

UT2-PROGRAMACIÓN MULTITHREAD

EL OBJETO THREAD

HILO

- Hilo: diferente flujo de ejecución dentro de un proceso
- Los hilos dentro de un proceso comparten todos sus recursos
 - Memoria
 - Ficheros
 - Permite acceso eficiente pero potencialmente peligroso
- Los hilos son menos pesados que los procesos
- Toda aplicación tiene al menos un hilo, el principal que puede crear otros hilos

CREAR HILOS

- Extender clase Thread
- Sobrecargar método run
- Crear una instancia de la clase y llamar a método start

CREAR HILOS

- Implementar interfaz Runnable
- Implementar método run
- Crear una instancia de la clase y llamar a método start

CREAR HILOS

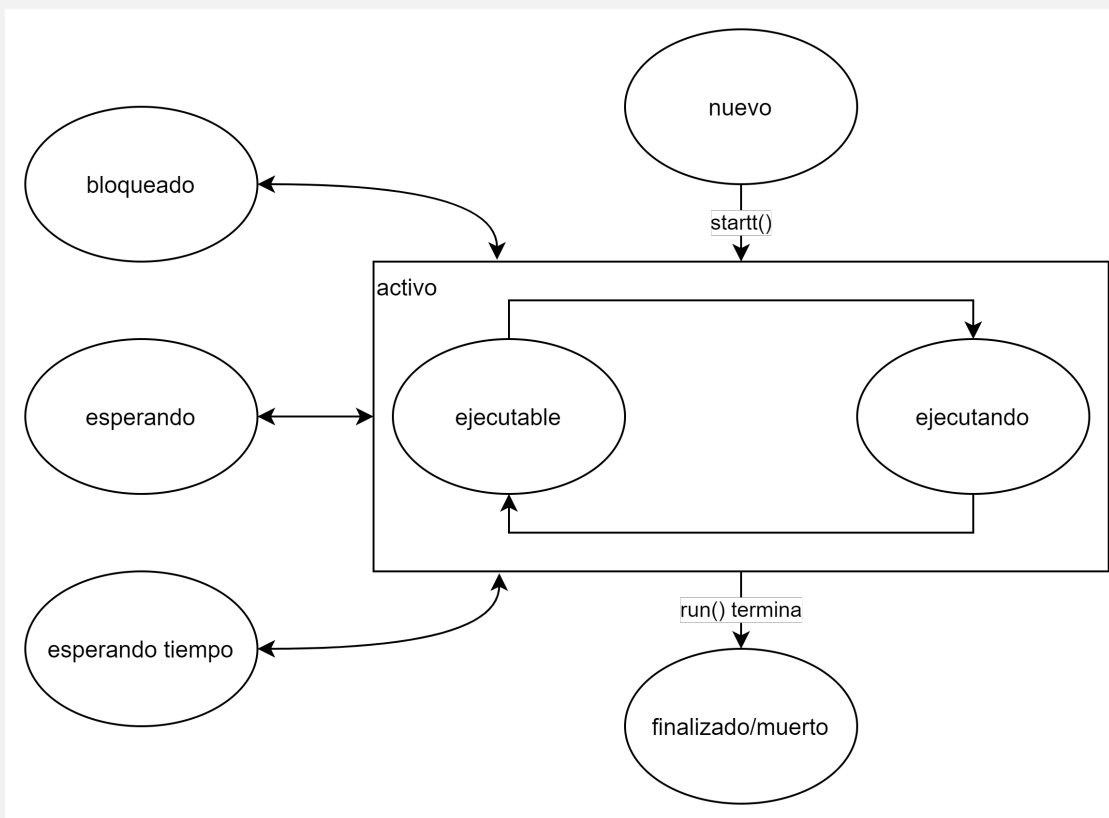
- Pasar una implementación anónima del interfaz Runnable al constructor de Thread
 - O usar una lambda
- Llamar al método start del Thread

PRACTICAMOS

- Crear hilos mediante los tres métodos presentados

CICLO DE VIDA DE UN HILO

CICLO DE VIDA DE UN HILO



Thread.getState()



```
public enum State {  
    NEW,  
    RUNNABLE,  
    BLOCKED,  
    WAITING,  
    TIMED_WAITING,  
    TERMINATED  
}
```

INTERRUPCIONES

- Interrumpir un hilo
 - `Thread.interrupt();`
- Detectar que el hilo ha sido interrumpido
 - Gestionar excepción `InterruptedException`
 - Comprobar el booleano `Thread.interrupted()`
 - Al llamar a `Thread.Sleep`, si el hilo ha sido interrumpido previamente, salta `InterruptedException`

ESPERAR A QUE MUERA UN HILO

- `Thread.join()`
- `Thread.join(timeout)`
- Ambas lanzan `InterruptedException` si el hilo al que se espera ha sido interrumpido
- `Thread.isAlive()` nos dice si el hilo sigue vivo

PRACTICAMOS

- Gestionar la terminación de un hilo mediante los dos métodos presentados

SINCRONIZACIÓN DE HILOS

INTERFERENCIA DE HILOS

- La operación `c++` se divide en
 - Obtener valor de `c`
 - Sumarle 1
 - Guardar el valor de `c`
- Si tenemos dos hilos accediendo a una instancia de `Counter`, uno llamando a `increment`, el otro a `decrement`, se da una condición de carrera (race condition) y el resultado final es indeterminado
- Ejemplo: `4.thread.interference`

```
class Counter {  
    private int c = 0;  
  
    public void increment() {  
        c++;  
    }  
  
    public void decrement() {  
        c--;  
    }  
  
    public int value() {  
        return c;  
    }  
}
```

MÉTODOS SINCRONIZADOS

- El uso de la palabra clave `synchronized` impide que dos hilos accedan de forma intercalada a un método
- El hilo que intenta acceder mientras que otro hilo ha accedido pasa al estado `BLOCKED` hasta que el primer hilo termina
- Estrategia sencilla: añadir `synchronized` a todas las lecturas y escrituras de variables del objeto.
- Ejemplo: `5.synchronized.methods`

```
public class Counter {  
    private int c = 0;  
  
    public synchronized void increment() {  
        c++;  
    }  
  
    public synchronized void decrement() {  
        c--;  
    }  
  
    public synchronized int value() {  
        return c;  
    }  
}
```

INSTRUCCIONES SINCRONIZADAS

- Cada objeto tiene un candado intrínseco
- Un hilo que quiera acceder de forma exclusiva y consistente a un campo de un objeto debe adquirir el candado y liberarlo cuando termine
- Ejemplo 6.synchronized.statements

```
public class Counter {  
  
    private int c = 0;  
  
    public void increment() {  
        synchronized (this){  
            c++;  
        }  
    }  
  
    public void decrement() {  
        synchronized (this){  
            c--;  
        }  
    }  
  
    public int value() {  
        synchronized (this){  
            return c;  
        }  
    }  
}
```


VIVACIDAD

VIVACIDAD

- Capacidad de un programa multihilo de ejecutarse de forma puntual (liveness)
- El principal problema que podemos encontrar es el interbloqueo (deadlock)
- Además se dan la inanición (starvation) y el bloqueo activo (livelock)

INTERBLOQUEO

- Cuando dos o más hilos están bloqueados para siempre, esperando unos a otros
- Ejemplo 7.deadlock

BLOQUES SINCRONIZADOS

PRODUTOR/CONSUMIDOR

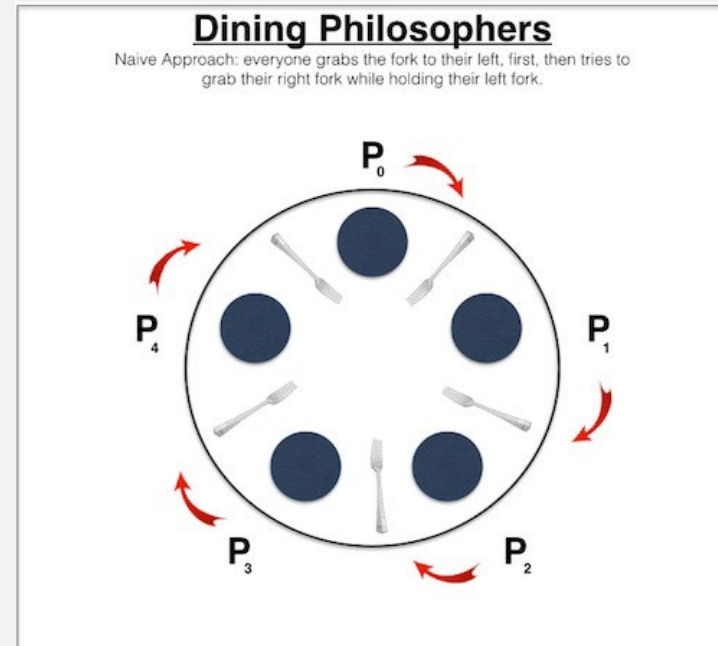
- Ejemplo clásico de sincronización entre hilos
- Un hilo consumidor debe esperar a que el hilo productor genere información para poder procesarla.
- Usamos bloques sincronizados
- En un método `synchronized`, esperamos a que se cumpla una condición en un bucle que contiene
 - `Thread.wait()`: bloquea la ejecución y libera el candado
- Desde otro hilo, llamamos a un método `synchronized`, modificamos la condición y llamamos a:
 - `Thread.notifyAll()`: despierta a todas las hebras que estaban esperando en el candado
 - Si se interrumpe un hilo que está en `wait`, salta `InterruptedException`
- Ejemplo `8.producer.consumer`

PRACTICAMOS

- Modelar una clase sincronizada Parking en la que los coches tienen que esperar para aparcar a que halla sitio disponible
 - Constructor con máxima capacidad
 - Métodos sincronizados enter y leave reciben un Car
- Car extiende la clase thread con un bucle infinito en el que
 - Se espera un tiempo aleatorio de hasta 1 segundo
 - Intenta entrar en el parking
 - Se espera un tiempo aleatorio de hasta 1 segundo
 - Sale del parking
- Crea tantos coches como plazas más una
- Observa a los coches entrar y salir durante unos segundos antes de interrumpirlos

LOS CINCO FILÓSOFOS

- Cinco filósofos sentados a la mesa
- Hay 5 tenedores en la mesa, uno entre cada uno
- Los filósofos meditan un rato y después comen. Para comer necesitan los dos tenedores que hay a sus lados.
- Clásico ejemplo de interbloqueo: todos cogen el tenedor de la izquierda



INTERBLOQUEO

- Ver 10.0.filosofos.deadlock
- Solo 3 filósofos y una espera aleatoria de hasta 10ms
- Se bloquea enseguida

Philosopher 1 got both forks; chowing down

Philosopher 0 hungry; going for left fork

Philosopher 2 hungry; going for left fork

Philosopher 2 hungry; now going for right fork

Philosopher 1 finished eating; dropping left fork

Philosopher 1 finished eating; now dropping right fork

Philosopher 1 all done

Philosopher 1 contemplating the universe, working up an appetite

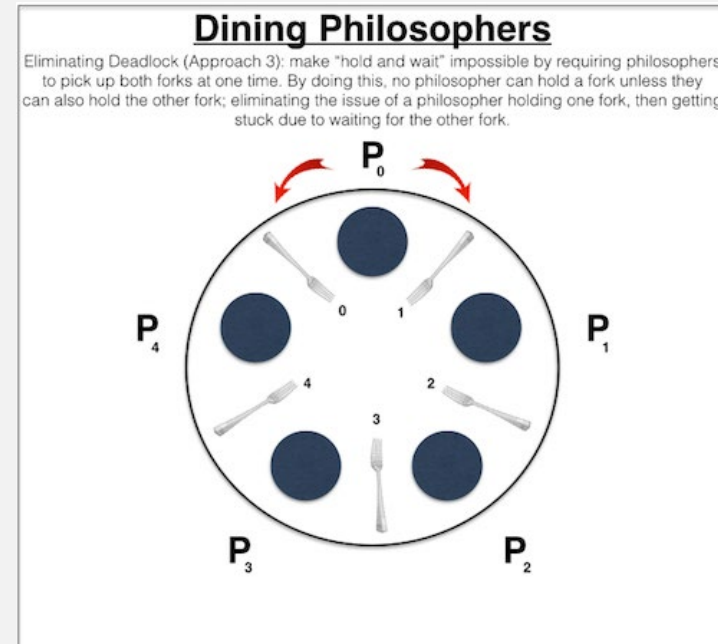
Philosopher 1 hungry; going for left fork

Philosopher 1 hungry; now going for right fork

Philosopher 0 hungry; now going for right fork

UNA SOLUCIÓN

- Coger los dos tenedores a la vez
- De esta forma ningún filósofo se puede quedar con un tenedor en la mano esperando al siguiente
- No hay bloqueo mutuo
- Sí puede haber inanición
- Ver ejemplo 10.1.filosofos.starvation



OBJETOS DE ALTO NIVEL PARA CONCURRENCIA

CANDADOS (LOCKS)

- Proporcionan la misma funcionalidad que los candados intrínsecos de *synchronized* con algunas mejoras
- ReentrantLock
 - `void lock()`, pausa el hilo hasta obtener el candado
 - `bool tryLock()`, intenta obtener el candado y abandona si no lo consigue inmediatamente
 - `bool tryLock(1, TimeUnit.SECONDS)`, intenta obtener el candado y abandona pasado un tiempo si no lo consigue
 - `void unlock()`, libera un candado que fue obtenido
 - Siempre hay que rodear el código desde que se obtiene el candado con un *try* y en el *finally* liberar el candado
- Mediante `tryLock` podemos evitar el bloqueo mutuo (deadlock)
- Ejemplo 10.2.filosofos.lock

CONDICIONES (CONDITIONS)

- Proporcionan la misma funcionalidad que los candados `wait`, `notify` y `notifyAll` de *synchronized* con algunas mejoras
- Las `Condition` se obtienen de un `Lock` existente `lock.newCondition()`
 - Se usan siempre dentro de un lock que se ha obtenido
 - `condition.await()` análoga a `wait()`
 - `condition.signal()` análoga a `notify()`
 - `condition.signalAll()` análoga a `notifyAll`
- Permiten tener varias condiciones a las que esperar
- Ejemplo `II.conditions`

SEMÁFOROS (SEMAPHORE)

- Permite limitar el número de hilos que pueden acceder a un recurso
- El constructor determina el número de hilos permitidos
- Semaphore.acquire() obtiene un permiso o bloquea (análogo a wait)
- Semaphore.release() libera un permiso y avisa (análogo a notifyAll)
- Ver 12.semaphores

EXECUTORS

- Executor es un interfaz que soporta el lanzamiento de nuevos hilos mediante el método `execute(Runnable)`
- `ExecutorService` es un interfaz que hereda de `Executor` y soporta gestionar el ciclo de vida de los hilos y del propio ejecutor
 - El método `submit()` acepta `Runnable` y `Callable`, por lo que puede devolver valores
- Las implementaciones más comunes son
 - `Executors.newSingleThreadExecutor`
 - `Executors.newFixedThreadPool(int)`
 - Utiliza un Thread Pool, una serie de hilos creados a priori para el proceso y que se reutilizan

EXECUTORS

- Hay que finalizar los ejecutores, porque si no se quedan esperando a nuevas tareas
- `void Shutdown()`
- `void awaitTermination(timeout)`
- `bool isTerminated()`
- `void shutdownNow()`
- Ver `12.executors`

CALLABLES

- Permiten devolver valores desde un hilo
- `Callable<T>` es un interfaz funcional con el método `T call()`
- Cuando al método `submit` de un `Executor` se le pasa un `Callable` devuelve un `Future`
 - `bool isDone()` comprobar si ha terminado
 - `T get()` bloquea hasta devolver valor
- Ver `13.callables`