelo
      aux.dormir max ( 2000 ); // el cliente está fuera de la barberia un tiempo
class Barbero implements Runnable
  public Thread thr ;
  public void run ()
  { while (true)
      barberia.siguienteCliente ();
      aux.dormir max ( 2500 ); // el barbero está cortando el pelo
      barberia.finCliente ();
```