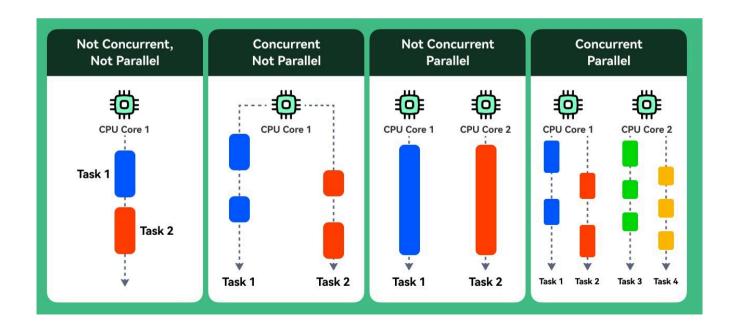


# Programación concurrente en Java

## **Concurrencia y Paralelismo**

**Concurrencia** es la habilidad de lidiar con múltiples tareas que pueden estar en progreso al mismo tiempo (pero no necesariamente en ejecución).

**Paralelismo** es la habilidad de ejecutar múltiples tareas en forma simultánea. Requiere soporte de hardware (múltiples CPUs o cores).



### I/O bound vs CPU bound

Los programas generalmente se pueden categorizar en dos tipos:

Un programa es **I/O bound** cuando hace uso intensivo de operaciones de entrada/salida.

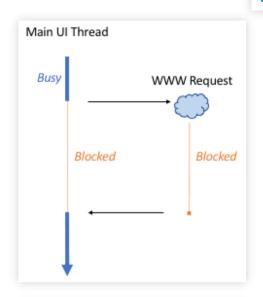
Ejemplos: servidores, bases de datos, interfaces de usuario.

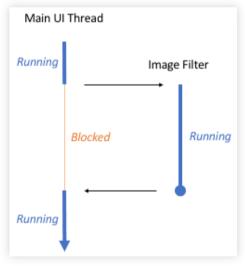
Se benefician más de la **concurrencia**.

Un programa es CPU bound cuando hace uso intensivo del CPU.

Ejemplos: simuladores, videojuegos, procesamiento de imágenes, criptografía, IA.

Se benefician más del **paralelismo**.

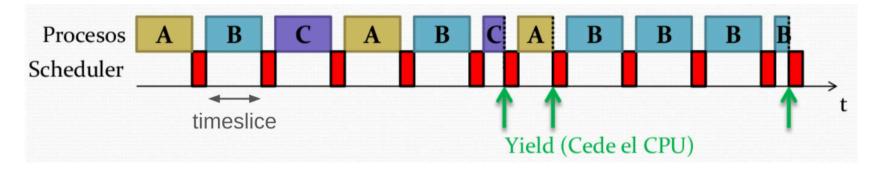




### **Procesos**

Son unidades de ejecución independientes y aisladas, con su propio espacio de memoria.

Son manejados por el sistema operativo. El **scheduler** asigna tiempo de CPU a cada proceso (y en el caso de sistemas multicore, puede ejecutar múltiples procesos en paralelo).



Requieren mecanismos de IPC (comunicación inter-proceso) como **pipes** o **sockets** para comunicarse entre sí.

## **Ejemplo: sockets**

#### Servidor:

#### Cliente:

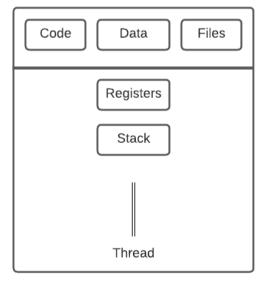
```
try (Socket clientSocket = new Socket(host, port)) {
    PrintWriter out = new PrintWriter(
        clientSocket.getOutputStream(),
        true
    );
    out.println("hola");
}
```

### Hilos

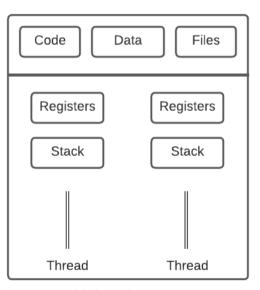
Son unidades de ejecución dentro de un proceso.

Comparten el mismo espacio de memoria.

Pueden ser manejados por el sistema operativo o por la propia aplicación (dependiendo del lenguaje y la biblioteca de threads utilizada).



**Single-threaded Process** 



**Multi-threaded Process** 

### Hilos en Java

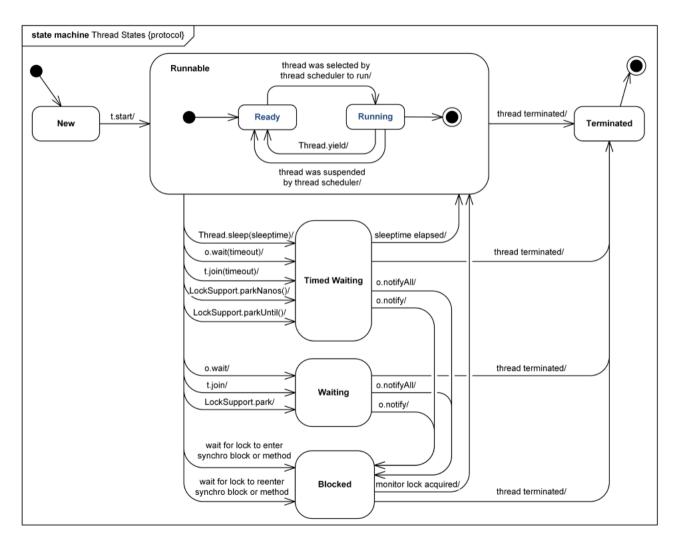
La clase Thread representa un hilo de ejecución en Java. 🗹

```
public class Main {
   public static void main(String[] args) {
        Thread t = new Thread(() -> {
            System.out.println("Hola desde el hilo!");
        });
        t.start(); // Inicia el hilo

        System.out.println("Hola desde el hilo principal!");
    }
}
```

El proceso finaliza cuando no queda ningún hilo de tipo non-daemon en ejecución. 🗹

# Estados de los hilos de Java



# Sincronización usando interrupt y join

```
public class Main {
    static void mostrar(String mensaje) {
        System.out.format("%s: %s%n",
                Thread.currentThread().getName(),
                mensaje);
    static void martinFierro() {
        String[] mensaies = {
                "Aquí me pongo a cantar",
                "Al compás de la vigüela",
                "Oue al hombre que lo desvela",
                "Una pena estrordinaria,",
                "Como la ave solitaria",
                "Con el cantar se consuela."
        };
        try {
            for (String mensaje : mensajes) {
                Thread.sleep(4000);
                mostrar(mensaje);
        } catch (InterruptedException e) {
            mostrar("No terminé!");
```

```
public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
    long paciencia = 10 000; // milisegundos
   mostrar("Lanzando el hilo");
   long inicio = System.currentTimeMillis();
   Thread t = new Thread(Main::martinFierro);
   t.start():
   mostrar("Esperando a que el hilo termine");
   while (t.isAlive()) {
       mostrar("Sigo esperando...");
       if ((System.currentTimeMillis() - inicio) > paciencia) {
            mostrar("Me cansé de esperar!");
           t.interrupt();
       t.join(1000);
   mostrar("Al fin!");
```

```
public class Main {
    static int a = 0;
    static void incThread() {
        for (int i = 0; i < 100000; i++) {
            a++;
    static void decThread() {
        for (int i = 0; i < 100000; i++) {
            a--;
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
        Thread t1 = new Thread(Main::incThread);
        Thread t2 = new Thread(Main::decThread);
        t1.start();
        t2.start();
        t1.join();
        t2.join();
        System.out.println(a); // ¿Qué valor imprime?
```

### Condiciones de carrera

Una **condición de carrera** ocurre cuando el orden de las operaciones realizadas por dos o más hilos afecta el resultado final, a menudo provocando bugs.

```
x = 5;
// en thread 1:
x++;
// en thread 2:
x++;
```

Time	Thread 1	Thread 2
1	load x into register (5)	
2	add 1 to register (6)	
3	store register in x (6)	
4		load x into register (6)
5		add 1 to register (7)
6		store register in x (7)

Time	Thread 1	Thread 2
1	load x into register (5)	
2	add 1 to register (6)	
3		load x into register (5)
4	store register in x (6)	
5		add 1 to register (6)
6		store register in x (6)

Las condiciones de carrera son solo una de las posibles causas de bugs en programas concurrentes.

La JVM define un **modelo de memoria** que especifica cómo y cuándo los cambios hechos por un hilo son visibles para otros hilos. 🖸

### Sincronización: Candados

Un **candado** (**lock** / **mutex**) es un mecanismo de sincronización que permite a los hilos coordinar el acceso a recursos compartidos, previniendo condiciones de carrera.

```
public class Main {
    static int a = 0;
    static Object candado;
    static void incThread() {
        for (int i = 0; i < 100000; i++) {
            synchronized(candado) {
                a++;
    static void decThread() {
        for (int i = 0; i < 100000; i++) {
            synchronized(candado) {
                a--;
```

Todos los mecanismos de sincronización en Java se construyen en base a un **candado intrínseco** (o **monitor**) asociado a cada objeto.

El entrar al bloque synchronized(candado) { ... } el hilo intenta adquirir el candado intrínseco del objeto candado.

- Si el candado está libre, el hilo lo adquiere y entra al bloque.
- Si el candado está ocupado por otro hilo, el hilo actual se **bloquea** hasta que el candado se libere.

Al finalizar el bloque, el hilo **libera** el candado.

### Métodos sincronizados

```
public class ContadorSincronizado {
    private int c = 0;
    public void incrementar() {
        synchronized(this) {
            C++;
    public int valor() {
        synchronized(this) {
            return c;
```

#### Azúcar sintáctica:

```
public class ContadorSincronizado {
   private int c = 0;

public synchronized void incrementar() {
        C++;
   }

public synchronized int valor() {
        return c;
   }
}
```

## **Candados explícitos**

También es posible utilizar candados explícitos provistos por la biblioteca estándar.

La interfaz Lock provee los métodos lock() y unlock(), ofreciendo un control más fino sobre la adquisición y liberación del candado.

```
public class ContadorSincronizado {
    private int c = 0;
    private final ReentrantLock lock = new ReentrantLock();
    public void incrementar() {
        lock.lock();
        C++;
        lock.unlock();
    public int valor() {
        int v;
        lock.lock();
        V = C;
        lock.unlock();
        return v;
```

# **Interbloqueos o Deadlocks**

Un **deadlock** ocurre cuando dos o más hilos están bloqueados permanentemente, esperando por un recurso que nunca será liberado.

```
final Object lock1 = new Object();
final Object lock2 = new Object();
Thread hiloA = new Thread(() -> {
    synchronized (lock1) {
        System.out.println("Hilo A: Adquirió lock 1");
        try { Thread.sleep(100); } catch (InterruptedException e) {}
        System.out.println("Hilo A: Esperando por lock 2");
        synchronized (lock2) { System.out.println("Hilo A: Adquirió lock 2"); }
});
Thread hiloB = new Thread(() -> {
    synchronized (lock2) {
        System.out.println("Hilo B: Adquirió lock 2");
        try { Thread.sleep(100); } catch (InterruptedException e) {}
        System.out.println("Hilo B: Esperando por lock 1");
        synchronized (lock1) { System.out.println("Hilo B: Adquirió lock 1"); }
});
hiloA.start(); hiloB.start();
```



Esta situación es el caso más simple de un interbloqueo, donde múltiples hilos esperan indefinidamente debido a una dependencia cíclica.

## Interbloqueos o Deadlocks (cont.)

Una posible solución: asegurar un orden global para adquirir múltiples candados.

```
final Object lock1 = new Object();
final Object lock2 = new Object();
Thread hiloA = new Thread(() -> {
   synchronized (lock1) {
       System.out.println("Hilo A: Adquirió lock 1");
       try { Thread.sleep(100); } catch (InterruptedException e) {}
       System.out.println("Hilo A: Esperando por lock 2");
       synchronized (lock2) { System.out.println("Hilo A: Adquirió lock 2"); }
});
Thread hiloB = new Thread(() -> {
   synchronized (lock1) { // Cambiado lock2 por lock1
       System.out.println("Hilo B: Adquirió lock 1");
       try { Thread.sleep(100); } catch (InterruptedException e) {}
       System.out.println("Hilo B: Esperando por lock 2");
       synchronized (lock2) { System.out.println("Hilo B: Adquirió lock 2"); }
});
hiloA.start(); hiloB.start();
```

### Variables de condición

Una variable de condición permite a un hilo suspender su ejecución hasta que se cumpla una condición específica.

El método wait de la clase Object :

- 1. Libera el candado intrínseco del objeto (se asume que está adquirido).
- 2. Bloquea el hilo hasta que sea *notificado* o *interrumpido* desde otro hilo.
- 3. Cuando el hilo se despierta, vuelve a adquirir el candado intrínseco.

El método notify despierta a uno de los hilos que están esperando en el objeto (si hay alguno).

El método notifyAll despierta a todos los hilos que están esperando en el objeto (si hay alguno).

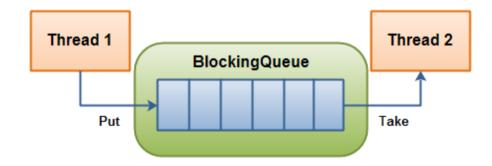
```
public class CasillaDeCorreo {
   private Object paquete;
   private boolean vacio;
   public synchronized void depositar(Object p) throws InterruptedException {
       while (!vacio) {
           wait(); // Bloguea el hilo hasta que la casilla esté vacía
       paquete = p;
       vacio = false;
       notify(); // Despierta a uno de los hilos que esperan
   public synchronized Object retirar() throws InterruptedException {
       while (vacio) {
           wait(); // Bloquea el hilo hasta que haya un paquete
       Object p = paquete;
       paquete = null;
       vacio = true;
       notify(); // Despierta a uno de los hilos que esperan
        return p;
```

### **Colecciones concurrentes**

La biblioteca estándar de Java provee varias colecciones diseñadas para ser usadas en entornos concurrentes, evitando la necesidad de sincronización manual.

#### Algunos ejemplos:

- CopyOnWriteArrayList: Una lista que crea una copia del arreglo subyacente en cada operación de escritura. Ideal para escenarios con muchas lecturas y pocas escrituras.
- ConcurrentHashMap: Un mapa hash que permite acceso concurrente eficiente. Divide el mapa en segmentos para minimizar la contención entre hilos. 🖸
- BlockingQueue: Una cola que soporta operaciones que esperan hasta que la cola no esté vacía al retirar elementos, o hasta que haya espacio disponible al insertar elementos.



### Variables atómicas

Una transacción atómica es una serie indivisible e irreducible de operaciones, de modo que o todas ocurren, o ninguna ocurre.

La JVM garantiza que algunas operaciones son atómicas (por ejemplo, la lectura y escritura de referencias y algunos tipos primitivos).

Sin embargo, operaciones más complejas (como x++) no son atómicas, ya que involucran múltiples pasos.

La biblioteca estándar de Java provee clases en el paquete java.util.concurrent.atomic que permiten operaciones atómicas sobre variables, evitando la necesidad de sincronización explícita.

```
AtomicInteger c = new AtomicInteger(0);
c.incrementAndGet(); // Operación atómica
```

# **Computaciones asíncronas**

Una función **sincrónica** bloquea el hilo que la invoca hasta que la operación finaliza, mientras que una función **asíncrona** retorna inmediatamente, permitiendo que el hilo invocante continúe su ejecución.

La clase Future representa el resultado de una computación asíncrona. 🗹

```
long sumar(long[] array) {
   long r = 0;
   for (long v : array) {
        r += v:
    return r;
Future<Long> sumarAsincronico(long[] array) {
    Future<Long> r = new Future<>();
   Thread t = new Thread(() -> {
        long suma = sumar(array);
        r.complete(suma);
   });
   t.start():
   return r;
```

```
Future<Long> f = sumarAsincronico(array);
// Hacer otras cosas...
long resultado = f.get(); // Bloquea hasta que el resultado esté listo
```

# **Ejecutores**

La interfaz ExecutorService define un mecanismo genérico para gestionar un grupo de hilos para ejecutar computaciones asíncronas.

```
long sumar(long[] array) {
    long r = 0;
    for (long v : array) {
        r += v;
    }
    return r;
}

// En cualquier momento, como máximo 4 hilos estarán activos procesando
// tareas. Si se envían tareas adicionales cuando todos los hilos están
// activos, esperarán en la cola hasta que un hilo esté disponible.
ExecutorService executor = Executors.newFixedThreadPool(4);

Future<Long> sumarAsincronico(long[] array) {
    return executor.submit(() -> sumar(array));
}
```

```
Future<Long> f = sumarAsincronico(array);
// Hacer otras cosas...
long resultado = f.get();
```

# Patrón Fork/Join

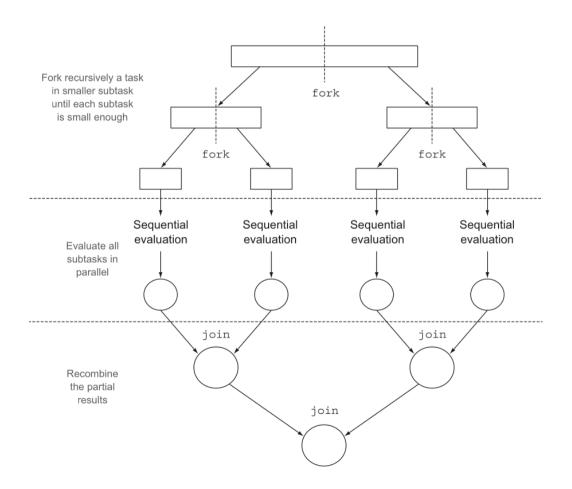
Es una estrategia inspirada en divide & conquer para paralelizar tareas.

La clase ForkJoinPool es una implementación de la interfaz ExecutorService que automáticamente aplica esta estrategia.

Ejemplo: 🛂

```
class SortTask extends RecursiveAction {...}

var executor = new ForkJoinPool();
executor.execute(new SortTask(array));
```



# www.ingenieria.uba.ar



/FIUBAoficial