

sakai.iframe.site

FLIP UD01-1: Que es Prog. Concurrente

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Uno de los inconvenientes de la programación concurrente es:

- ☒ Que resulta muy compleja su depuración.
- ☐ Que permite una mayor flexibilidad de los programas.
- ☐ Que permite una mayor escalabilidad.
- ☐ Que ofrece un menor hueco semántico.

Respuesta correcta: A

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Indique qué afirmación es FALSA:

- ☐ La programación concurrente es en general más eficiente y escalable que la secuencial.
- ☒ Las aplicaciones concurrentes suelen responder a un esquema modular.
- ☐ La programación secuencial destaca por su flexibilidad.
- ☐ La programación concurrente mejora la interactividad y flexibilidad.

Respuesta correcta: C

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Un programa secuencial es aquel en el que sus instrucciones se van ejecutando

- ☐ En paralelo.
- ☒ En serie, una tras otra.
- ☐ En concurrencia.
- ☐ En serie, varias a la vez.

Respuesta correcta: B

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

La programación concurrente permite mejorar

- ☐ La depuración de las aplicaciones
- ☐ Las prestaciones del sistema.
- ☐ La cooperación de las actividades
- ☒ Todas las opciones anteriores.

Respuesta correcta: B

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de los siguientes es un ejemplo de un programa concurrente:

- ☐ Un proceso con un solo hilo de ejecución.
- ☐ Un compilador ejecutándose sobre un sistema operativo monoprogramado.
- ☒ Un navegador web con múltiples hilos de ejecución.
- ☐ Un videojuego con un único proceso mono-hilo.

Respuesta correcta: C

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD01-2: Creación de hilos en Java

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Los hilos en Java son un contexto de ejecución formado por:

- ☒ El código del hilo, los datos (propios del hilo, y compartidos entre varios hilos) y la JVM.
- ☐ Código, Datos (los atributos propios del hilo) y una CPU virtual.
- ☐ Código y Datos.
- ☐ El código que se indica en el método void run() de la interfaz Runnable

Respuesta correcta: A

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Para lanzar a ejecución un hilo en Java debemos utilizar el método:

- ☐ run()
- ☐ execute()
- ☐ create()
- ☒ start()

Respuesta correcta: D

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de las siguientes afirmaciones es FALSA:

- ☐ Al crear un hilo podemos asociarle un nombre utilizando el constructor de la clase Thread.
- ☐ El método setName() de la clase Thread permite asociar un nombre al hilo.
- ☐ Java asigna un nombre al hilo de forma automática cuando se crea el hilo.
- ☒ Se puede obtener el nombre asociado al hilo con el método printName() de la clase Thread.

Respuesta correcta: D

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Si queremos que una clase A, que ya extiende de otra clase, pueda ser ejecutada como un hilo...

- ☐ La clase A debe extender Thread.
- ☐ La clase A debe extender la clase Runnable.
- ☐ La clase A no podrá ser ejecutada nunca como hilo, pues Java no soporta herencia múltiple.
- ☒ La clase A debe implementar Runnable.

Respuesta correcta: D

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

¿Cuándo es posible asignarle un nombre a un hilo en Java?

- ☐ No se puede asignar un nombre. Java lo asigna automáticamente.
- ☐ Se asigna únicamente en el momento de su creación.
- ☐ Se puede asignar cuando el hilo ya haya empezado a ejecutarse.
- ☒ Se puede asignar en su creación o en cualquier momento de su ejecución.

Respuesta correcta: D

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD01-3: Ejemplos Aplicaciones Concurrentes

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

En el problema de los cinco filósofos...

- ☐ Los cinco filósofos comparten los cinco tenedores, y cada tenedor puede ser usado solamente por un filósofo en cada momento.
- ☐ Los cinco filósofos comparten los cinco tenedores y cada tenedor puede ser usado por varios filósofos en cada momento.
- ☐ Cada par de filósofos vecinos comparte un tenedor, que puede ser usado por ambos filósofos en cada momento.
- ☒ Cada par de filósofos vecinos comparte un tenedor, que puede ser usado solamente por un filósofo en cada momento.

Respuesta correcta: D

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

La aplicación Therac-25 es un ejemplo real que muestra...

- ☐ la eficiencia de las aplicaciones concurrentes (frente a las aplicaciones secuenciales).
- ☐ La utilización de thread-pools, creando conjuntos de hilos en espera.
- ☐ los problemas generados por un mal diseño de la aplicación concurrente.
- ☐ la dificultad de sincronizar un elevado número de hilos en una aplicación concurrente.

Respuesta correcta: C

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de los siguientes NO es un problema clásico de la programación concurrente:

- ☐ Tres lectores
- ☒ Cinco filósofos
- ☐ Productor-Consumidor
- ☐ Lectores-Escritores

Respuesta correcta: A

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de los siguientes NO es un ejemplo de aplicación concurrente real:

- ☐ Therac-25
- ☐ Videojuego FIFA
- ☒ Intérprete de órdenes bash
- ☐ Servidor Web Apache

Respuesta correcta: C

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

En el problema de Lectores-Escritores, el escritor tendrá que esperar si accediendo al recurso hay....

- ☐ Un escritor
- ☒ Algún hilo (lector o escritor)
- ☐ Un lector
- ☐ No hay nadie

Respuesta correcta: B

sakai.iframe.site

FLIP UD01-Resumen

[Volver a la Lista de Exámenes](#)

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Indique cuáles de los siguientes ejemplos se corresponden con ejemplos de APLICACIONES CONCURRENTES:

- ☐ Una hoja de cálculo con un hilo para gestionar la entrada de texto, otro para recalcular el valor de las celdas
- ✓ ☒ y actualizar la visión del documento, otro para grabar en segundo plano las versiones transitorias, otro para gestionar los menús, etc.
- ☐ Un compilador que se ejecute sobre un sistema operativo monoprogramado.
- ✓ ☒ Un videojuego en el que se utilice un hilo distinto por cada elemento móvil que aparezca en la pantalla.
- ✓ ☒ Cualquier aplicación distribuida que siga el modelo cliente/servidor, visto en las asignaturas de Redes.

Respuesta correcta: A, C, D

Sea el siguiente código en Java:

```
public class T2 extends Thread {  
    private int nivel;  
    public T2(int n){  
        nivel = n;  
    }  
    public void creaHilo(int i) {  
        T2 h = new T2(i);  
        h.start();  
        System.out.println("Hilo de nivel "+i+" creado.");  
    }  
    public void run() {  
        if (nivel>0)  
  
            creaHilo(nivel-1);  
        System.out.println("Fin hilo. Nivel:" + nivel);  
    }  
    public static void main(String[] argv) {  
        for (int i=1; i<3; ++i)  
            new T2(2).start();  
    }  
}
```

Marque cuál(es) de las siguientes sentencias son VERDADERAS:

- ☒ ☐ Al ejecutar este programa llegan a generarse seis hilos aparte del inicial.
☐ Este programa no ejecuta ninguno de los hilos generados, pues jamás se invoca el método run() de éstos.
- ☒ ☐ Al ejecutar este programa habrá hilos cuyo atributo nivel valga 2, 1 o 0.
☐ Al ejecutar este programa no se generará ningún hilo cuyo atributo nivel valga cero.

Respuesta correcta: A, C

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Respecto a la utilización de hilos en Java, indique qué sentencias siguientes son VERDADERAS:

- ✓ ☐ Los objetos definidos en Java se mantienen en el heap. Pasan a ser residuos cuando ningún hilo los referencia. Por ello el run-time de Java utiliza un hilo "recolector" que los "elimina" en ese caso.
- ✓ ☐ Para asignar nombre a los hilos se puede utilizar el método setName().
- ✓ ☐ Para definir hilos basta con crear una clase que implante la interfaz Runnable o crear una clase que extienda la clase Thread.
- ✓ ☐ El código a ejecutar por cada hilo debe estar contenido en su método run(), que debe ser invocado llamando a start().

Respuesta correcta: A, B, C, D

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál o cuáles de las siguientes sentencias representan INCONVENIENTES de la programación concurrente:

- ✓ ☐ Presenta algunos problemas potenciales que deben evitarse: interbloqueos, condiciones de carrera, inconsistencia, ...
- ✓ ☐ Genera aplicaciones que normalmente son más difíciles de depurar.
- ✗ ☐ Sólo está soportada en ordenadores modernos con procesadores de múltiples núcleos.
- ☐ Sólo tiene sentido en aplicaciones interactivas colaborativas.

Razonamiento:

Respuesta correcta: A, B

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Sobre las actividades de una aplicación concurrente, indique cuál(es) de las siguientes sentencias son VERDADERAS:

- ☐ Para que las actividades de una aplicación concurrente avancen en paralelo podemos utilizar el soporte de un sistema operativo multiprogramado en ordenadores con un solo procesador. Su planificador ofrecerá una visión lógica de avance simultáneo.
- ✓ ☐ Para que las actividades de una aplicación concurrente avancen en paralelo podemos utilizar los múltiples núcleos de un procesador moderno, para que el avance simultáneo sea real.
- ☐ Para que las actividades de una aplicación concurrente avancen en paralelo siempre tendremos que instalar esa aplicación en múltiples ordenadores e intercomunicarlos de alguna manera.
- ✓ ☐ Para que las actividades de una aplicación concurrente avancen en paralelo podemos tener cada actividad en una máquina diferente, y comunicarlas intercambiando mensajes.

Respuesta correcta: A, B, D

sakai.iframe.site

FLIP UD02-1. Cooperación hilos

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

5.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

1.0 Puntos

Indique cuál de las siguientes afirmaciones es FALSA:

- ☐ Dos hilos de dos procesos distintos pueden comunicarse entre sí utilizando el mecanismo de memoria compartida.
- ☐ Dos hilos del mismo proceso pueden comunicarse entre sí utilizando el mecanismo de memoria compartida.
- ☒ Dos hilos de dos procesos distintos pueden comunicarse entre sí utilizando el mecanismo de intercambio de mensajes.
- ☐ Dos hilos del mismo proceso pueden comunicarse entre sí utilizando el mecanismo de intercambio de mensajes.

Respuesta correcta: A

Preguntas 2 de 5

1.0 Puntos

Una sección se ejecuta en exclusión mutua cuando:

- ☒ Solamente un hilo puede ejecutarla en cada momento.
- ☐ Solamente un hilo puede ejecutarla en cada procesador del sistema.
- ☐ Un hilo debe suspenderse hasta que se cumpla determinada condición de dicha sección.
- ☐ Las variables que la componen son mutuamente excluyentes entre sí.

Respuesta correcta: A

Preguntas 3 de 5

1.0 Puntos

En el problema Lectores-Escritores se requiere acceso en exclusión mutua:

- ☒ Solamente para los escritores entre sí.
- ☐ Solamente para los lectores entre sí.
- ☐ Para los escritores entre sí; y para escritores y lectores entre sí. Pero los lectores pueden acceder de forma concurrente al recurso.
- ☐ Cualquier tipo de hilo (lector o escritor) debe utilizar el recurso siempre en exclusión mutua.

Respuesta correcta: C

Preguntas 4 de 5

1.0 Puntos

En el problema Productor-Consumidor se requiere sincronización condicional:

- ☐ Para suspender a un productor si el buffer está vacío.
- ☒ Para suspender a un productor si el buffer está lleno.
- ☐ Para suspender a un consumidor si el buffer está lleno.
- ☐ No se requiere nunca la sincronización condicional.

Respuesta correcta: B

Preguntas 5 de 5

1.0 Puntos

La sincronización condicional implica:

- ☐ Suspender a un hilo durante un tiempo máximo especificado (en milisegundo).
- ☒ Suspender a un hilo hasta que se cumpla una determinada condición. Dicho hilo suspendido estará encargado de detectar cuándo la condición se cumple y reactivarse entonces.
- ☐ Suspender a un hilo hasta que se cumpla una determinada condición. Otro hilo se encargará de reactivar al hilo suspendido.
- ☐ Interrumpir a un hilo suspendido en una condición, porque se ha cumplido el tiempo máximo especificado.

Respuesta correcta: C

sakai.iframe.site

FLIP UD02-3. Condiciones de Carrera

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Una acción es atómica si:

- ☐ Es una única instrucción interrumpible.
- ☒ No puede dividirse en acciones menores.
- ☐ Consta de estados intermedios visibles a otros hilos.
- ☐ Garantiza que los hilos puedan acceder a estados intermedios.

Respuesta correcta: B

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Se produce una condición de carrera cuando varios hilos acceden a un mismo objeto compartido...:

- ☐ Y todos los hilos leen una misma variable de ese objeto.
- ☐ Y cada hilo imprime una variable distinta de ese objeto.
- ☐ Y uno o más hilos actualiza el valor de una variable del objeto, dejándolo en un estado consistente.
- ☒ Y uno o más hilos actualiza el valor de una variable del objeto de forma inconsistente.

Respuesta correcta: D

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Los protocolos de entrada/salida a la sección crítica deben garantizar:

- ☒ Exclusión mutua, progreso y espera limitada.
- ☐ Exclusión mutua y espera ilimitada.
- ☐ Que haya siempre un protocolo de entrada, aunque no es necesario el de salida.
- ☐ Que la sección crítica pueda ser ejecutada concurrentemente por distintos hilos.

Respuesta correcta: A

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Se dice que un código es thread-safe si:

- ☐ Solamente puede ser ejecutado por un único hilo.
- ☐ Si puede ser ejecutado concurrentemente por varios hilos.
- ☒ Si varios hilos lo ejecutan a la vez sin que pueda nunca producirse condiciones de carrera.
- ☐ Si utiliza protocolos de entrada al código que garanticen el progreso.

Respuesta correcta: C

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de las siguientes afirmaciones es FALSA:

- ☐ Una sección crítica es un fragmento de código que puede provocar condiciones de carrera.
- ☐ Una sección crítica es un fragmento de código que accede a variables u objetos compartidos por más de un hilo.
- ☒ Un fragmento de código en el que se acceden a las variables locales de un hilo es un ejemplo de sección crítica.
- ☐ Un fragmento de código en el que se accede a objetos no inmutables compartidos entre varios hilos es un ejemplo de sección crítica.

Respuesta correcta: C

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD02-4. Locks

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Un lock es un objeto que, cuando un hilo H1 utiliza su operación cerrar lock:

- ☐ Si estaba ya cerrado por H1, entonces H1 se bloquea.
- ☐ Si estaba cerrado ya por otro hilo, entonces H1 lo cierra también y continúa adelante.
- ☒ Si estaba abierto, lo cierra.
- ☐ Todas las anteriores.

Respuesta correcta: C

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Un lock es un objeto que, cuando un hilo H1 utiliza su operación abrir lock:

- ☐ Si estaba ya abierto por H1, entonces no tiene efecto.
- ☐ Si estaba cerrado por otro hilo, entonces no tiene efecto.
- ☐ Si estaba cerrado por H1, entonces se abre el lock.
- ☒ Todas las anteriores.

Respuesta correcta: D

Java ofrece un mecanismo de lock implícito que consiste en:

- ☐ Que todo objeto posee un lock asociado llamado Lock, con instrucciones Lock.open() y Lock.close() para abrirlo y cerrarlo, respectivamente.
- ☐ Que todo objeto posee un lock asociado oculto para el programador.
- ☐ Que se debe hacer uso del objeto Lock para sincronizar las tareas.
- ☒ Que solamente los objetos de la clase Thread tienen un lock asociado.

Respuesta correcta: B

En Java, etiquetar con synchronized los métodos de una clase implica:

- ☐ Que estos métodos se ejecutarán de forma simultánea.
- ☒ Que estos métodos se ejecutarán en exclusión mutua entre sí.
- ☐ Que estos métodos abren todos a la vez el lock implícito de Java.
- ☐ Que estos métodos cierran todos a la vez el lock implícito de Java.

Respuesta correcta: B

Indique cuál de las siguientes afirmaciones es FALSA:

- ☐ Las sentencias sincronizadas de Java implican utilizar la etiqueta synchronized en la declaración del método.
- ☐ Al usar sentencias sincronizadas de Java, se pueden intercalar métodos de un mismo objeto, pero el código de esos métodos se ejecuta en exclusión mutua.
- ☐ Al usar sentencias sincronizadas, se puede utilizar más de un lock dentro de un mismo método.
- ☐ Los métodos sincronizados de un mismo objeto siempre estarán en exclusión mutua todos ellos entre sí.

Respuesta correcta: A

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD02-Resumen

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

La sentencia `h1.join()`, siendo `h1` una instancia de la clase `Thread`, permite...

- ☒ Suspende el hilo actual la espera de que acabe `h1`
- ☐ Reactivar la ejecución de `h1`
- ☐ Suspende `h1` a la espera de que acabe el hilo actual
- ☐ Lanzar a ejecución `h1`

Respuesta correcta: A

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Un hilo en Java puede pasar del estado **EN EJECUCION** al estado **PREPARADO**:

- ☐ Nunca puede producirse ese cambio de estado.
- ☒ Si realiza una llamada a `Object.wait()`
- ☐ Si es expulsado por el planificador
- ☐ Si espera la obtención de un lock

Respuesta correcta: C

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Respecto al estado de planificación de los hilos en Java, indique cuál o cuáles de las siguientes sentencias son VERDADERAS:

- ☐ El método yield() de la clase Thread hace que un hilo pase del estado "preparado" al estado "suspendido".
- ☐ Si un hilo utiliza el método wait() de un objeto pasa del estado "en ejecución" al "preparado".
- ☐ Los estados Blocked, Waiting y Timed-waiting de Java corresponden al estado "suspendido" visto en Fundamentos de los Sistemas Operativos.
- ☐ Un hilo Java no puede pasar del estado "en ejecución" al estado "preparado" de ninguna forma.

Razonamiento:

Respuesta correcta: C

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

En Java, si un hilo utiliza el método wait() de un objeto pasa del estado EN EJECUCION al estado:

- ☐ Preparado
- ☐ Timed-waiting
- ☐ Blocked
- ☒ Waiting

Respuesta correcta: D

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Una sección se ejecuta en exclusión mutua cuando:

- ☒ Solamente un hilo puede ejecutarla en cada momento
- ☐ Solamente un hilo puede ejecutarla en cada procesador del sistema
- ☐ Un hilo debe suspenderse hasta que se cumpla determinada condición de la sección
- ☐ Las variables que la componen son mutuamente excluyentes entre sí

Respuesta correcta: A

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD03-Resumen

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Marque cuáles de los siguientes ejemplos son ejemplos VÁLIDOS de mecanismos de sincronización:

- ✓ ☐ Semáforos
 - ☐ Un planificador expulsivo, como pueda ser uno que utilice el algoritmo Round-Robin o uno que gestione prioridades expulsivas.
 - ☐ El uso de memoria compartida.
- ✓ ☐ Monitores.

Respuesta correcta: A, D

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Para construir monitores en Java... (indique cuáles de las siguientes respuestas son CIERTAS):

- ✓ ☐ Si las llamadas a notify() aparecen como última sentencia en los métodos donde se necesiten, entonces se soporta directamente el modelo de monitores de Brinch Hansen.
- ☐ ... debemos añadir el calificador "protected" a cada uno de los métodos de la clase que vaya a utilizarse como un monitor.
- ☐ ... no es necesario añadir nada especial para que los métodos se ejecuten en exclusión mutua.
- ✓ ☐ ... utilizaremos los métodos wait(), notify() y notifyAll() (heredados de la clase Object) para implantar la sincronización condicional.

Respuesta correcta: A, D

Para construir monitores en Java... (marque las respuestas CORRECTAS):

- ☒ ... utilizaremos los métodos wait(), notify() y notifyAll() (heredados de la clase Object) para implantar sincronización condicional.
- ☐ ... no es necesario importar ningún "package" para definir los monitores.
- ☐ ... debemos asegurarnos de que el sistema operativo subyacente admita la creación y gestión de múltiples hilos de ejecución en cada proceso.
- ☒ ... utilizaremos el calificativo "synchronized" en la declaración de los atributos y métodos públicos de la clase que vaya a utilizarse como monitor.

Respuesta correcta: A, B

Sea la siguiente clase Java, cuyos métodos serán invocados por múltiples hilos de manera concurrente:

```
public class BoundedBuffer {  
    private int first,last,numItems,capacity;  
    private long items[];  
  
    public BoundedBuffer(int size){  
        capacity = size;  
        items = new long[size];  
        numItems = first = last = 0;  
    }  
    public synchronized void put(long item) {  
        if (numItems == capacity) try {wait();}catch(Exception e){};  
        items[last] = item;  
        last = (last + 1) % capacity; // % = resto de la div.  
        numItems++;  
        notify();  
    }  
    public synchronized long get() {  
        long valor;  
        if (numItems == 0) try{wait();}catch(Exception e){};  
        valor = items[first];
```

```
first = (first + 1) % capacity;  
numItems--;  
notify();  
return valor;  
}  
}
```

Indique cuál o cuáles de las siguientes sentencias son CIERTAS:

- ☒ Este código no funciona adecuadamente, pues debería utilizarse notifyAll() en lugar de notify().
- ☐ Si todas las veces que se invoca a notify() sólo hay un hilo suspendido en wait() o ninguno está suspendido, este monitor funcionará correctamente.
- ☐ Este código no funciona, pues al llamar a wait() no se dejaría abierto el monitor y nadie más podría acceder a él.
- ☒ Esta clase no funciona adecuadamente, pues las comprobaciones marcadas en negrita deberían asociarse a un bucle while, en lugar de a una sentencia if.

Respuesta correcta: A, D

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Respecto a los monitores, indique cuál o cuáles de las siguientes sentencias son CIERTAS:

- ☒ Un monitor es un mecanismo de sincronización integrado en lenguajes de programación concurrente que permite seleccionar cuántos hilos ejecutarán simultáneamente una sección de código.
- ☐ Un monitor proporciona mecanismos para resolver la sincronización condicional.
- ☐ Un monitor es un mecanismo de sincronización que sólo puede utilizarse en sistemas que implanten una planificación expulsiva.
- ☐ Un monitor es un mecanismo de sincronización proporcionado directamente por el sistema operativo.

Respuesta correcta: B

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD04- Interbloqueos

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Indique cuáles de las siguientes NO es una estrategia de solución al problema de los interbloqueos:

- ☐ Estrategia de prevención de interbloqueos
- ☒ Estrategia de limitación de interbloqueos
- ☐ Estrategia de detección y recuperación de interbloqueos
- ☐ Estrategia de evitación de interbloqueos

Respuesta correcta: B

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Si a partir de un GAR se determina una secuencia segura, se puede afirmar que...

- ☒ Existe riesgo de interbloqueo
- ☐ Ningún proceso puede obtener todos los recursos que necesita
- ☐ Existe interbloqueo
- ☐ No existe interbloqueo

Respuesta correcta: D

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de las siguientes condiciones es una Condición de Coffman:

- ☐ Espera limitada.
- ☐ Expulsión.
- ☐ Progreso.
- ☒ Exclusión mutua.

Respuesta correcta: D

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Usando un Grafo de Asignación de Recursos NO podríamos conocer:

- ☐ Si hay riesgo de interbloqueo
- ☐ Si un proceso está suspendido esperando un recurso
- ☒ Si hay riesgo de livelock
- ☐ Si hay un interbloqueo

Respuesta correcta: C

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Indique cuál de las siguientes condiciones NO es una Condición de Coffman:

- ☐ Exclusión mutua.
- ☐ No Expulsión.
- ☒ Espera limitada.
- ☐ Espera circular.

Respuesta correcta: C

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD05: Resumen

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Para utilizar un objeto Condition en un "monitor" protegido con ReentrantLock en Java... (indique la(s) respuesta(s) correcta(s))

- ☒ ... se recomienda el uso de sus métodos await(), signal() o signalAll().
- ☐ ... no es aconsejable utilizar sus métodos wait(), notify() o notifyAll().
- ☒ ... no se requiere proteger los métodos donde se use con el calificador "synchronized".
- ☒ ... se pueden utilizar tantos objetos Condition dentro de ese "monitor" como se necesiten.

Respuesta correcta: A, B, C, D

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Los objetos Semaphore en Java...:

- ☒ ...pueden recibir un valor inicial en su constructor, que indicará cuántas llamadas se podrían realizar al método acquire() (si nadie llama a release()) sin llegar a suspenderse.
- ☒ ...pueden utilizarse tanto para garantizar exclusión mutua como para implantar sincronización condicional.
- ☐ ...ofrecen el método await() para suspender a un hilo y el método signal() para reactivar.
- ☐ ...deben ser generados con el método newSemaphore() de la clase ReentrantLock, de manera similar a los objetos Condition.

Respuesta correcta: A, B

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Dado el siguiente código Java:

```
class BufferOk implements Buffer {  
    private int items, head, tail, N;  
    private int[] data;  
    Condition notFull, notEmpty;
```

ReentrantLock lock;

```
public BufferOk(int N) {  
    data= new int[N];  
    this.N=N;  
    head = tail = items = 0;  
    lock= new ReentrantLock();  
    notFull=lock.newCondition();  
    notEmpty=lock.newCondition();  
}
```

```
public int get() {  
    int x;  
    try {  
        lock.lock();  
        while (items==0) {  
            System.out.println("Consumer is waiting ...");  
            try {notEmpty.wait();}  
            catch(InterruptedException e) {}  
        }  
        x=data[head];  
        head= (head+1)%N; items--;  
        notFull.notify();  
    } finally {lock.unlock();}  
    return x;  
}
```

```
public void put(int x) {  
    try{  
        lock.lock();  
        while (items==N) {
```



```
System.out.println("Producer is waiting ...");  
try {notFull.wait();}  
catch(InterruptedException e) {}  
}  
data[tail]=x; tail= (tail+1)%N; items++;  
notEmpty.notify();  
} finally {lock.unlock();}  
}
```

Indique qué sentencias siguientes son CIERTAS:

-
- ☐ El código es incorrecto porque no se pueden utilizar múltiples condiciones en un mismo monitor Java.
 - ☐ El código es incorrecto pues todos los métodos del monitor deberían ser "synchronized".
 - ☐ El código es incorrecto, pues el "finally" empleado en el método get() no incluye la sentencia "return x;".
 - ☒ El código es incorrecto, pues se ha utilizado wait() y notify() en lugar de await() y signal().

Respuesta correcta: D

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Los argumentos enteros utilizados en los constructores de las clases de java.util.concurrent tienen la siguiente funcionalidad (marque las respuestas correctas):

-
- ☐ En CountdownLatch no se necesita especificar ningún argumento en su constructor.
 - ☒ En Semaphore, para fijar el valor inicial de su contador. Si es positivo indicará cuántos acquire() se podrán realizar sin suspenderse (asumiendo que nadie llame a release()).
 - ☒ En CyclicBarrier, para saber cuántas llamadas a await() habrá que esperar para abrir la barrera.
 - ☒ En Condition, no sirven para nada. No se utiliza un constructor. Basta con llamar al método newCondition() de algún Lock (normalmente, ReentrantLock).

Respuesta correcta: B, C, D

sakai.iframe.site

FLIP UD05-1: Locks y Variables Condicion

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

La interfaz Condition ofrece el método:

- ☐ notifyAll()
- ☐ notify()
- ☒ signal()
- ☐ wait()

Respuesta correcta: C

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

Para utilizar un objeto Condition en un "monitor" protegido con ReentrantLock en Java...

- ☐ Se deben utilizar sus métodos wait(), notify() o notifyAll().
- ☐ Se requiere proteger los métodos donde se use con el calificador "synchronized".
- ☐ No se recomienda el uso de sus métodos await(), signal() o signalAll().
- ☒ Se pueden utilizar tantos objetos Condition dentro de ese "monitor" como se necesiten.

Respuesta correcta: D

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Se pueden crear muchas variables condición dentro de la clase:

- ☐ Monitor
- ☒ Condition
- ☐ BlockingQueue
- ☐ Lock

Respuesta correcta: D

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

Si deseamos crear un objeto Condition en un monitor protegido con ReentrantLock en Java...

- ☐ Debemos usar el constructor de la interfaz Condition().
- ☒ Debemos utilizar el método newCondition() del lock.
- ☐ Debemos crearlo dentro del bloque "finally" del constructor del monitor.
- ☐ Hay que asegurarse de que no haya otra instancia de la clase Condition declarada dentro del mismo monitor.

Respuesta correcta: B

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

Para la utilización de la herramienta ReentrantLock debemos hacer uso de la biblioteca:

- ☒ java.util.concurrent
- ☐ Ninguna. Son primitivas básicas.
- ☐ java.concurrency
- ☐ java.locks

Respuesta correcta: A

sakai.iframe.site

FLIP UD05-2: Colecciones Concurrentes y Variables Atómicas

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

La clase Executor permite:

- ☒ Mantener un thread-pool, con un conjunto de hilos ya creados, que se pueden reutilizar.
- ☐ Ejecutar monitores de Java sofisticados.
- ☐ Especificar la duración de un intervalo de bloqueo.
- ☐ Suspende a un grupo de hilos, quedando éstos a la espera de que suceda algún evento.

Respuesta correcta: A

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

El uso de variables atómicas permite:

- ☐ Utilizar la etiqueta synchronized de una forma más eficiente.
- ☐ Implementar contadores.
- ☐ Utilizar directamente la operación ++ sobre un entero.
- ☒ Dividir la operación c++ en varios pasos que se ejecutan cada uno de forma atómica.

Respuesta correcta: B

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

La clase AtomicLong NO ofrece el siguiente método:

- ☐ addAndGet();
- ☐ decrementAndGet();
- ☒ await();
- ☐ getAndIncrement();

Respuesta correcta: C

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

En la interfaz BlockingQueue, el método NO permite extraer elementos de la cola.

- ☐ poll()
- ☐ remove()
- ☒ put()
- ☐ take()

Respuesta correcta: C

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

La operación de incremento atómica de la clase AtomicInteger counter es:

- ☐ getAndIncrement(counter);
- ☒ counter.getAndIncrement();
- ☐ counter ++;
- ☐ counter.getAndSet(counter++);

Respuesta correcta: B

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

FLIP UD05-3: Semáforos y Barreras

Volver a la Lista de Exámenes

Parte 1 de 1 -

10.0 Puntos

Preguntas 1 de 5

2.0 Puntos

Se puede emplear la clase Semaphore para:

(i) Proteger secciones críticas; (ii) Sincronizar hilos; (iii) Gestionar las políticas de ejecución de los hilos

- ☐ Sólo (ii)
- ☐ Sólo (ii) y (iii)
- ☐ Sólo (i) y (ii)
- ☒ Todas las opciones

Respuesta correcta: C

Preguntas 2 de 5

2.0 Puntos

La herramienta permite que un conjunto de hilos se esperen mutuamente en un punto común, siendo reutilizable.

- ☒ CyclicBarrier
- ☐ Semaphore
- ☐ BlockingQueue
- ☐ CountdownLatch

Respuesta correcta: A

Preguntas 3 de 5

2.0 Puntos

Para garantizar cierto orden de ejecución entre dos o más hilos, se puede utilizar un semáforo inicializado a:

- ☐ Valor 2.
- ☒ Valor 0.
- ☐ Valor 3.
- ☐ Valor 1.

Respuesta correcta: B

Preguntas 4 de 5

2.0 Puntos

La herramienta no hace uso del método await()

- ☐ CountdownLatch
- ☐ CyclicBarrier
- ☒ Semaphore
- ☐ Condition

Respuesta correcta: C

Preguntas 5 de 5

2.0 Puntos

El método acquire() de la clase Semaphore:

- ☒ Espera hasta disponer de un permiso, y entonces lo consume.
- ☐ Libera a un hilo esperando el semáforo.
- ☐ Adquiere siempre un permiso directamente, sin esperas.
- ☐ Añade un permiso.

Respuesta correcta: A

Anuncios recientes

sakai.iframe.site

Test 1, Grupo C (temas 1,2,3)

[Volver a la Lista de Exámenes](#)

Parte 1 de 5 - Ventajas de la programación concurrente.

2.0 Puntos

Preguntas 1 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

La gestión de las comunicaciones resulta más natural y eficaz, pues permite simultanear el uso de la red con otras actividades.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 2 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

La depuración es más sencilla que en la programación secuencial.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 3 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Permite que en una misma aplicación haya múltiples actividades simultáneas que colaboren entre sí.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 4 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Aprovecha mejor los recursos (memoria, comunicación vía red, dispositivos de E/S, múltiples núcleos del procesador, etc.) y así las aplicaciones pueden ser más eficientes.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Parte 2 de 5 - Desventajas de la programación concurrente

2.0 Puntos

Preguntas 5 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

La ejecución paralela de múltiples actividades puede plantear problemas en el acceso a algunos recursos compartidos.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 6 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Se necesita que el sistema operativo proporcione un planificador especial del procesador. Muy pocos sistemas operativos son capaces de ofrecerlo.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 7 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Repercute negativamente en las prestaciones de la aplicación, pues hay que sincronizar continuamente las diferentes actividades de un programa concurrente.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 8 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Todo programa concurrente requiere múltiples ordenadores para ser ejecutado.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Parte 3 de 5 - El problema de la sección crítica

2.0 Puntos

Preguntas 9 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Sólo se puede solucionar correctamente el problema de la sección crítica mediante monitores.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 10 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Con una solución correcta al problema de la sección crítica, logramos que el código de la sección crítica se comporte como una "acción atómica".

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 11 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Una solución correcta al problema de la sección crítica, tiene que cumplir las propiedades de exclusión mutua y sincronización condicional.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 12 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Es imposible lograr una solución correcta al problema de la sección crítica.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Parte 4 de 5 - Preguntas sobre "CuentaBancaria.java"

2.0 Puntos

Ficheros adjuntos[CuentaBancaria.java](#) 0 KB

```
CuentaBancaria.java x
1 public class CuentaBancaria {
2     private long identificador;
3     private long saldo;
4     public CuentaBancaria(long id){
5         identificador = id;
6     }
7     public void reintegro(long cantidad) {
8         saldo -= cantidad;
9     }
10    public void abono(long cantidad) {
11        saldo += cantidad;
12    }
13    public long saldo() {
14        return saldo;
15    }
16    public long idCuenta() {
17        return identificador;
18    }
19    public void aplicarInteresesMensuales() {
20        if (saldo > 50000)
21            saldo *= 1.002;
22        else if (saldo > 10000)
23            saldo *= 1.001;
24        saldo -= 2; // También hay comisiones :-(
25    }
26 }
27
```

Preguntas 13 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

La clase CuentaBancaria es “thread-safe”.

(ver código de CuentaBancaria.java)

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 14 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Los métodos reintegro() y abono() de la clase "CuentaBancaria" deben complementarse con un bucle de espera activa para implantar la sincronización condicional necesaria.

(ver código de CuentaBancaria.java)

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 15 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

La clase "CuentaBancaria", implementa correctamente un monitor en la variante Lampson-Redell.

(ver código de CuentaBancaria.java)

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 16 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Todos los métodos de la clase "CuentaBancaria" (a excepción del constructor) deberían etiquetarse con "synchronized" para generar una clase libre de condiciones de carrera.

(ver código de CuentaBancaria.java)

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Parte 5 de 5 - Los monitores de Lampson-Redell

2.0 Puntos

Preguntas 17 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Un monitor de tipo Lampson-Redell exige que todo método en el que se use wait() también tenga alguna llamada a notify() sobre esa misma condición, implantando así una reactivación en cascada.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 18 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

Un monitor de tipo Lampson-Redell suspende (y deja en una cola especial de entrada) al hilo que ha invocado a notify(), activando a uno de los hilos que llamó antes a wait().

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 19 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

En un monitor de tipo Lampson-Redell jamás se suspende al hilo que invoca a notify().

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 20 de 20

0.5 Puntos. Puntos descontados por fallo: 0.5

En un monitor de tipo Lampson-Redell la llamada a notify() o notifyAll() debe ser la última sentencia en los métodos del monitor en los que aparezcan tales llamadas.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Anuncios recientes

[sakai.iframe.site](#)

Test 2, Grupo C (temas 4,5)

[Volver a la Lista de Exámenes](#)

Parte 1 de 4 - Preguntas sobre el código de RW y MainRW

2.5 Puntos

Observe el código de la clase RW y mainRW. La clase RW trata de implementar cerrojos con una semántica adecuada para el problema de los lectores-escritores. Puede tratarse de una implementación correcta o no.

Ficheros adjuntos

```
1  import java.util.concurrent.Semaphore;
2
3  public class RW {
4      private final Semaphore semR = new Semaphore (1);
5      private final Semaphore semW = new Semaphore (1);
6      private int nr = 0;
7
8      void enterR() throws InterruptedException {
9          semR.acquire ();
10         if (++nr == 1) semW.acquire();
11         semR.release();
12     }
13
14     void exitR() throws InterruptedException {
15         semR.acquire();
16         if (--nr == 0) semW.release();
17         semR.release();
18     }
19
20     void enterW() throws InterruptedException {
21         semW.acquire();
22     }
23
24     void exitW() {
25         semW.release();
26     }
27 }
28
```

```

1  import java.util.concurrent.*;
2  public class MainRW {
3      static RW rw = new RW(); // Este es mi cerrojo especial.
4      static int val = 0;      // Variable global.
5      static CyclicBarrier bar = new CyclicBarrier (5, () -> {
6          System.out.println ("Valor de val: " + val);
7      });
8
9      private static void readOrWrite (String name, int max, boolean reader) {
10         try {
11             boolean end = false;
12             while ( !end ) {
13                 if (reader) {
14                     rw.enterR();
15                     if (val >= max) end=true;    // Leemos la variable.
16                     rw.exitR();
17                 } else {
18                     rw.enterW();
19                     if (++val >= max) end=true;  // Modificamos la variable.
20                     rw.exitW();
21                 }
22             }
23         } catch (InterruptedException e) {}
24         System.out.println ("Hilo " + name + " terminado.");
25         try {bar.await ();} catch (Exception e) {} // Usamos la barrera.
26     }
27
28     public static void main (String [] args) {
29         new Thread ( () -> readOrWrite ("W1", 1000, false) ).start(); // Escritor W1
30         new Thread ( () -> readOrWrite ("W2", 1000, false) ).start(); // Escritor W2
31         new Thread ( () -> readOrWrite ("R1", 1000, true) ).start();   // Lector R1
32         new Thread ( () -> readOrWrite ("R2", 1000, true) ).start();   // Lector R2
33         new Thread ( () -> readOrWrite ("R3", 1000, true) ).start();   // Lector R3
34     }
35 }

```

Preguntas 1 de 20

0.5 Puntos

Dado el código de la clase RW (puede tomar la clase MainRW como ejemplo de uso), podemos afirmar que la clase RW prioriza a los escritores frente a los lectores, pues en caso de que un escritor esté esperando a escribir, ningún lector podrá leer.

- ☐ Verdadero
☒ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 2 de 20

0.5 Puntos

Dado el código de la clase RW (puede tomar la clase MainRW como ejemplo de uso), podemos afirmar que la clase RW otorga prioridad a los hilos "lectores" frente a los hilos "escritores".

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 3 de 20

0.5 Puntos

La clase RW presenta una implementación correcta de un cerrojo para solucionar el problema de los lectores-escriitores, donde varios lectores puedan leer al mismo tiempo, siempre que no haya escritores. Por su parte sólo permite a un escritor acceder en modo escritura.

☐ Verdadero
☒ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 4 de 20

0.5 Puntos

Dado el código de la clase RW (puede tomar la clase MainRW como ejemplo de uso), podemos afirmar que la clase RW implementa un cerrojo especial que permite a varios lectores acceder de forma concurrente a cierta variable, mientras que se exige exclusión mutua entre escritores y entre escritores con lectores.

☐ Verdadero
☒ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 5 de 20

0.5 Puntos

Si ejecutamos el programa MainRW, en algún caso se podrán producir condiciones de carrera en el acceso a la variable global "val". Esto es debido a defectos en la implementación de la clase RW.

☐ Verdadero
☒ Falso

Respuesta correcta: Falso

Parte 2 de 4 - Preguntas sobre el código de RW y MainRW (2)

2.5 Puntos

Observe el código de la clase RW y mainRW. La clase RW trata de implementar cerrojos con una semántica adecuada para el problema de los lectores-escriitores. Puede tratarse de una implementación correcta o no.

Ficheros adjuntos


```
1  import java.util.concurrent.Semaphore;
2
3  public class RW {
4      private final Semaphore semR = new Semaphore (1);
5      private final Semaphore semW = new Semaphore (1);
6      private int nr = 0;
7
8      void enterR() throws InterruptedException {
9          semR.acquire ();
10         if (++nr == 1) semW.acquire();
11         semR.release();
12     }
13
14     void exitR() throws InterruptedException {
15         semR.acquire();
16         if (--nr == 0) semW.release();
17         semR.release();
18     }
19
20     void enterW() throws InterruptedException {
21         semW.acquire();
22     }
23
24     void exitW() {
25         semW.release();
26     }
27 }
28
```

```

1  import java.util.concurrent.*;
2  public class MainRW {
3      static RW rw = new RW(); // Este es mi cerrojo especial.
4      static int val = 0;      // Variable global.
5      static CyclicBarrier bar = new CyclicBarrier (5, () -> {
6          System.out.println ("Valor de val: " + val);
7      });
8
9      private static void readOrWrite (String name, int max, boolean reader) {
10         try {
11             boolean end = false;
12             while ( !end ) {
13                 if (reader) {
14                     rw.enterR();
15                     if (val >= max) end=true;    // Leemos la variable.
16                     rw.exitR();
17                 } else {
18                     rw.enterW();
19                     if (++val>= max) end=true;  // Modificamos la variable.
20                     rw.exitW();
21                 }
22             }
23         } catch (InterruptedException e) {}
24         System.out.println ("Hilo " + name + " terminado.");
25         try {bar.await ();}catch (Exception e) {} // Usamos la barrera.
26     }
27
28     public static void main (String [] args) {
29         new Thread ( () -> readOrWrite ("W1", 1000, false) ).start(); // Escritor W1
30         new Thread ( () -> readOrWrite ("W2", 1000, false) ).start(); // Escritor W2
31         new Thread ( () -> readOrWrite ("R1", 1000, true) ).start();   // Lector R1
32         new Thread ( () -> readOrWrite ("R2", 1000, true) ).start();   // Lector R2
33         new Thread ( () -> readOrWrite ("R3", 1000, true) ).start();   // Lector R3
34     }
35 }

```

Preguntas 6 de 20

0.5 Puntos

Al ejecutar el programa MainRW, es posible que el programa no termine. Esto puede ocurrir pues es posible que algún hilo no termine.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 7 de 20

0.5 Puntos

Si ejecutamos el programa MainRW, el resultado de la variable "val" al final de la ejecución será siempre 1001. Este resultado lo veremos por la consola tal y como lo imprime el código proporcionado a la barrera.

- ☐ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 8 de 20

0.5 Puntos

Al ejecutar el programa MainRW tendremos un máximo de 6 hilos en ejecución al mismo tiempo (incluyendo el hilo main). De estos hilos tendremos 2 escritores y 3 lectores.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 9 de 20

0.5 Puntos

Al ejecutar el programa MainRW, el último hilo en imprimir por la consola "Hilo XX terminado" será siempre un hilo escritor.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 10 de 20

0.5 Puntos

Al ejecutar el programa MainRW, es posible que tengamos al mismo tiempo 3 hilos consultando el valor de la variable "val".

☐ Verdadero
☐ Falso

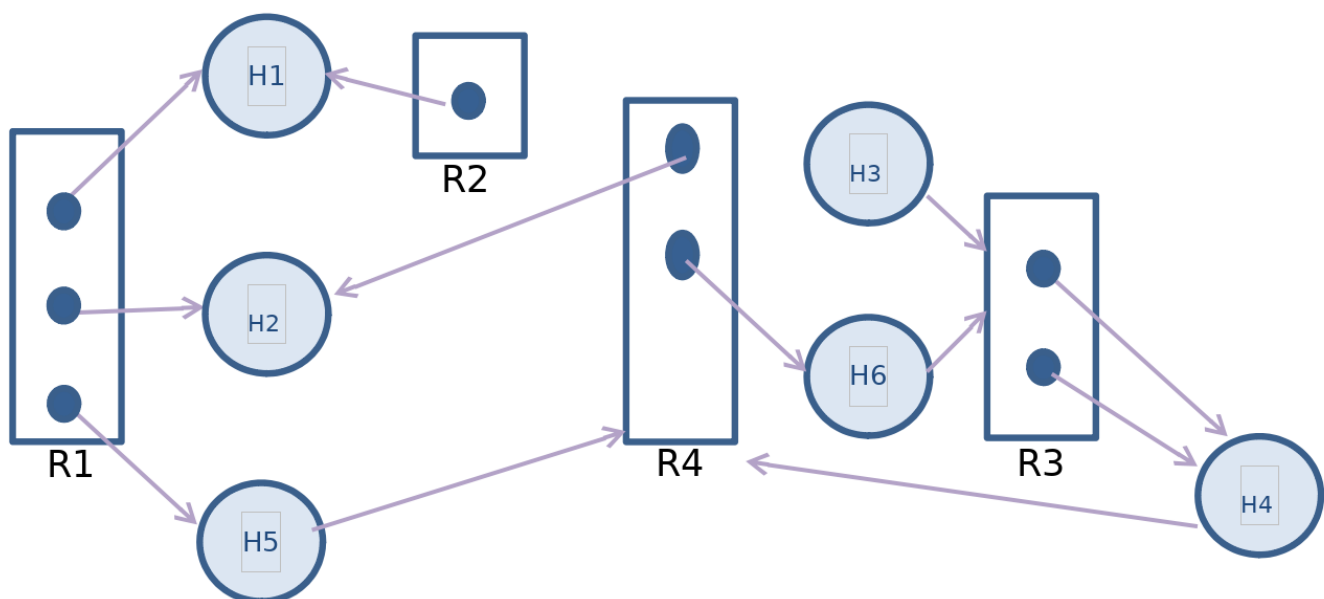
Respuesta correcta: Verdadero

Parte 3 de 4 - Preguntas sobre un Grafo de Asignación de Recursos.

2.5 Puntos

Observe el grafo adjunto y responda a las preguntas que se formulan.

Ficheros adjuntos



Preguntas 11 de 20

0.5 Puntos

Si H2 pide una nueva instancia del recurso R4, se producirá un interbloqueo.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 12 de 20

0.5 Puntos

Dada la situación de los procesos y recursos mostrados por el grafo y dada su posible evolución posterior, debido a que ciertos procesos terminen o pidan nuevos recursos, el proceso H3 nunca formará parte de un posible interbloqueo, pues no tiene recursos asignados.

☐ Verdadero
☒ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 13 de 20

0.5 Puntos

Toda secuencia segura que podamos encontrar en el grafo empezará por el proceso H1 o por H2.

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 14 de 20

0.5 Puntos

Dado el grafo adjunto, observamos que se cumplen todas las condiciones de Coffman

☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 15 de 20

0.5 Puntos

Dado el grafo, deducimos que el proceso H4 forma parte de un interbloqueo.

☐ Verdadero
☒ Falso

Respuesta correcta: Falso

Parte 4 de 4 - Preguntas sobre diversos mecanismos de sincronización entre hilos.

2.5 Puntos

Preguntas 16 de 20

0.5 Puntos

Utilizando semáforos podemos implementar monitores, barreras de tipo CyclicBarrier y barreras de tipo CountdownLatch.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 17 de 20

0.5 Puntos

Mediante una instancia de AtomicReference podemos convertir en Thread-safe cualquier instancia de cualquier objeto Java.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Falso

Preguntas 18 de 20

0.5 Puntos

Suponga que creamos una barrera cíclica, indicando como argumento 4. Si tenemos 2 hilos que utilizan la barrera, y cada hilo llama al método "await" de la barrera 2 veces, la barrera se abrirá en la cuarta llamada a await, sin importar que realmente no tenemos 4 hilos, sino únicamente 2.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 19 de 20

0.5 Puntos

Si 2 hilos comparten 2 semáforos, se podrá producir un interbloqueo entre ellos, dependiendo del valor de los semáforos, y de las llamadas a acquire/release que cada uno de ellos haga.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero

Preguntas 20 de 20

0.5 Puntos

Los semáforos pueden inicializarse con un valor positivo o negativo.

- ☒ Verdadero
☐ Falso

Respuesta correcta: Verdadero