# Sincronización con Semáforos

PROGRAMACIÓN CONCURRENTE - TEMA 3.1



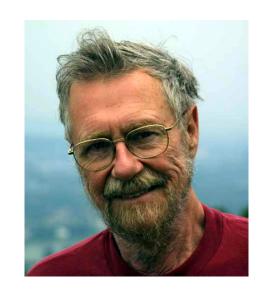
### Sincronización con Semáforos

#### PROGRAMACIÓN CONCURRENTE

- ·¿Qué es un Semáforo?
- Sincronización Condicional
- Exclusión Mutua
- Metodología de Desarrollo
- Sincronización Avanzada
- Conclusiones



- Dijkstra (1968), introdujo la primera primitiva de sincronización de procesos y la denominó
   Semáforo
- Son herramientas de bajo nivel que permiten la sincronización condicional entre procesos y la exclusión mutua en el acceso a las secciones críticas



Dijkstra (1930-2002)

- Un semáforo es una Clase (Programación Orientada a Objetos) o Tipo Abstracto de Datos (Programación Estructurada)
- En la parte privada tiene un **contador** de permisos y un **conjunto de procesos bloqueados**
- En la parte pública tiene métodos (o procedimientos)
   para bloquear y desbloquear procesos dependiendo
   del número de permisos del semáforo

- Los semáforos en Java se representan como objetos de la clase java.util.concurrent.Semaphore
- Se comportan igual que los semáforos diseñados por Dijkstra en el 68
  - Internamente tienen un contador de permisos (permits)
  - El método acquire() se bloquea hasta que adquiere un permiso
  - El método release() incrementa el número de permisos del semáforo

#### SINCRONIZACIÓN CON SEMÁFOROS

### • void acquire()

- Un proceso invoca este método para intentar "adquirir" un permiso del semáforo. Si lo consigue, continúa la ejecución. Si no, queda bloqueado
- Si el número de permisos del semáforo es mayor que 0 (permits > ), se decrementa una unidad el número de permisos y el proceso continúa su ejecución

 Si el número de permisos del semáforo es cero (permits = 0), el proceso suspende su ejecución, pasa al estado bloqueado y se añade al conjunto de procesos bloqueados en el semáforo

#### SINCRONIZACIÓN CON SEMÁFOROS

- •void release();
  - Un proceso invoca este método para "liberar" un permiso previamente adquirido. Si otro proceso estaba esperando un permiso, lo consigue en la misma operación.
  - Si no existen procesos bloqueados en el semáforo, este método incrementa el número de permisos y continúa la ejecución

 Si existen procesos bloqueados en el semáforo, se desbloquea aleatoriamente a uno cualquiera y continúa su ejecución



- Se puede pensar en un semáforo como una caja de bolas
  - El número de permisos corresponde con el número de bolas de la caja
  - Cada bola corresponde a un permiso
  - acquire()
    - El proceso que ejecuta acquire() necesita adquirir una bola de la caja
    - Si no hay bolas, se bloquea hasta que estén disponibles
  - release()
    - Siempre **libera** una bola en la caja
    - Cuando una bola se libera, se incluye en la caja de nuevo
    - Si algún proceso estaba esperando bola, la coge y se desbloquea



Operación que ejecuta un proceso	Antes		Después	
	Permisos	Procesos Bloqueados	Permisos	Procesos Bloqueados
acquire()	3	Ninguno	2	Ninguno
acquire()	0	P1	0	P1,P2
release()	1	Ninguno	2	Ninguno
release()	0	Ninguno	1	Ninguno
release()	0	P1,P3	0	P1*

<sup>\*</sup> Podría haberse desbloqueado cualquiera de los procesos



- Diferentes nombres para las operaciones acquire y release
  - Las operaciones de gestión del semáforo reciben diferentes nombres dependiendo del sistema operativo, lenguaje de programación y/o librería.

acquire	release	Descripción
Р	V	Los nombres que Dijkstra puso originalmente a las operaciones en holandés. V proviene de <i>verhogen</i> (incrementar) y P proviene de <i>portmanteau prolaag</i> (intentar reducir)
Down	Up	ALGOL 68, el kernel de Linux kernel y algunos libros de texto
Wait	Signal	PascalFC y algunos libros de texto
Pend	Post	
Procure	Vacate	Procure significa obtener y vacate desocupar

- Tipos de Semáforos
  - Según el número de permisos
    - Semáforos Binarios: Como máximo sólo pueden gestionar un permiso
    - Semáforos Generales: Pueden gestionar cualquier número de permisos
  - Según la política de desbloqueo de procesos
    - FIFO (First In, First Out): Los procesos se desbloquean en orden de llegada
    - Aleatorio: Los procesos se desbloquean aleatoriamente

- Justicia
  - En el constructor se puede indicar la justicia (fairness) del semáforo
  - Si es justo (fair = true) entonces los hilos se desbloquean en orden de llegada (cola FIFO)
  - Si no es justo (fair = false) entonces los hilos se desbloquean de forma aleatoria
  - Por defecto los semáforos en Java no son justos porque es más eficiente y en los usos normales no plantea problemas de inanición (starvation)

- Versiones del método acquire()
  - acquire(): Eleva la excepción InterruptedException
  - acquireUninterruptibly(): El hilo no se desbloquea en caso de que se interrumpa al hilo. No se lanza la InterruptexException.
  - tryAcquire()
    - Si hay permisos devuelve **true** y decrementa los permisos del semáforo
    - Si no hay permisos, devuelve false inmediatamente
  - tryAcquire(long timeout, TimeUnit unit): Versión de tryAcquire() con tiempo de bloque máximo antes de devolver false

- Operaciones en bloque
  - Permiten adquirir o liberar varios permisos en una única llamada
  - release(int permits)
  - acquire(int permits)
  - tryAcquire(int permits)
  - tryAcquire(int permits, long timeout, TimeUnit unit)

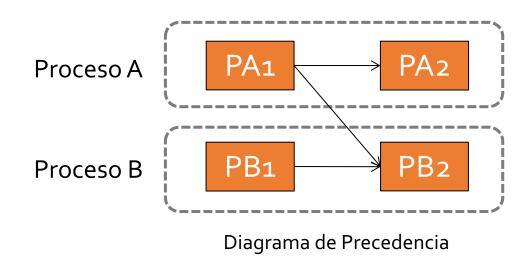
- Métodos avanzados
  - Gestión de permisos
    - int drainPermits(): si hay permisos, ejecuta de forma atómica un acquire() por cada permiso. Si no, no hace nada
  - Gestión de hilos bloqueados
    - •getQueueLength(): Devuelve el número de hilos bloquedos
    - hasQueuedThreads(): Indica si hay hilos bloqueados

### Sincronización con Semáforos

#### PROGRAMACIÓN CONCURRENTE

- ·¿Qué es un Semáforo?
- Sincronización Condicional
- Exclusión Mutua
- Metodología de Desarrollo
- Sincronización Avanzada
- Conclusiones

- Se produce cuando un proceso debe esperar a que se cumpla una cierta condición para proseguir su ejecución
- Esta condición sólo puede ser activada por otro proceso



- Implementación con Espera Activa
- Ineficiente

```
Proceso A

PA1

PA2

Proceso B

PB1

PB2
```

```
public class SincCondicionalEjemplo1 {
   static volatile boolean continuar;
   public static void procA() throws
                    InterruptedException{
      new Thread(() -> {
         System.out.println("PA1 ");
         continuar = true;
         System.out.println("PA2 ");
      }).start();
   public static void procB() throws
                    InterruptedException{
      new Thread(() -> {
         System.out.println("PB1 ");
         while (!continuar) {} ←
         System.out.println("PB2 ");
      }).start();
   public static void main(String[] args) throws
                    InterruptedException {
      continuar = false;
      procA();
      procB();
}
```



- Implementación con Semáforos
- Eficiente

```
Proceso A

PA1

PA2

Proceso B

PB1

PB2
```

```
public class SincronizacionCondicionalSemaforo {
   static private Semaphore continuar;
   public static void procesoA() {
      new Thread(() ->{
         System.out.println("PA1 ");
        continuar.release();
         System.out.println("PA2 ");
     }, "Proceso A").start();
   public static void procesoB() {
      new Thread(() -> {
         System.out.println("PB1 ");
        continuar.acquire();
        System.out.println("PB2 ");
     }, "Proceso B").start();
   public static void main(String[] args) {
      continuar = new Semaphore(0); 
     procesoA();
     procesoB();
```

- Comportamiento de los procesos con herramientas bloqueantes
  - Bloquearse (Detener su ejecución)
    - Un proceso se bloquea a sí mismo si no puede proseguir su ejecución
    - Un proceso nunca bloquea a otro proceso
  - Desbloquearse (Reanudar su ejecución)
    - Un proceso nunca se desbloquea a sí mismo
    - Un proceso desbloquea a otro proceso si ese otro proceso puede proseguir su ejecución



### Sincronización con Semáforos

#### PROGRAMACIÓN CONCURRENTE

- ·¿Qué es un Semáforo?
- Sincronización Condicional
- Exclusión Mutua
- Metodología de Desarrollo
- Sincronización Avanzada
- Conclusiones

### Exclusión Mutua

#### SINCRONIZACIÓN CON SEMÁFOROS

### · El problema de la Exclusión Mutua

 Se tienen dos o más procesos (N) concurrentes, que ejecutan indefinidamente una secuencia de instrucciones dividida en dos secciones

#### Sección Crítica

- Representa una secuencia de instrucciones que debe ejecutar cada proceso sin que haya interferencia con la ejecución de instrucciones de las secciones críticas de los demás procesos.
- Normalmente se corresponde con la utilización de un cierto recurso común de acceso exclusivo.

#### Sección No Crítica

 Representa las sentencias que pueden ser ejecutadas concurrentemente por todos los procesos

### Exclusión Mutua

```
while(true) {
   //Preprotocolo
   // Sección Crítica
   printlnI("P1 SC1");
   printlnI("P1 SC2");
   //Postprotocolo
      Sección No Crítica
   printlnI("P1 SNC1");
   printlnI("P1 SNC2");
```

- El preprotocolo y
   postprotocolo son las
   secuencias de instrucciones
   que deben ejecutar los
   procesos para garantizar que
   las instrucciones de la sección
   crítica se ejecutan cumpliendo
   los requisitos
- Se asume que los procesos finalizan su ejecución fuera de la sección crítica, de forma que siempre hayan ejecutado el postprotocolo

### Exclusión mutua

#### ALGORITMO DE DECKER

- La exclusión mutua con espera activa se implementa usando el algoritmo de Dekker
- A partir de ahora, usaremos los semáforos para implementar la exclusión mutua (y cualquier otra sincronización de procesos)

```
for (int i = 0; i < 5; i++) {
  // Preprotocolo
  p1p = true;
  while (p2p) {
     if(turno != 1) {
        p1p = false;
        while(turno != 1);
        p1p = true;
                       static volatile boolean p1p;
                       static volatile boolean p2p;
                       static volatile int turno;
  // Sección Crítica
  printlnI("P1 SC1 ");
  printlnI("P1 SC2 ");
  // Postprotocolo
  p1p = false;
  turno = 2;
  // Sección No Crítica
  printlnI("P1 SNC1 ");
  printlnI("P1 SNC2 ");
```

### Exclusion Mutua

- Cuando el semáforo tiene
   I permiso (permits=I), la sección crítica está libre
- Cuando el semáforo no tiene permisos (permits=0), la sección crítica está ocupada por otro proceso
- Para entrar en la sección crítica hay que coger una bola de la caja, y dejarla al salir para que la pueda coger otro proceso

```
public class ExclusionMutuaSemaforo {
  private static Semaphore semExcMut;
   private static void p() throws InterruptedException {
      for (int i = 0; i < 5; i++) {
         // Preprotocolo
         semExcMut.acquire();
         // Sección Crítica
         System.out.println("SC1 ");
         System.out.println("SC2 ");
         // Postprotocolo
         semExcMut.release();
         // Sección No Crítica
         System.out.println("SNC1 ");
         System.out.println("SNC2 ");
   public static void proceso(String name) {
      new Thread(() -> {
            //En un try/catch
            p();
      }, name).start();
   public static void main(String[] args) {
      semExcMut = new Semaphore(1);
      proceso("hilo 1");
      proceso("hilo 2");
```

### Sincronización con Semáforos

#### PROGRAMACIÓN CONCURRENTE

- ·¿Qué es un Semáforo?
- Sincronización Condicional
- Exclusión Mutua
- Metodología de Desarrollo
- Sincronización Avanzada
- Conclusiones

# Metodología de Desarrollo

- A medida que los programas concurrentes se hacen más complejos, se hace necesario seguir una metodología que permita guiar el desarrollo de los mismos
- A continuación se definen una serie de pasos que se pueden seguir para crear un programa concurrente partiendo de unos requisitos

# Metodología de Desarrollo

- I) Definir la arquitectura de los procesos
  - Número de Procesos
  - Tipo de Procesos
- 2) Implementar lo que tiene que hacer cada proceso de forma secuencial
- 3) Determinar los puntos de sincronización en el código
  - ¿Sincronización Condicional o Exclusión Mutua?
  - Número de Semáforos Necesarios: ¿Se pueden bloquear todos los procesos juntos?
     ¿Se puede desbloquear cualquiera de ellos?
- 4) Programación de acquire() y release() definiendo las variables necesarias para controlar la sincronización
- 5) Gestión de variables
  - Inicialización de booleanas y contadores
  - Bajo Exclusión Mutua si son compartidas

