

Laboratorio 02 ARSW: Programación Concurrente - Carrera de Galgos

María Paula Rodríguez Muñoz

Juan Andrés Suárez

Juan Pablo Nieto

Tomás Felipe Ramírez

1. Objetivo

El objetivo de este laboratorio es analizar, corregir y diseñar una solución concurrente para una simulación de carrera de galgos, identificando problemas de sincronización y regiones críticas.

Los objetivos específicos incluyen:

- Corregir la aplicación para que los resultados se muestren únicamente cuando todos los hilos hayan finalizado.
- Identificar las regiones críticas que generan inconsistencias en el ranking.
- Implementar funcionalidades de pausa (Stop) y continuación (Continue) usando `wait()` y `notifyAll()`.
- Aplicar mecanismos de sincronización mediante un monitor común.

2. Contexto del Problema

La simulación presenta las siguientes características:

- Cada **galgo** corre de manera concurrente (un hilo por galgo).
- Todos los galgos comparten un **registro de llegada**.
- El sistema permite **iniciar**, **detener** y **reanudar** la carrera.
- Al finalizar, se debe mostrar el **orden de llegada** de forma consistente.

3. Problemas Iniciales Identificados

1. **Condiciones de carrera:** Los 17 galgos accedían a `nextPosition` y `winner` al mismo tiempo, causando posiciones duplicadas.
2. **Resultados prematuros:** Se mostraba el ganador antes de que todos los galgos terminaran (faltaba `join()`).
3. **Sin control de pausa:** No había forma de pausar/reanudar la carrera (faltaba `wait()/notifyAll()`)

4. Regiones Críticas

4.1. ArrivalRegistry (Registro de llegada)

Problema: Varios galgos leen `nextPosition` antes de incrementarlo → misma posición para varios.

Solución: `synchronized` para que solo un hilo ejecute a la vez:

```
public synchronized ArrivalSnapshot registerArrival(String dogName) {  
    final int position = nextPosition++;  
    if (position == 1) { winner = dogName; }  
    return new ArrivalSnapshot(position, winner);  
}
```

4.2. RaceControl (Control de pausa)

Problema: El UI cambia `paused` mientras los galgos lo leen → no respetan la pausa.

Solución: Monitor común con `wait()/notifyAll()`:

```
public void awaitIfPaused() throws InterruptedException {  
    synchronized (monitor) {  
        while (paused) { monitor.wait(); } // Galgo espera  
    }  
  
    public void resume() {  
        synchronized (monitor) {  
            paused = false;  
            monitor.notifyAll(); // Despierta a TODOS
```

```
    }  
}
```

5. Evidencias de Ejecución

5.1. Ejecución de la Carrera

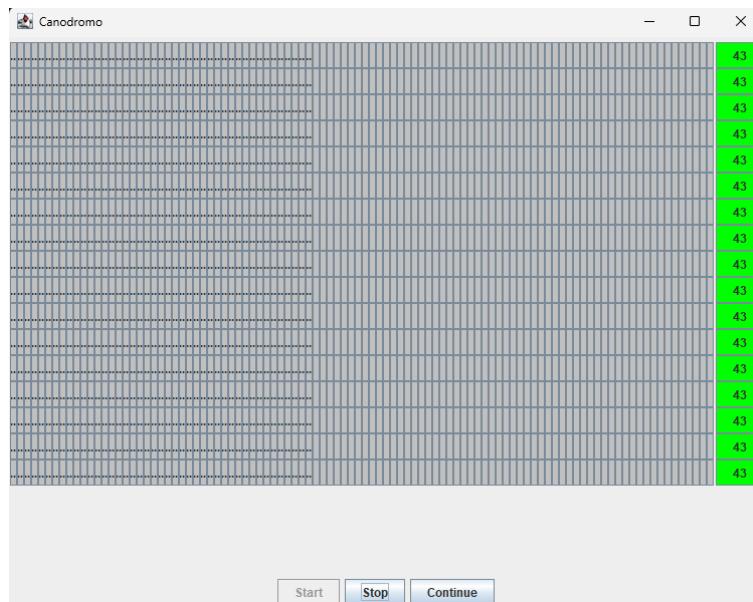


Figura 1: Interfaz gráfica durante la ejecución de la carrera

5.2. Resultado Final

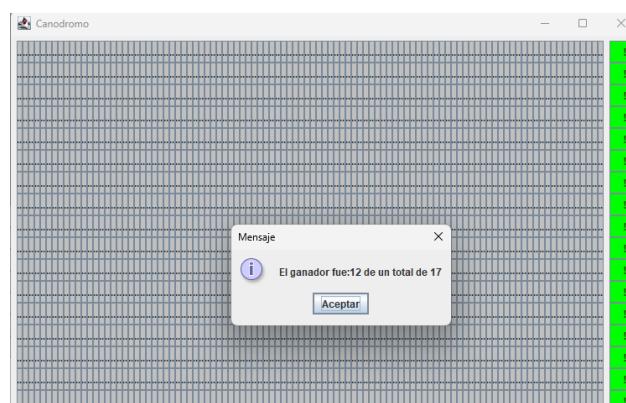
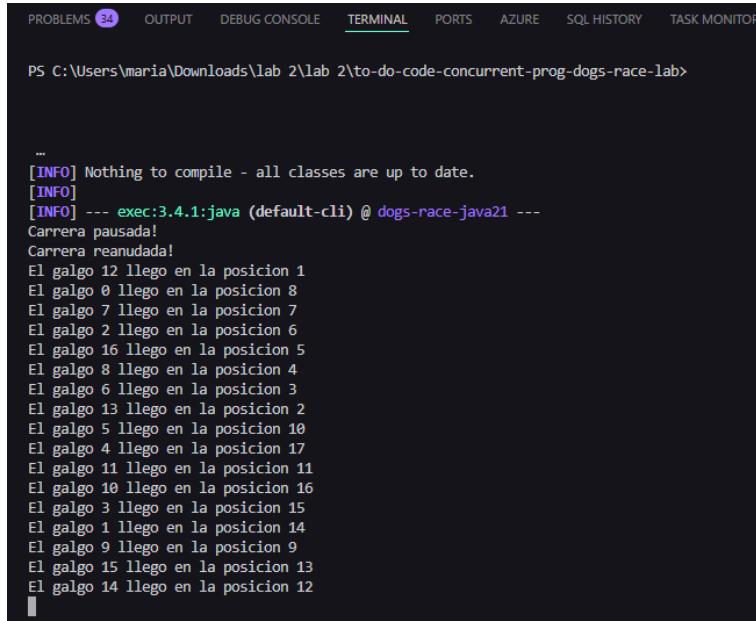


Figura 2: Diálogo mostrando el ganador después de que todos los hilos finalizaron

5.3. Logs de Consola



The screenshot shows a terminal window with the following content:

```
PS C:\Users\maria\Downloads\lab 2\lab 2\to-do-code-concurrent-prog-dogs-race-lab>

...
[INFO] Nothing to compile - all classes are up to date.
[INFO]
[INFO] --- exec:3.4.1:java (default-cli) @ dogs-race-java21 ---
Carrera pausada!
Carrera reanudada!
El galgo 12 llego en la posicion 1
El galgo 0 llego en la posicion 8
El galgo 7 llego en la posicion 7
El galgo 2 llego en la posicion 6
El galgo 16 llego en la posicion 5
El galgo 8 llego en la posicion 4
El galgo 6 llego en la posicion 3
El galgo 13 llego en la posicion 2
El galgo 5 llego en la posicion 10
El galgo 4 llego en la posicion 17
El galgo 11 llego en la posicion 11
El galgo 10 llego en la posicion 16
El galgo 3 llego en la posicion 15
El galgo 1 llego en la posicion 14
El galgo 9 llego en la posicion 9
El galgo 15 llego en la posicion 13
El galgo 14 llego en la posicion 12
```

Figura 3: Salida de la consola mostrando los logs de ejecución

6. Conclusiones

1. La programación concurrente requiere identificar cuidadosamente las regiones críticas donde se accede a recursos compartidos.
2. El mecanismo `synchronized` de Java proporciona exclusión mutua efectiva para proteger regiones críticas.
3. El patrón de monitor con `wait()` y `notifyAll()` permite coordinar la pausa y reanudación de múltiples hilos de manera eficiente.
4. El método `join()` es esencial para sincronizar la finalización de hilos antes de mostrar resultados.
5. Es importante sincronizar solo las regiones críticas necesarias para evitar degradar el rendimiento con sincronización excesiva.