



Programación de Servicios y Procesos

3.2 Sincronización y comunicación de hilos



I.E.S.
Doctor Balmis

Apuntes de PSP (https://psp2dam.github.io/psp_sources/es/) creados por Vicente Martínez bajo licencia
CC BY-NC-SA 4.0  (<http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0/deed.es>)

3.2 Sincronización y comunicación de hilos

- 3.2.1. Memoria compartida
- 3.2.2. Sincronización
 - Monitores y bloqueos
 - Secciones críticas
 - Sincronización y actualización de la información
- 3.2.3 Sincronización entre hilos



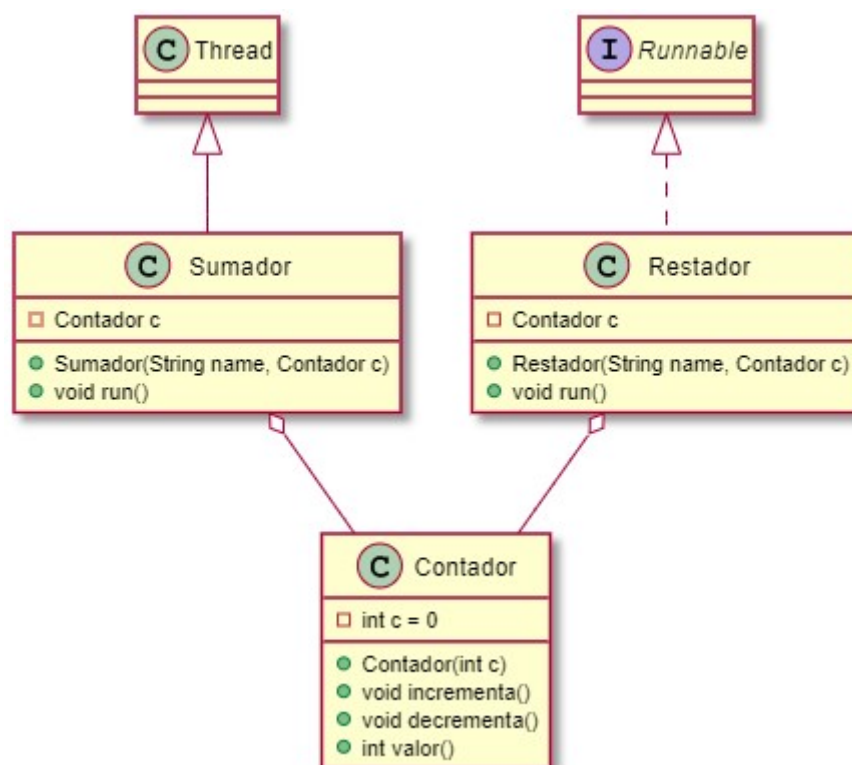
Vocabulario

- **Condición de carrera:** Situación en que el correcto funcionamiento de un programa depende del orden en que se intercale la ejecución de las instrucciones de sus diferentes hilos. Esto ocurre cuando uno o más hilos acceden a información compartida de forma concurrente e intentan modificarla a la vez.
- **Deadlock:** Situación en que dos o más hilos están bloqueados mutuamente, todos ellos esperando para conseguir el bloqueo sobre objetos bloqueados por otros hilos, de manera que ninguno de ellos podrá continuar nunca.
- **Sección crítica:** Fragmento de un programa que no puede ejecutarse de manera simultánea (concurrentemente) más de un hilo del programa, es decir, que distintos hilos deben ejecutar en exclusión mutua.
- **Thread-safe:** Se dice de una clase cuyos métodos implementan los mecanismos de sincronización necesarios para el uso concurrente de sus objetos por parte de distintos hilos, de manera que **no es necesario ningún mecanismo de sincronización externo** a la propia clase.

3.2.1. Memoria compartida

A menudo los hilos necesitan comunicarse unos con otros. La forma que tienen de hacerlo consiste en compartir un objeto.

Vamos a desarrollar un ejemplo en el que dos hilos comparten un objeto de la clase Contador.



Para probar el objeto compartido, en una cuarta clase que contiene el main se crea un objeto Contador que se inicializa a 100 y se crean y lanzan dos threads, uno de tipo Sumador y otro de tipo Restador. En la clase Sumador se usa el método del objeto Contador que incrementa en uno su valor mientras que en la clase Restador se usa el método que decrementa en uno su valor. Cada uno va a realizar la acción 300 veces, esperando entre cada acción un tiempo aleatorio entre 50ms y 150ms. Es muy importante asegurarse que pasamos el mismo objeto Contador como parámetro al constructor de Sumador y de Restador, para que ambos trabajen con la misma instancia.

? Comportamiento esperado

Crea las cuatro clases en función del diagrama de clases proporcionado. Asegúrate que Sumador hereda de Thread y Restador implementa la interfaz Runnable para comprobar las diferencias de uso y creación de threads a partir de cada tipo de clase.

¿Qué debería ocurrir tras ejecutar el código?

Comprueba lo que pasa realmente. Intenta ejecutar el programa varias veces para ver si puedes obtener resultados diferentes.

Si analizamos el problema anterior, veremos que se está intentando ejecutar el siguiente código en paralelo desde diferentes hilos, en la misma instancia (memoria compartida):

```
1 public void incrementa() {
2     c++;
3 }
4 public void decrementa() {
5     c--;
6 }
```

java

Si aplicásemos las condiciones de Bernstein a esos dos métodos, veríamos que no se cumple ninguna de las tres, por lo que ese código no puede ser ejecutado concurrentemente, al menos no sin tener problemas de concurrencia.

Así, para evitar que varios hilos ejecuten esos métodos de forma concurrente, necesitamos estructuras de programación que nos ayuden a conseguirlo.

3.2.2. Sincronización

El código anterior no funciona porque las operaciones que se realizan en los métodos incrementa y decrementa no son atómicas, sino que se descomponen en operaciones más simples que se ejecutan una tras otra.

Cuando estas operaciones se ejecutan en un hilo, la ejecución del hilo se puede interrumpir y se pueden intercalar entre ellas operaciones de otros hilos. Según cómo se intercalen las operaciones y los datos a los que accedan, se pueden obtener resultados no esperados. Esto es lo que se conoce como una **condición de carrera**.

Como vimos en la primera parte del tema, la comunicación entre threads se produce principalmente mediante el acceso compartido a objetos y sus propiedades. Este mecanismo de comunicación es muy eficiente pero presenta dos tipos de errores:

- Interferencia entre threads
- Errores de consistencia de la información en memoria.

La herramienta de programación que utilizamos para prevenir este tipo de errores es la *sincronización*.

La mayor parte del tiempo, los threads no tienen en cuenta la resto de hilos que se ejecutan en el programa ni les importa lo que éstos hagan. Pero si necesitan algo de otro thread, entonces necesitan la sincronización.

Monitores y bloqueos

La sincronización en Java se realiza usando `monitores`. Es una propiedad que proporciona la clase `Object`, por lo tanto todas nuestras clases Java, directa o indirectamente, heredan esta propiedad de `Object`. Este mecanismo permite a un único thread a la vez ejecutar la sección de código protegida por el monitor.

Un monitor no es más que un bloqueo sobre un objeto. **Cada objeto tiene un y sólo un bloqueo (candado) interno asociado.** El bloqueo de un objeto solamente puede ser adquirido por un thread en cada momento.

La sincronización implica muchos conceptos. El más utilizado es la `exclusión mutua` (**sólo un hilo puede disponer de un monitor a la vez**). Por lo tanto, la sincronización utilizando monitores significa que cuando un hilo accede a una sección protegida por un monitor, ningún otro hilo puede acceder a esa o a cualquier otra sección protegida por ese mismo monitor, hasta que el hilo salga de la sección protegida.

Pero la sincronización también asegura que las escrituras en memoria realizadas por un thread dentro de un bloque protegido por un monitor son accesibles al resto de threads que accedan a los bloques protegidos por ese mismo monitor.

Un objeto, un monitor

He recalcado en varias ocasiones que los bloques de código a los que se accede en exclusión mutua son aquellos que están protegidos por el mismo monitor. Esto es lo mismo que decir a aquellos que se realizan sobre el mismo objeto. Cada objeto tiene asociado un monitor y la exclusión mutua y la sincronización de memoria tiene sentido si varios threads usan el mismo monitor para su sincronización.

Cada objeto gestiona una cola de hilos que quieren conseguir el bloqueo del mismo. Como suele ser habitual, la elección del proceso de la cola que conseguirá el bloqueo es totalmente indeterminista, depende de múltiples factores y no sigue ningún orden preestablecido.

Secciones críticas

En Java la palabra reservada `synchronized` sirve para hacer que un bloque de código o un método sea protegido por el cerrojo del objeto. Para ejecutar un bloque o un método sincronizado, los hilos deben conseguir previamente el bloqueo (candado) del objeto, debiendo esperar a que quede libre (el hilo que lo tiene lo libere) si el monitor ya ha sido adquirido por otra hilo.

Esto ocurre sólo si se está intentando acceder al monitor del mismo objeto que otro hilo ya tenga en propiedad.

La palabra reservada `synchronized` puede aplicarse en distintos tipos de bloques de código y, en cada caso, se utilizará un objeto de bloqueo distinto.

- Métodos no estáticos
- Static methods
- Code blocks inside methods

Para métodos no estáticos se añade la palabra reservada `synchronized` a la definición del método.

```
1 public class Counter {
2     private int count = 0;
3     public synchronized void add(int value){
4         this.count += value;
```

java

```
5     }  
6 }
```

El bloqueo se aplica sobre el objeto sobre el que se ejecuta el método (this). En este caso dos hilos no podrían ejecutar a la vez dos métodos del mismo objeto marcados como synchronized.

Cada objeto que instanciamos de la clase tendrá su propio monitor asociado que no interferirá con los bloqueos que se hayan hecho sobre otros objetos de la misma clase.

Como ya hemos dicho, este comportamiento sólo es válido si todos los métodos sincronizados a los que se quiere acceder pertenecen a la misma instancia. De este modo el monitor es el mismo y se aplica la exclusión mutua en la ejecución de los bloques de código protegidos por el monitor.

```
1 public class Counter {  
2     private int count = 0;  
3     public synchronized void add(int value){  
4         this.count += value;  
5     }  
6     public synchronized void sub(int value){  
7         this.count -= value;  
8     }  
9 }
```

java



Sincronización con métodos estáticos

En este caso el bloqueo se realiza sobre la clase a la que pertenece el método. Como **sólo hay una instancia de cada objeto clase en la JVM**, sólo un hilo a la vez podrá adquirir el monitor y ejecutar el código protegido de una clase estática..

La sincronización no tiene por qué realizarse sobre todo un método. A veces es preferible sincronizar sólo una parte de un método. Otras no es posible sincronizar el método completo. Para sincronizar un bloque de código usamos la palabra reservada synchronized seguida, entre paréntesis, del objeto del que usaremos el monitor. El código protegido se ubicará entre un par de llaves.

```
1 public void add(int value){  
2     synchronized(this){  
3         this.count += value;  
4     }  
5 }
```

java

En el ejemplo se ha utilizado "this" como objeto para el monitor. Decimos que el código está sincronizado con el monitor del objeto que pongamos entre paréntesis. **Un método sincronizado usa el objeto al que pertenece como monitor, es decir, también usa this.**

Sólo puede haber un thread ejecutando un bloque sincronizado para el mismo monitor. Los demás se quedan esperando.

El siguiente código define dos bloques protegidos por la instancia a la que pertenecen. **En términos de sincronización, ambos bloques son totalmente equivalentes.:**

```
1 public class MyClass {  
2     public synchronized void log1(String msg1, String msg2){  
3         log.writeLn(msg1);
```

java

```
4     log.writeln(msg2);
5 }
6
7 public void log2(String msg1, String msg2){
8     synchronized(this){
9         log.writeln(msg1);
10        log.writeln(msg2);
11    }
12 }
13 }
```

Por lo tanto, sólo un thread podría ejecutar uno de los dos bloques anteriores al mismo tiempo. Si otro hilo intentase ejecutar el mismo bloque, o el otro, se quedaría en la bloqueado en la cola de espera del monitor hasta que el monitor quede libre.



¿Qué objetos se pueden usar como monitores

Oracle dice que se puede usar cualquier objeto como monitor de sincronización, sin embargo **recomiendan que no se sincronice sobre String, o cualquier objeto envoltorio (wrapper) de los tipos de datos primitivos** (Integer, Double, Boolean, ...).

Para estar seguros, lo mejor es sincronizar sobre `**this**`, sobre una instancia de un objeto o, en su defecto sobre un nuevo objeto de tipo `object`, aunque sea un objeto vacío sin propiedades ni funcionalidad.

Sincronización y actualización de la información

Sin el uso de la palabra reservada `synchronized` (o el modificador `volatile`) no tenemos ninguna garantía de que cuando un hilo cambie el valor de una variable compartida con otros threads (por ejemplo a través de un objeto compartido entre todos los threads), los otros hilos puedan ver el valor modificado. No hay ninguna garantía de que cuando una variable se guarda en un registro de la CPU, el valor de ésta se vuelque a la memoria principal.

Esto, en programación secuencial no supone ningún problema ya que el único hilo existente no necesita de estas actualizaciones "instantáneas". Si fuese necesario se usaría la palabra `volatile` para las variables a las que se quiera forzar ese comportamiento.

En la programación multihilo, y dentro de la sincronización, un bloque protegido por un monitor nos garantiza que:

- Cuando un hilo entra en un bloque `synchronized` se actualizará el valor de todas las variables visibles para el hilo.
- Cuando un hilo salga de un bloque `synchronized` todos los cambios realizados por el hilo se actualizarán en la memoria principal.

El comportamiento descrito es similar al que provoca el uso de la palabra reservada `volatile`, evitando el uso de caches y la desincronización de la información entre la CPU y la memoria principal.

El siguiente ejemplo muestra un monitor que implementa un contador:

```
1 class Contador {
2     // monitor contador
3     private int actual;
4     public Contador(int inicial)
5     {
6         actual = inicial;
7     }
8     public synchronized void inc() { actual++; }
9     public synchronized void dec() { actual--; }
```

java

```

10     public synchronized int valor() { return actual;}
11 }
12
13 class Usuario extends Thread {
14     // clase hilo usuario
15     private Contador cnt;
16     public Usuario(String nombre, Contador cnt) {
17         super(nombre); this.cnt = cnt;
18     }
19     public void run() {
20         for (int i = 0; i < 1000; i++) {
21             cnt.inc();
22             System.out.println("Hola, soy " + this.getName() + ", mi contador vale " + cnt.valor());
23         }
24     }
25 }
26
27 class EjemploContador {
28     // principal
29     final static int nHebras = 20;
30     public static void main(String[] args) {
31         // metodo principal
32         final Contador cont1 = new Contador(10);
33         Usuario hebra[] = new Usuario[nHebras];
34         for (int i = 0; i < nHebras; i++) {
35             //crea hebras
36             hebra[i] = new Usuario("la hebra-" + i, cont1);
37             // lanza hebras
38             hebra[i].start(); }
39     }
40 }
41 }

```

Es importante hacer notar, aunque suene a pesado, que todos los hilos acceden al código protegido del objeto `cont1` que se crea en el método `main`. Así, no puede haber dos hilos ejecutando a la vez ninguna de los tres métodos de la instancia `cont1` de la clase `Contador`.



Usar final con objetos de tipo monitor

Un objeto usado como monitor, o como memoria compartida entre hilos, debería ser de tipo **final**, porque si se le asigna un nuevo valor quedan sin efecto todos los bloqueos que existan sobre dicho objeto. Un objeto de tipo final una vez que se ha creado y se le ha asignado un valor no se le puede asignar un nuevo valor.

3.2.3 Sincronización entre hilos

Ya hemos visto un tipo de problema en el que varios hilos comparten recursos y se sincroniza el acceso a estos recursos mediante el uso de monitores. Hasta ahora, una vez que un hilo obtiene el bloqueo de un monitor, puede hacer uso del mismo de forma indiscriminada, sin tener en cuenta ninguna otra condición.

Ahora vamos a ver cómo, en función del estado de los recursos, cada uno de los hilos podrá realizar determinadas acciones o no, permitiendo que los hilos se queden a la espera de un cambio de estado que podrá ser notificado por otros hilos.

Para ello, además de un mecanismo de bloque sobre los recursos compartidos, será necesario un mecanismo de espera para que, en el caso de que el estado de los recursos compartidos no permita a un hilo realizar una acción, la ejecución del hilo quede en suspenso a la espera de que esa condición se cumpla.

El mecanismo es de **espera no activa**, es decir, no se debe consumir tiempo del procesador ni recursos del sistema para comprobar si es posible continuar con la ejecución, mientras no se reciba una notificación de que el estado ha cambiado y podría permitir que el hilo continúe su ejecución.

Esto también nos permitirá, colateralmente, controlar el orden de ejecución de los hilos en función de la relación que se establezca entre ellos.

Para resolver este tipo de situaciones volvemos a utilizar métodos de la clase `Object`, accesibles para cualquier objeto.

- **`wait()`**: interrumpe la ejecución del hilo actual. La ejecución del hilo queda bloqueada mientras otro hilo no ejecute el método `notify()` o `notifyAll()` sobre el objeto. Este método, por tanto, proporciona un mecanismo de espera no activa.
- **`notify()`**: desbloquea uno de los hilos que están esperando sobre un objeto tras haber ejecutado el método `wait()`, de manera que pueda continuar su ejecución. Este método proporciona un mecanismo de notificación para terminar con la espera no activa de los hilos que están a la espera de un objeto de bloqueo. **El orden en que se desbloquean los hilos en un objeto de bloqueo vuelve a ser indeterminista** y no tiene porqué coincidir con el orden en que se bloquearon.
- **`notifyAll()`**: desbloquea todos los hilos que están esperando sobre un objeto de bloqueo tras haber ejecutado el método `wait()`, de manera que puedan continuar su ejecución.

`wait`, `notify` and `notifyAll` se utilizan para permitir a los hilos comunicarse entre ellos mediante un mecanismo de *signal&continue*.

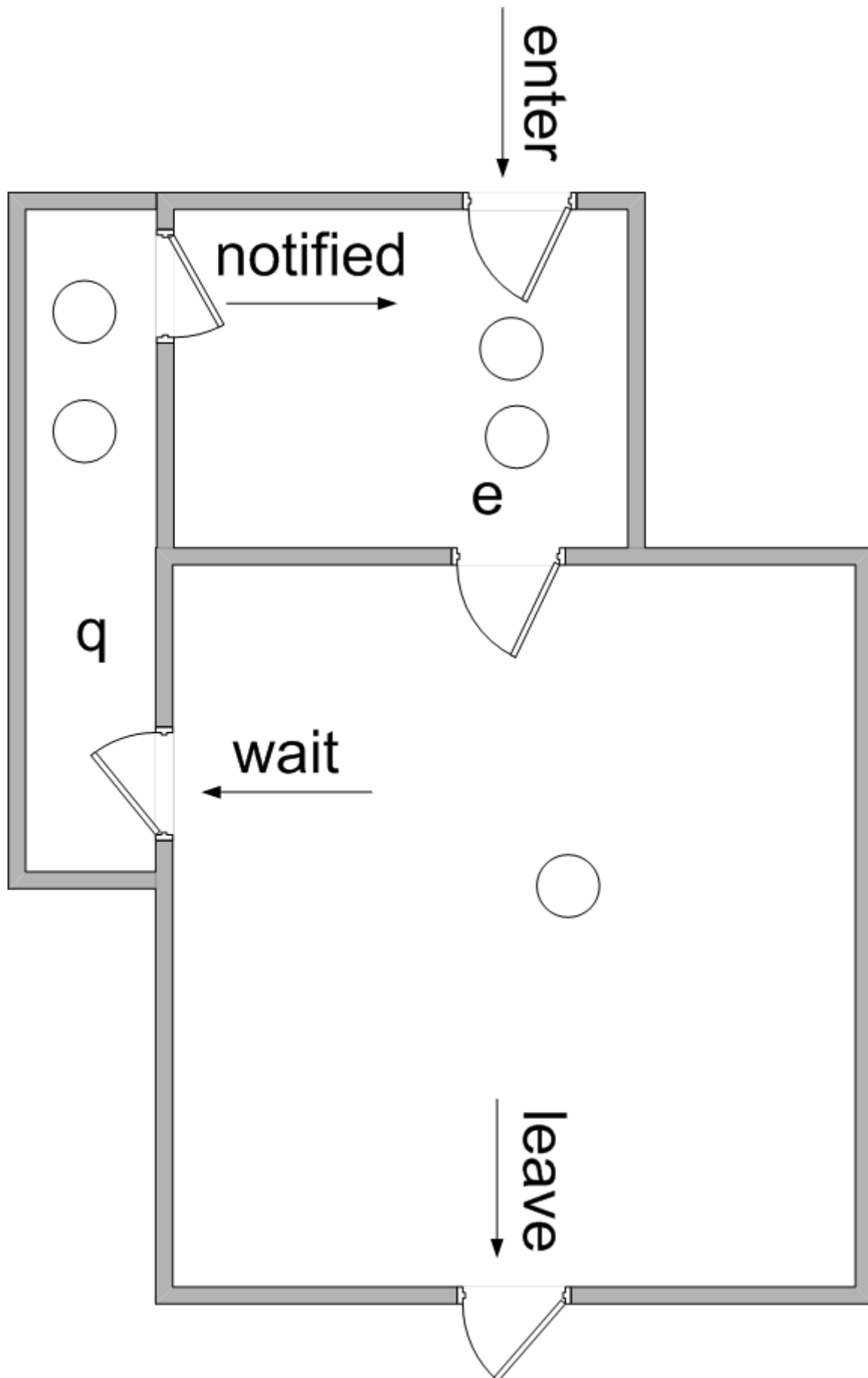


Contexto de ejecución de los métodos de sincronización

These methods need to be called from synchronized context, otherwise it will throw `java.lang.IllegalMonitorStateException`.

Cuando se llama al método **`wait()`**, el hilo estará dentro de un bloque sincronizado, por lo tanto tendrá el bloqueo del monitor. En ese momento el hilo libera el bloqueo de *ese monitor* y se queda en una **cola (perteneciente al objeto) de hilos en espera de ser notificados**, diferente a la de los hilos que están esperando por el bloqueo.

Cuando se desbloquea un hilo porque otro ha llamado a **`notify()/notifyAll()`**, el hilo vuelve al punto donde hizo el `wait()`, por lo tanto sigue dentro de un bloque sincronizado. Para poder continuar con la ejecución tendrá que pasar a la **cola de hilos esperando por el bloqueo** y esperar a ser seleccionado para seguir ejecutándose.



```
1 synchronized(objBloqueo)
2 {
3     while(!condiciónParaPoderSeguir) {
4         try {
```

java

```

5      // Espera que la condición cambie y otro hilo avise
6      objBloqueo.wait()
7      } catch (InterruptedException e) {}
8  }
9
10     // Si el hilo ha llegado hasta aquí, significa que o bien al principio
11     // o bien tras haber realizado una o más esperas y haber sido notificado
12     // de cambios por parte de otros hilos, la condición se ha cumplido
13
14     // Además ha conseguido el bloqueo del monitor para poder continuar
15     // dentro del bloque synchronized
16     realizar_operación;
17
18     // Esta parte es opcional. La puede realizar este mismo hilo, en este
19     // mismo método, o bien la puede realizar otro hilo en otro método
20     if(condiciónParaQueOtrosSigan) {
21         objetoBloqueo.notify(); // o notifyAll()
22     }
23 }

```

En el ejemplo anterior, las condiciones suelen estar basadas en propiedades del propio objBloqueo, ya que de esta forma se mantiene un estado compartido por todos los hilos.

Veamos ahora otro ejemplo

```

1  // It is the common java class on which thread will act and call wait and notify method.
2  public class Book {
3      String title;
4      boolean isCompleted;
5
6      public Book(String title) {
7          super();
8          this.title = title;
9      }
10     public String getTitle() {
11         return title;
12     }
13     public void setTitle(String title) {
14         this.title = title;
15     }
16     public boolean isCompleted() {
17         return isCompleted;
18     }
19     public void setCompleted(boolean isCompleted) {
20         this.isCompleted = isCompleted;
21     }
22 }

```

java

```

1  // It will first take a lock on book object
2  // Then, the thread will wait until other thread call notify method, then after it will complete its processing.
3  // So in this example, it will wait for BookWriter to complete the book.
4  public class BookReader implements Runnable{
5      Book book;
6
7      public BookReader(Book book) {
8          super();
9          this.book = book;

```

java

```

10     }
11
12     @Override
13     public void run() {
14         synchronized (book) {
15             System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" is waiting for the book to be completed: "+book.getTitle());
16             try {
17                 book.wait();
18             } catch (InterruptedException e) {
19                 e.printStackTrace();
20             }
21             System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" : Book has been completed now!! you can read it");
22         }
23     }
24 }

```

```

1 // This class will notify thread(in case of notify) which is waiting on book object.
2 // It will not give away lock as soon as notify is called, it first complete its synchronized block.
3 // So in this example, BookWriter will complete the book and notify it to BookReaders.
4 public class BookWriter implements Runnable{
5     Book book;
6
7     public BookWriter(Book book) {
8         super();
9         this.book = book;
10    }
11
12    @Override
13    public void run() {
14        synchronized (book) {
15            System.out.println("Author is Starting book : " +book.getTitle() );
16            try {
17                Thread.sleep(1000);
18            } catch (InterruptedException e) {
19                e.printStackTrace();
20            }
21            book.setCompleted(true);
22            System.out.println("Book has been completed now");
23
24            book.notify();
25            System.out.println("notify one reader");
26        }
27    }
28 }

```

java

```

1 // This is our main class which will create object of above classes and run it.
2 public class ThreadInterCommunicationMain {
3
4     public static void main(String args[])
5     {
6         // Book object on which wait and notify method will be called
7         Book book=new Book("The Alchemist");
8         BookReader johnReader=new BookReader(book);
9         BookReader arpitReader=new BookReader(book);
10
11         // BookReader threads which will wait for completion of book
12         Thread johnThread=new Thread(johnReader,"John");
13

```

java

```

14     Thread arpitThread=new Thread(arpitReader,"Arpit");
15
16     arpitThread.start();
17     johnThread.start();
18
19     // To ensure both readers started waiting for the book
20     try {
21         Thread.sleep(3000);
22     } catch (InterruptedException e) {
23         e.printStackTrace();
24     }
25
26     // BookWriter thread which will notify once book get completed
27     BookWriter bookWriter=new BookWriter(book);
28     Thread bookWriterThread=new Thread(bookWriter);
29     bookWriterThread.start();
30 }

```



¿notify() o notifyAll()?

Todo dependerá del sistema que estemos programando, pero por norma general, si queremos que tras modificar el estado del sistema sólo continúe un hilo, llamaremos a notify().

Sino, debería utilizarse notifyAll(). Si todo está bien programado el hilo comprobará si puede seguir y, en caso contrario, volverá a hacer un wait() y seguir esperando, por eso no supone un problema que que más de un hilo se active.

El uso de notify() supone un mayor riesgo de que se produzcan bloqueos indefinidos de hilos a la espera de notificaciones que nunca van a llegar, siendo este bloqueo diferente de un interbloqueo o deadlock. Debemos ser muy cuidadosos con la programación de los mecanismos de sincronización.

Hay que tener en cuenta también que debería haber al menos una llamada notify() por cada wait() que se haya realizado, aunque eso tampoco asegura que algún hilo no se quede bloqueado.



Modifica el ejemplo Sumador-Restador

has las modificaciones necesarias en las clases del proyecto U3S3_SharedMemory (guárdalo como U3S3_SharedMemory_v2) para que:

- El primer hilo que haga una operación sobre el contador sea un Sumador
- Después de un Sumador siempre se ejecute un Restador y después de un Restador siempre se ejecute un Sumador, haciendo una secuencia Sumador-Restador-Sumador-Restador-...