Proyecto 1: Concurrencia en un Sistema de Reservas de Canchas Deportivas

Saldaña Navarrete Andrea Salgado Cruz Emiliano Roman

1. Descripción del problema

En este proyecto abordamos la problemática de reservar canchas deportivas en un entorno real, donde múltiples usuarios (simulados por hilos) compiten por horarios disponibles. Hemos elegido este problema porque, tanto en nuestra comunidad como en nuestra universidad, surgen conflictos cuando varios compañeros desean usar la misma cancha (fútbol, baloncesto, etc.) y no existe un sistema seguro que evite reservas duplicadas. Como consecuencia, pueden ocurrir desacuerdos, confusiones y hasta discusiones innecesarias. Nuestro objetivo es demostrar cómo, mediante el uso de mecanismos de concurrencia y sincronización, podemos resolver esta situación de manera ordenada y eficaz, asignando horarios de forma justa y evitando las condiciones de carrera.

Los principales problemas de **concurrencia** que deseamos evitar son:

- Race condition: Dos o más usuarios intentan reservar la misma cancha al mismo horario simultáneamente.
- Inconsistencia de interfaz: Que un usuario vea un horario como "libre" cuando en realidad ya ha sido tomado.
- Reservas fantasma: Un usuario considera disponible un horario, pero al momento de reservar, otro hilo ya lo ocupó.

Además, aunque existen eventos concurrentes donde el orden no es importante (por ejemplo, reservas en canchas u horarios totalmente distintos), la complejidad surge cuando los usuarios compiten por el mismo recurso y pueden incluso tener distintos niveles de **prioridad** (por ejemplo, usuarios VIP que desbancan la reserva de usuarios normales).

2. Mecanismo de sincronización empleado

Para garantizar la **exclusión mutua** al acceder o modificar la estructura de datos que representa las canchas y horarios, utilizamos la primitiva Lock de la librería estándar threading de Python. A continuación, describimos sus usos principales:

- Reserva de una cancha: El método reservar adquiere el Lock antes de verificar la disponibilidad y actualizar el estado.
- Cancelación y/o modificación: Estos métodos también adquieren el mismo Lock para evitar race conditions, garantizando que solo un hilo manipule a la vez la estructura global.
- Manejo de prioridades (VIP): Para quienes cuenten con una prioridad más alta, el sistema verifica si la cancha está ocupada por un usuario de prioridad menor; en tal caso, la reserva se transfiere al VIP.

Para asegurar que el candado se libere automáticamente al finalizar la sección crítica, incluso si sucede alguna excepción, empleamos la forma

with self.lock:
 # Sección crítica

Gracias a ello, nuestras operaciones sobre el estado de las canchas se ejecutan de forma atómica.

Adicionalmente, usamos un segundo lock para los logs, para mantener el registro ordenado cuando varios hilos escriben simultáneamente en el archivo de bitácora.

3. Lógica general de la operación

El flujo global del sistema es:

1. Inicialización:

- Creamos un objeto (SistemaReservas), responsable de la matriz/estructura que mantiene el estado de las canchas y horarios, y de los locks de sincronización (uno para la matriz de canchas y otro para el archivo de registro).
- Inicializamos la matriz con valores que indiquen que todas las canchas y horarios están libres.

2. Creación de hilos:

- Instanciamos varios hilos de tipo Usuario, cada uno con un identificador (user_id) y un atributo de prioridad que indicará si es VIP o usuario normal.
- Cada hilo "simula" a un usuario que realizará acciones (reservar, cancelar, modificar) de manera concurrente.

3. Ejecución de hilos:

- Cada hilo, en su método run(), realiza un conjunto de acciones. Por ejemplo, primero reservar, luego duerme unos segundos (time.sleep), y eventualmente cancelar o modificar su reserva.
- Estas acciones invocan métodos protegidos con lock en SistemaReservas, donde se revisa el nivel de prioridad en caso de un conflicto de reserva.

4. Interfaz de usuario (*Tkinter*):

- En el hilo principal, se invoca una ventana de *Tkinter* que muestra en tiempo real la disponibilidad de canchas y horarios.
- Esta interfaz se actualiza periódicamente leyendo la estructura compartida.
- La interfaz muestra no solo si una cancha está libre u ocupada, si no que también empleamos colores distintos para diferencias reservas VIP de reservas normales. Además en la misma ventana se despliega una sección en la que se describe cada acción que ocurre (reservas, desbancamientos, cancelaciones), y además se muestran estadísticas de cuántas reservas exitosas ha hecho cada usuario.

5. Finalización:

- Tras un número de acciones o al cerrarse la interfaz, se detiene el programa.
- Se genera un archivo de log que registra todos los intentos de reserva/cancelación y sus resultados (éxito o fracaso).
- Se presentan **estadísticas finales**, como el total de reservas exitosas, cuántas se desbancaron por un VIP, etc.

4. Descripción algorítmica del avance de cada hilo

Cada hilo Usuario sigue este esquema:

1. Inicio:

 Recibe su user_id, la referencia a SistemaReservas, su prioridad y una lista de posibles acciones (reservar, cancelar, modificar, ...).

2. Ciclo de acciones (puede repetirse N veces):

- a) Elegir acción: Toma al azar (o según un guion) la operación a realizar.
- b) Elegir cancha y horario: Selecciona aleatoriamente la cancha y el horario a utilizar.
- c) Invocar el método de SistemaReservas:
 - reservar(user_id, priority, cancha, horario)

- cancelar(user_id, cancha, horario)
- modificar(user_id, priority, cancha_orig, hora_orig, cancha_dest, hora_dest)
- d) Retardo: Usamos time.sleep (0.5 a 2 segundos) para simular "tiempo de decisión" y forzar concurrencia real.
- e) Log: Se escribe el resultado en un archivo, indicando si fue exitoso o fallido y, en caso de conflicto, si se "desbancó" a otro usuario por prioridad.

3. **Fin**:

■ Al completar su número de acciones asignadas, el hilo termina (sale de run()).

Debido a que varios hilos repiten este patrón en *paralelo*, surgen naturalmente las condiciones de carrera, resueltas gracias al uso de lock y a la comparación de prioridad.

5. Descripción de la interacción entre hilos

- Hilos sin comunicación directa: No se envían mensajes entre ellos, sino que interactúan a través de SistemaReservas.
- Acceso concurrente con prioridades: Cuando un hilo VIP llama reservar, el sistema revisa si la canchahorario está libre o si está ocupada por alguien con *menor* prioridad; de ser así, "desbanca" esa reserva y otorga el espacio al VIP.
- Estado compartido: Consiste en la matriz que marca cada cancha y horario como ocupado o libre (y por quién), más su prioridad. También se lleva un log estructurado para registrar acciones.

```
[Usuario 1 (VIP)] ->(Lock) ->[SistemaReservas] <- (Lock) <- [Usuario 2 (Normal)]
```

6. Entorno de desarrollo

6.1. Lenguaje y versión

- Lenguaje: Python (versión 3.10 o superior).
- Librería estándar threading para crear hilos y utilizar Lock, Semaphore, etc.
- time, random, tkinter se incluyen también en la librería estándar de Python.

6.2. Bibliotecas utilizadas

- threading: Manejo de hilos (Thread) y mecanismos de sincronización (Lock).
- time y random: Para retardos y selección aleatoria de acciones, canchas, horarios, etc.
- tkinter: Para la interfaz gráfica de usuario, donde se representa la ocupación de cada cancha.

6.3. Sistemas operativos y pruebas

- Windows 11 (x64): Desarrollado y probado en esta plataforma, con *Python 3.10*.
- Fedora Linux 40 (Workstation Edition): Probado en este sistema operativo, con Python 3.12.9

6.4. Ejecución

Para ejecutar nuestro programa, basta con:

- Ubicarse en la carpeta donde se encuentran los archivos de código fuente (main.py, sistema_reservas.py, usuario.py, gui.py).
- 2. Asegurarse de tener Python 3.10 o superior.
- 3. Ejecutar:

python main.py

4. Al cabo de unos instantes, aparecerá la ventana de tkinter con la interfaz gráfica.

Se generará también el archivo acciones.log con el registro de todas las operaciones (reservas, cancelaciones, desbancamientos, etc.) realizadas por los hilos de usuario.

7. Resultados y conclusiones

7.1. Resultados obtenidos

- Archivo de log: Se generan registros con cada intento de reserva, cancelación o modificación, detallando el ID y prioridad del usuario. Al revisar, se observa que no se duplican reservas en la misma cancha-horario a menos que la prioridad del reservante sea superior.
- Interfaz gráfica: En la ventana de tkinter, se visualiza cómo se marcan canchas como "Ocupadas" o "Libres". En caso de que un VIP desplace a un usuario normal, se actualiza la interfaz en tiempo real. Adicional a esto hemos establecido colores a cada usuario, las celdas que estén de color rosado pertenecen a usuarios con prioridad 2, es decir, usuarios VIP, mientras que las celdas que se encuentren coloreadas con un fondo celeste pertenecen a usuarios normales.
- Estadísticas: Al final de la ejecución, se obtiene el número de reservas totales, cuántas fueron exitosas y cuántas sufrieron una colisión de prioridad.

```
Usuario 1 intentó modificar, pero no había reserva en cancha 1, horario 1
Usuario 5 (prio=2) reservó cancha 0 horario 5
Usuario 8 intentó modificar, pero no había reserva en cancha 1, horario 0
Usuario 3 canceló reserva de cancha 3, horario 2
Usuario 1 intentó modificar, pero no había reserva en cancha 0, horario 3
Usuario 5 (prio=2) reservó cancha 0 horario 4
Usuario 1 (prio=2) reservó cancha 0 horario 3
Usuario 8 intentó cancelar, pero cancha 0, horario 0 estaba libre.
Usuario 5 (prio=2) NO pudo reservar cancha 0, ocupada por 5 (prio=2)
Usuario 1 intentó modificar, pero no había reserva en cancha 0, horario 1
Usuario 8 (prio=2) NO pudo reservar cancha 0, ocupada por 5 (prio=2)
Usuario 7 (prio=1) reservó cancha 1 horario 5
Usuario 6 (prio=1) reservó cancha 0 horario 1
Usuario 2 intentó cancelar reserva de otro usuario (4) en cancha 0, horario 0
Usuario 5 (prio=2) reservó cancha 1 horario 4
Usuario 4 intentó cancelar reserva de otro usuario (5) en cancha 1, horario 4
Usuario 3 (prio=2) DESBANCÓ a usuario 6 (prio=1) en cancha 2, horario 4
Usuario 7 intentó cancelar, pero cancha 0, horario 2 estaba libre.
Usuario 2 intentó cancelar reserva de otro usuario (4) en cancha 0, horario 0
```

Figura 1: Captura de un fragmento del Archivo log esperado.

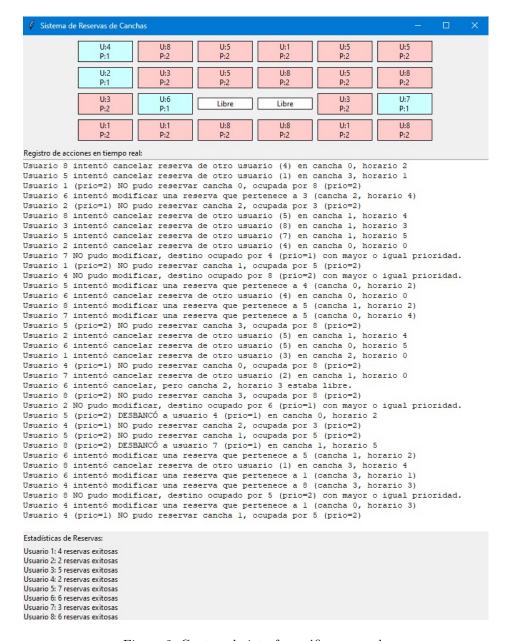


Figura 2: Captura la interfaz gráfica esperada.

8. Conclusiones

Con nuestro proyecto esperamos haber brindado una solución clara y novedosa a la problemática planteada, haciendo uso de locks para evitar race conditions, inconsistencias y reservas fantasma. Haciendo uso de la interfaz gráfica, buscamos ofrecer una forma más intuitiva y visualmente atractiva de visualizar el estado de cada cancha en tiempo real. Adicional a todo esto, el uso de la prioridad para los usuarios VIP añade una capa de complejidad interesante a la problemática inicial, permitiéndonos ilustrar cómo puede manejarse la concurrencia con distintos niveles de acceso, demostrando de esta forma la versatilidad de los mecanismos de sincronización en problemáticas reales.