Concurrencia - Laboratorio #03

Brandon Duque Garcia Jonathan A Granda Orrego



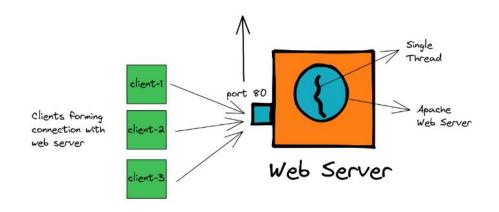






Implementación de un Web Server Concurrente

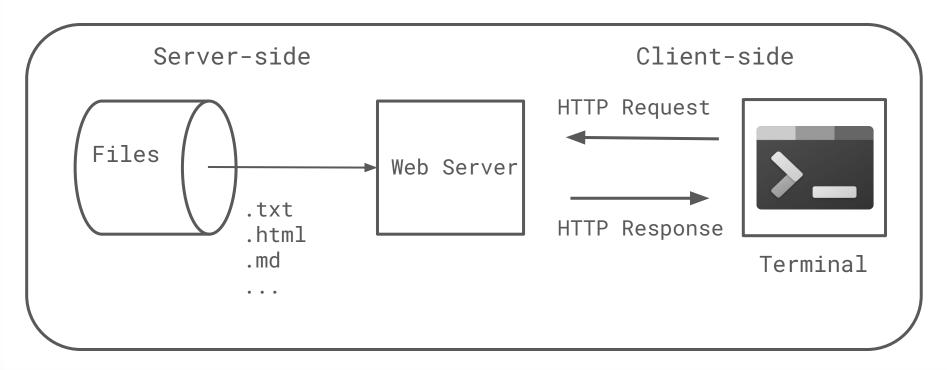
Se desarrollara un servidor web concurrente, partiendo de un código de un servidor no concurrente, opera con un solo hilo, y se tiene como trabajo hacer que el servidor sea multihilo para poder manejar múltiples peticiones al mismo tiempo







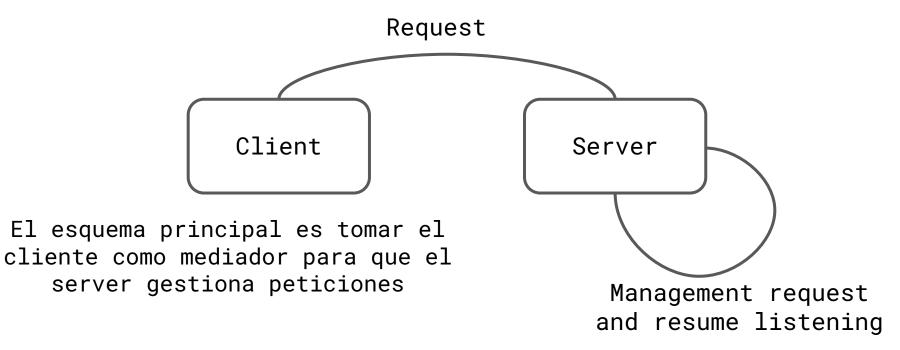
Esquema







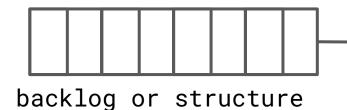
Flujo de trabajo





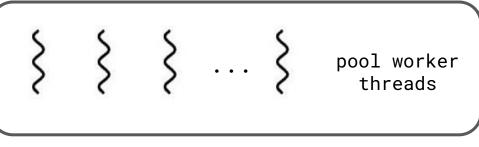


Flujo de trabajo



process server

Queremos manejar un espacio de memoria para manipular los hilos que procesan la respuesta para el cliente

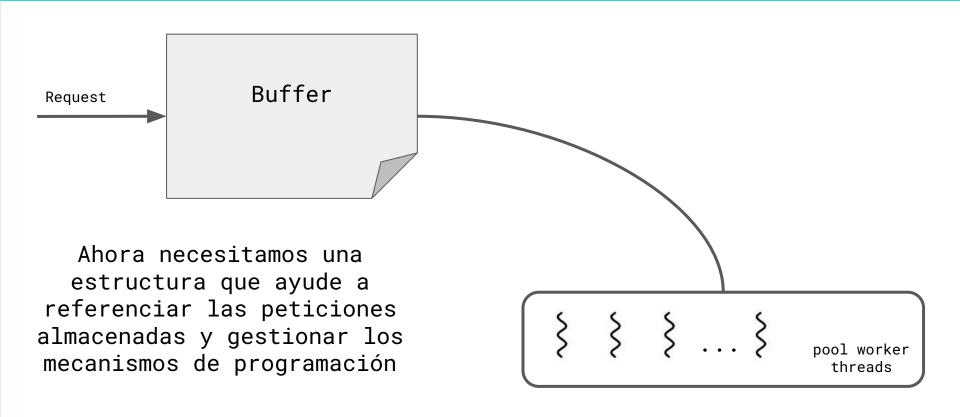


pool (address space)















Implementación

La implementación consiste en definir un fichero adicional que contenga los archivos thread_pool.c y su interfaz thread_pool.h. Es importante definir cómo se gestionará el búfer para el manejo de las peticiones dentro de los hilos.

Se realizó una modificación en wserver.c para permitir la gestión de los hilos y el manejo del búfer desde allí, así como la incorporación de funciones que permiten escalar las peticiones de forma periódica, tomada de la implementación mostrada en el archivo spin.c.



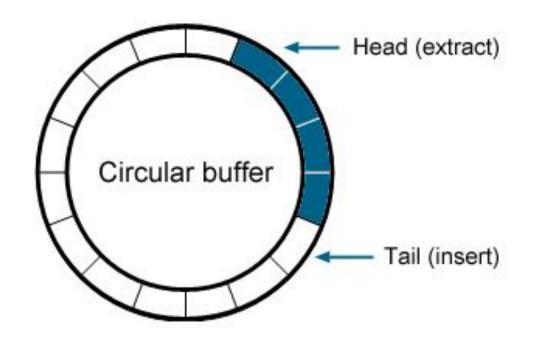


```
// Estructura del buffer
typedef struct buffer
  int *elementos;
  int indice;
  int back indice;
  int count:
  int capacidad;
  pthread mutex t lock;
  pthread cond t produce;
  pthread cond t consume;
} buffer t;
```

implementar un buffer circular concurrente donde múltiples hilos pueden producir y consumir datos, define una estructura (struct) de buffer circular o cola para la sincronización entre hilos (threads), y aplicar productor-consumidor.







int indice;

Índice donde el **productor** va a insertar el siguiente elemento

int back_indice;

Índice donde el **consumidor** va a extraer el siguiente elemento.





Campos de sincronización

pthread_mutex_t lock;

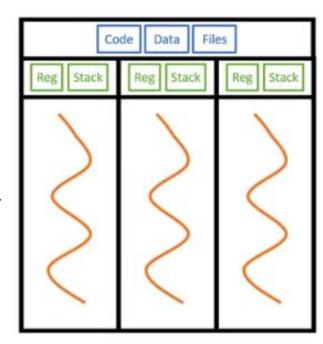
Mutex (candado) usado para proteger el acceso concurrente al buffer. Asegura que solo un hilo a la vez pueda modificar el buffer.

pthread_cond_t produce;

Variable de condición para el **productor**. Si el buffer está lleno, el productor espera en esta condición.

pthread_cond_t consume;

Variable de condición para el **consumidor**. Si el buffer está vacío, el consumidor espera en esta condición.









```
void inicializar(buffer_t *buffer, int capacidad);
void destruir(buffer_t *buffer);
void insertar(buffer_t *buffer, int item);
int borrar(buffer_t *buffer);
```

Prepara el buffer para que pueda ser utilizado por los hilos productores y consumidores, crea el espacio en memoria para almacenar los datos, inicializa las variables y configura los mecanismos para trabajar threads sin interferirse.







```
void inicializar(buffer_t *buffer, int capacidad);
void destruir(buffer_t *buffer);

void insertar(buffer_t *buffer, int item);
int borrar(buffer_t *buffer);
```

En este caso se liberan los recursos que fueron reservados en el método anterior, borrando la memoria, quitando los Mutex, y limpiando los datos







```
void inicializar(buffer_t *buffer, int capacidad);
void destruir(buffer_t *buffer);
void insertar(buffer_t *buffer, int item);
int borrar(buffer_t *buffer);
```

Agregar un nuevo dato (request)
al buffer, si hay espacio
disponible, un thread productor
debe guardar en el buffer.
Se valida si esta lleno con una
función auxiliar, para poner en
espera si el buffer está lleno.

```
static inline bool is_buffer_full(const buffer_t *buffer)
{
   return buffer->count == buffer->capacidad;
}
```







```
void inicializar(buffer_t *buffer, int capacidad);
void destruir(buffer_t *buffer);
void insertar(buffer_t *buffer, int item);
int borrar(buffer_t *buffer);
```

Extrae un dato(request) del buffer, si hay al menos uno disponible, un **thread consumidor** desea tomar una request del buffer. Se valida si esta vacío con una función auxiliar, para poner en espera hasta que resulte una request.

```
static inline bool is_buffer_empty(const buffer_t *buffer)
{
   return buffer->count == 0;
}
```







```
pthread_t *thread_pool = malloc(sizeof(pthread_t) * num_threads);
...
pthread_create(&thread_pool[i], NULL, routine_thread, NULL);
```

En lugar de que el servidor atienda una solicitud a la vez (como en el primer código), ahora puede manejar múltiples solicitudes simultáneamente mediante un grupo de hilos. Cada hilo en el thread pool atiende conexiones en paralelo.







```
static buffer_t request_buffer;
inicializar(&request_buffer, cap_buffer);
...
insertar(&request_buffer, conn_fd);
...
int conn_fd = borrar(&request_buffer);
```

Añadir la estructura **buffer_t** para almacenar conexiones entrantes. Donde los hilos consumidores de la rutina (**routine_thread()**) extraen las conexiones del buffer y las procesan, mientras que el hilo principal acepta las conexiones y las agrega al buffer.







Agregamos la función get_seconds(), la cual tiene como finalidad obtener el tiempo actual (en microsegundos y segundos) al momento de ejecutarse, esto nos servirá para más adelante poder realizar pruebas más claras de la concurrencia.

```
double get_seconds()
{
    struct timeval t;
    int rc = gettimeofday(&t, NULL);
    assert(rc == 0);
    return (double)((double)t.tv_sec +
(double)t.tv_usec / 1e6);
}
```





Cada hilo ejecuta esta función en bucle. Espera una conexión desde el buffer, la maneja y la cierra. Para poder trabajar varios hilos de manera paralela, aumentando el rendimiento del servidor.

La espera artificial de 3 segundos (while ((get_seconds() - time1) < 3)) simula carga o retardo, para los requests.

```
void *routine thread(void *arg)
  while (1)
     int conn fd = borrar(&request buffer);
     double time1 = get seconds();
     while ((get seconds() - time1) < 3)
        sleep(1);
        request handle(conn fd);
       close_or_die(conn_fd);
  return NULL:
```







```
while ((c = getopt(argc, argv, "d:p:t:b:")) != -1)
  switch (c){
                                                Añadimos los argumentos requeridos tales
                                                como el número de hilos (-t) y la
                                                capacidad del buffer (-b), esto para
     case 't':
                                                optimizar la funcionalidad multi-hilo de
          num threads = atoi(optarg);
                                                nuestro servidor web.
          break:
     case 'b':
                                                        -t → número de hilos del pool.
          cap buffer = atoi(optarg);
                                                        -b → capacidad del buffer.
          break:
     default:
          fprintf(stderr, "usage: wserver [-d basedir] [-p port] [-t # threads] [-b buffers-capacity]\n");
               exit(1);
```







Funcionamiento petición thread para cliente X Servidor petición Thread Cliente"X" thread para cliente Y Thread 2 thread para cliente Y Thread 3 Cliente"Y" petición







Aca podemos **ver** el servidor web **corriendo**, lo ejecutamos con los nuevos argumentos de **hilos y buffer**, en 2 cada valor.

```
42 | sprintf(content, "%sI spun for %.2f seconds\r\n", content, t2 - t1);

spin.c:42:5: warning: 'sprintf' argument 3 overlaps destination object 'content' [-Wrestrict]

spin.c:39:10: note: destination object referenced by 'restrict'-qualified argument 1 was dec lared here

39 | char content[MAXBUF];

(bran AMG) - [~/Documents/Lab3/concurrency_web_server/concurrency_web_server]

$ ./wserver -p 8080 -t 2 -b 2
```







Acá vamos a **ejecutar** el **servidor cliente**, realizando **varias (7) peticiones** a nuestro servidor web, en este caso usaremos el archivo index.html en cada petición.







Acá podemos **observar** todas las **peticiones recibidas** en nuestro servidor web, de igual manera vemos que sigue a la **espera** de nuevas peticiones.







Acá se puede
observar cómo
responde el server
a la petición que
realiza el
cliente, y
mostrando la
escala de tiempo
cada 2 peticiones









Anexos









