Sistemas Operativos

# Proyecto Préstamo de libros

Viviana Gómez, Roberth Méndez, Adriana Salazar, Roberth Méndez



# Introducción

Sistema de gestión de solicitudes de préstamo de libros mediante procesos solicitantes y procesos receptores, haciendo uso de hilos auxiliares y mecanismos de sincronización como mutexes y variables de condición.

Solicitante

Envían solicitudes al receptor para devolver, renovar o solicitar prestado un libro.

Receptor

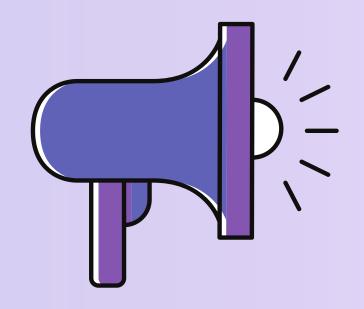
Procesa y responde las solicitudes enviadas por los diferentes solicitantes.



#### Sistemas Operativos

# **Named**Pipes

El sistema utiliza named pipes (FIFOs) para la comunicación entre **procesos no relacionados**.



#### Named Pipe de Solicitudes

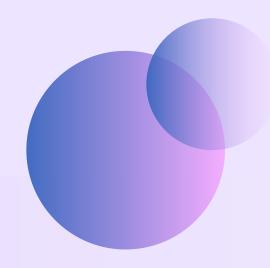
Es creado por el proceso receptor y los PS envían una estructura que contiene los datos de la solicitud a realizar.

#### Named Pipe de Respuestas

Cada proceso solicitante crea su propio pipe usando su PID y a través de este recibe las respuestas del receptor.



## Proceso Solicitante



#### Envío de Mensaje de Inicio y Fin

Mensaje de inicio ('I')

Al iniciar, el PS envía una solicitud de tipo 'l' al RP con su pipe de respuesta. Mensaje de fin ('Q')

Al finalizar, envía una solicitud 'Q' para indicar que no enviará más operaciones.

MODOS

#### **Modo interactivo:**

El usuario elige cuándo salir

#### **Modo archivo:**

Al encontrar la operación 'Q' en el archivo, se da por finalizado el PS.



# Proceso Solicitante



#### Creación del hilo lector

- Se crea un hilo (pthread\_t lector) que ejecuta la función leer().
- Este hilo se asocia al pipe de respuestas del PS y se mantiene activo.

#### Funcionalidad del hilo

- El hilo espera continuamente mensajes del RP.
- Al recibir una respuesta, la muestra en consola indicando si la operación fue exitosa.

#### Hilo de Lectura de Respuestas

```
void *leer(void* arg){
   int idPipeRespuestas = *(int *)arg;
   char mensaje[MAX_LINE];

while (read(idPipeRespuestas, mensaje, sizeof(mensaje)) > 0)
     printf("Mensaje recibido: %s\n", mensaje);

return NULL;
}
```



# Proceso Receptor

#### Cargar la Base de Datos

Se leen los datos del archivo y la información de cada libro se guarda en un arreglo de estructuras de "Libro".

```
void cargarBD(char* archivoBD){
    char line[MAX LINE]; // Variable para leer cada linea de la base de datos
    char nombre[100]; // Variable para guardar el nombre del libro
    int isbn; // Variable para guardar el isbn del libro
    int copias; // Número de copias de cada libro
    FILE *archivo bd = stdin;
    if (archivoBD != NULL) {
        archivo bd = fopen(archivoBD, "r");
        if (archivo bd == NULL) {
            perror("fopen");
            exit(EXIT_FAILURE);
    while (fgets(line, MAX_LINE, archivo_bd) != NULL) { // Ciclo hasta terminar de leer el archivo
        sscanf(line, "%[^,], %d, %d", nombre, &isbn, &copias); //Lee una línea y guarda los datos
        Libro libro;
        strcpy(libro.nombre, nombre);
        libro.isbn = isbn;
        for(int i=0; i < copias; i++){
            fgets(line, MAX_LINE, archivo bd); // Lee los datos de cada copia
            char fecha[100];
            sscanf(line, "%d, %c, %[^,]", &libro.ejemplar, &libro.estado, fecha); // Guarda los datos de cada copia
            strptime(fecha, "%d-%m-%Y", &libro.fecha);
            bd[totalLibros] = libro; //Agrega el libro a la base de datos
            totalLibros++: // Aumenta el contador de libros
    if (archivoBD != NULL) {
        fclose(archivo bd);
    return;
```



```
while (read(idPipeSolicitudes, &solicitud, sizeof(Solicitud)) > 0) {
    if(verbose && solicitud.operacion != 'S' && solicitud.operacion != 'I')
        printf("\nSolicitud recibida: %c, %s, %d\n", solicitud.operacion, solicitud.libro, solicitud.isbn);
    if(solicitud.operacion == 'I') {
        // Solicitud de inicio para registrar el pipe del solicitante
        actualizar_solicitante(solicitud); // Actualiza la cantidad de solicitantes activos
        continue;
    if(solicitud.operacion == 'Q'){
        if(verbose == true)
            printf("Solicitud de salida recibida\n");
        actualizar_solicitante(solicitud); // Actualiza la cantidad de solicitantes activos
    if(solicitantesActivos == 0){
        contador = -1; // Indica que no hay clientes activos
        pthread_cond_signal(&noVacio); // Desbloquea el hilo auxiliar1
        solicitud.operacion = 'S'; // Indica que no hay clientes activos
        printf("\n;;;;;Todos los procesos solicitantes han terminado!!!!!\n");
        printf("Presione ENTER para salir\n");
    // Procesar la solicitud
    if (solicitud.operacion == 'P'){
        pthread_mutex_lock(&mutexBD); // Mutex que asegura que solo un hilo acceda a la base de datos
        prestamo(solicitud);
        pthread_mutex_unlock(&mutexBD); //Desbloquea el mutex de la base de datos
    else if (solicitud.operacion == 'D' || solicitud.operacion == 'R'){
        devolverRenovar(solicitud);
    else if (solicitud.operacion == 'S') {
        actualizar bd(archivoBD); // Actualiza la base de datos
        if(reporte != NULL)
            escribir reporte(reporte); // Escribir reporte de la base de datos
        close(idPipeSolicitudes);
        break;
```

# Proceso Receptor

Operaciones 'l' y S'

Se implementaron operaciones de inicio para cada solicitud y finalización en caso que no haya ningún PS activo.

Contador para los PS activos

Se usa un contador para llevar registro de cuantos procesos solicitantes están usando el pipe de solicitudes.

```
while(1) {
    pthread_mutex_lock(&mutexBuffer);
    while (contador == 0)
        pthread cond wait(&noVacio, &mutexBuffer);
    if(contador == -1) //Verifica si el hilo auxiliar2 le indicó que se cierre
        break;
    // Procesar solicitud
    Solicitud soli = buffer[out]; // Lee una solicitud del búfer
    out = (out + 1) % BUFFER SIZE; // Cambia la posición para sacar la próxima solicitud
    contador--;
    pthread cond signal(&noLleno); // Envía señal para que el hilo principal sepa que el búfer no está lleno
    pthread mutex unlock(&mutexBuffer);
    int fifoRespuesta = open(soli.pipe, O_WRONLY); //Abre el descriptor del pipe de respuestas
    char mensaje[MAX LINE];
    pthread mutex lock(&mutexBD); // Mutex que asegura que solo un hilo acceda a la base de datos
    //Buscar el libro de la operación
    if(!buscar libro(soli.isbn, soli.libro)){
        snprintf(mensaje, sizeof(mensaje), "Libro no encontrado: %s, %d", soli.libro, soli.isbn);
        write(fifoRespuesta, mensaje, strlen(mensaje) + 1);
        pthread mutex unlock(&mutexBD); // Desbloquea el mutex de la Base de Datos
        continue;
    // Aquí se actualizaría la BD según la operación
    soli.operacion == 'D' ? devolver(soli, fifoRespuesta) : renovar(soli, fifoRespuesta);
    pthread mutex unlock(&mutexBD); // Desbloquea el mutex de la Base de Datos
```

# Hilo Auxiliar 1

Operaciones 'D' y 'R'

Mediante este hilo se ejecutan las operaciones de devolución y renovación.

 Contador para la terminación del hilo

Se usa el contador de la cantidad de PS activos como señal para indicarle al auxiliar 1 cuándo debe acabar.



```
void devolverRenovar(Solicitud solicitud){

// Agregar al búfer para el hilo auxiliar
pthread_mutex_lock(&mutexBuffer);

while (contador == BUFFER_SIZE)
    pthread_cond_wait(&noLleno, &mutexBuffer);

buffer[in] = solicitud;
    in = (in + 1) % BUFFER_SIZE;
    contador++;

pthread_cond_signal(&noVacio);
pthread_mutex_unlock(&mutexBuffer);
}
```

# Esquema Productor Consumidor

#### Productor (RP)

Ingresa las solicitudes recibidas dentro del buffer circular. Índice in para indicar la posición de la siguiente solicitud.

```
while(1) {

pthread_mutex_lock(&mutexBuffer);

while (contador == 0)
    pthread_cond_wait(&noVacio, &mutexBuffer);

if(contador == -1) //Verifica si el hilo auxiliar2 le indicó que se cierre
    break;

// Procesar solicitud
Solicitud soli = buffer[out]; // Lee una solicitud del búfer
out = (out + 1) % BUFFER_SIZE; // Cambia la posición para sacar la próxima solicitud
contador--;
```

#### Consumidor (PS)

Extrae las solcitudes del buffer del buffer circular.

Índice out que señala cual será la próxima solicitud a procesar.

#### Buffer Circular

Ambos índices se reinician a cero cuando alcanzan el final del buffer, implementando así el comportamiento circular.

```
printf("\n===== MENÚ RECEPTOR =====\n");
printf("Ingrese s para salir\n");
printf("Ingrese r para ver reporte\n");
printf("========\n");
while (contador != -1) {
    if (fgets(comando, sizeof(comando), stdin) != NULL) {
        if (comando[0] == 's') {
           printf("Finalizando programa...\n");
            // Envía señal para cerrar el hilo auxiliar1
            contador = -1;
           pthread_cond_signal(&noVacio); // Desbloquea el hilo auxiliar1
           // Envía solicitud de salida para desbloquear el read() en main
           Solicitud fin = {0};
            fin.operacion = 'S'; // 'S' para salir
           write(idPipeSolicitudes, &fin, sizeof(Solicitud));
           break;
         else if (comando[0] == 'r') {
           // Mostrar reporte de solicitudes
           pthread mutex lock(&lock);
           printf("\n==== Reporte de Operaciones Realizadas ====\n");
            for (int i = 0; i < 100; i++) {
               if (reporte[i].isbn != 0) {
                   char fecha[20];
                   strftime(fecha, sizeof(fecha), "%d-%m-%Y", &reporte[i].fecha);
                   printf("Estado: %c, Libro: %s, ISBN: %d, Ejemplar: %d, Fecha: %s\n"
           pthread mutex unlock(&lock);
```

# Hilo Auxiliar 2

#### Comando 's'

En caso de acabar el RP, se envía una señal al auxiliar 1 para que se acabe. Para el hilo principal del RP, se envía una solicitud con al operación S para finalizar

#### Comando 'r'

Se imprime en consola todo lo que almacenado en el arreglo de reporte hasta el momento.

## MUTEXES

#### Problema

El Proceso Receptor (RP) trabaja concurrentemente con dos hilos auxiliares, lo que puede generar condiciones de carrera al acceder recursos compartidos.

#### Solución

Se usaron mutex y variables de condición para sincronizar el acceso a:

- Buffer circular
- Base de datos bd
- Arreglo reporte

#### • En Buffer Circular

Se usan variables de condición para:

- o Bloquear el consumidor si el buffer está vacío.
- Bloquear el productor si el buffer está lleno.
- Liberar mutex temporalmente durante esperas.

```
void devolverRenovar(Solicitud solicitud){

// Agregar al búfer para el hilo auxiliar
pthread_mutex_lock(&mutexBuffer);

while (contador == BUFFER_SIZE)
    pthread_cond_wait(&noLleno, &mutexBuffer);

buffer[in] = solicitud;
    in = (in + 1) % BUFFER_SIZE;
    contador++;

pthread_cond_signal(&noVacio);
pthread_mutex_unlock(&mutexBuffer);
}
```

```
void *auxiliar1_(void *arg) {
    while(1) {
        pthread_mutex_lock(&mutexBuffer);
        while (contador == 0)
            pthread_cond_wait(&noVacio, &mutexBuffer);
        if(contador == -1) //Verifica si el hilo auxiliar2 le indicó que se cierre
            break;
        // Procesar solicitud
        Solicitud soli = buffer[out]; // Lee una solicitud del búfer
        out = (out + 1) % BUFFER_SIZE; // Cambia la posición para sacar la próxima solicitud
        contador--;
        pthread_cond_signal(&noLleno); // Envía señal para que el hilo principal sepa que el búfer no está lleno
        pthread_mutex_unlock(&mutexBuffer);
```



### MUTEXES

#### Reporte

Usa Mutex exclusivo para evitar accesos simultáneos.

#### Accedido por:

- Proceso principal (préstamos)
- Hilo Auxiliar 1 (devoluciones/renovaciones)
- Hilo Auxiliar 2 (impresión del reporte)

#### Base de Datos

Se protege con mutex para evitar inconsistencias **Accedida por:** 

- RP (préstamos)
- Hilo Auxiliar 1 (devoluciones/renovaciones)

```
//Asegura exclusividad para modificar el reporte con un candado
pthread_mutex_lock(&lock);

// Guarda una copia del libro devuelto en el arreglo de reportes
for(int i = 0; i < 100; i++)
    if(reporte[i].isbn == 0){
        reporte[i] = *devolucion;
        break;
    }

//Libera el candado
pthread_mutex_unlock(&lock);</pre>
```

```
//Buscar el libro de la operación
pthread_mutex_lock(&mutexBD); // Mutex que asegura que solo un hilo acceda a la base de datos

if(!buscar_libro(soli.isbn, soli.libro)){
    snprintf(mensaje, sizeof(mensaje), "Libro no encontrado: %s, %d", soli.libro, soli.isbn);
    write(fifoRespuesta, mensaje, strlen(mensaje) + 1);
    pthread_mutex_unlock(&mutexBD); // Desbloquea el mutex de la Base de Datos
    continue;
}

// Aquí se actualizaría la BD según la operación
soli.operacion == 'D' ? devolver(soli, fifoRespuesta) : renovar(soli, fifoRespuesta);
pthread_mutex_unlock(&mutexBD); // Desbloquea el mutex de la Base de Datos
```



# Conclusiones y Recomendaciones

 Importancia de las herramientas del S.O

Procesos, hilos, pipes y sincronización permiten aprovechar al máximo los recursos del sistema.

Arquitectura distribuida y concurrente

La separación entre PS y RP facilitó un diseño modular, paralelo y eficiente. Uso de named pipes y hilos

Permitieron comunicación asíncrona y procesamiento simultáneo de solicitudes.



# Conclusiones y Recomendaciones

#### Modelo Productor – Consumidor

Procesos, hilos, pipes y sincronización permiten aprovechar al máximo los recursos del sistema.

## Sincronización con mutex y condiciones

La separación entre PS y RP facilitó un diseño modular, paralelo y eficiente.

#### Recomendación final

Estas herramientas (pipes, mutex, hilos) son clave para sistemas concurrentes, distribuidos y de alta demanda.



