

# Linux 编程与应用实验报告

基于 Select 函数的并行文件服务器

题目:	实现
姓名:	高星杰
学号:	2021307220712
学院:	信息学院
异老师·	—————————————————————————————————————

中国 武汉 2024年5月

# 实验 4 基于 Select 函数的并行文件服务器实现

# 一、目的与要求

#### 1. 目的

基于 Linux 中并行机制的应用开发,掌握有关并行机制和服务器函数的使用方法,并通过并行机制改善服务器性能。

#### 2. 要求

- (1) 实现文件服务器的上传,下载功能。
- (2) 利用 Select()函数实现服务器处理请求的并行。
- (3) 本次实验的上机时间为 4 学时。

# 二、实验内容

### 1. 查阅文件 I/O 的有关资料

通过教材和网络资料,理解实验有关的原理。

## 2. 设计程序流程

根据实验要求设计程序流程,并采用图形形式展现。

## 3. 算法实现

应用c语言编写程序并调试,分析自己实现代码的不足和改进的想法。

#### 4. 撰写报告

撰写实验报告。

#### 5. 代码参考

参考教材或网络有关实现的源代码。

# 三、实验原理

我们在进行实验之前要先明白一些理论。

## 1. select 函数是什么?

select() 函数是 Linux 系统中用于实现 I/O 多路复用的系统调用之一。它允许程序同时监视多个文件描述符的可读、可写或异常状态,并在其中任意一个文件描述符准备好进行 I/O 操作时返回。

select() 函数的原型如下:

int select(int nfds, fd\_set \*readfds, fd\_set \*writefds, fd\_set \*exceptfds, struct timeval \*timeout);

#### 参数说明:

• nfds:监视的文件描述符的总数,通常设置为监视的文件描述符中的最大值加 1。

- readfds:指向一个文件描述符集合的指针,用于监视可读事件。
- writefds:指向一个文件描述符集合的指针,用于监视可写事件。
- exceptfds:指向一个文件描述符集合的指针,用于监视异常事件。
- timeout:指定 select() 函数的超时时间,可以为 NULL,表示永远等待直到有事件发生。

select()函数使用位掩码来表示文件描述符集合,每个文件描述符对应一个位。可以使用以下宏来操作文件描述符集合:

- FD ZERO(fd set \*set):清空文件描述符集合。
- FD SET(int fd, fd set \*set):将文件描述符 fd 加入到文件描述符集合中。
- FD CLR(int fd, fd set \*set):将文件描述符 fd 从文件描述符集合中移除。
- FD\_ISSET(int fd, fd\_set \*set):检查文件描述符 fd 是否在文件描述符集合中。

## 2. 文件上传使用的协议(传输层协议)——TCP

TCP(Transmission Control Protocol,传输控制协议)是一种面向连接的、可靠的、基于字节流的传输层通信协议。文件服务器通常使用 TCP 协议来传输文件数据,因为 TCP 协议能够提供可靠的数据传输服务。

以下是文件服务器使用 TCP 协议的几个关键特点:

- (1) **建立连接:**在传输文件数据之前,文件服务器和客户端需要先建立 TCP 连接。这个过程通过三次握手来完成,确保双方都准备好进行数据传输。
- (2) **可靠传输:**TCP 协议提供了可靠的数据传输服务,通过序列号、确认应答、重传等机制来确保数据的完整性和正确性。文件服务器可以放心地使用 TCP 协议传输文件数据,而不用担心数据丢失或损坏。
- (3) **流量控制:**TCP 协议提供了流量控制机制,通过滑动窗口来控制发送方的发送速率,防止发送方向接收方发送过多的数据而导致接收方的缓冲区溢出。文件服务器可以根据客户端的接收能力来调整发送速率,提高传输效率。
- (4) **拥塞控制:TCP** 协议还提供了拥塞控制机制,通过调整发送方的拥塞窗口大小来控制发送速率,防止网络拥塞。文件服务器可以根据网络状况动态调整发送速率,避免给网络带来过大的负担。
- (5) **全双工通信:**TCP 协议支持全双工通信,即数据可以在两个方向上同时传输。文件服务器可以在传输文件数据的同时,接收客户端的控制命令或上传的文件数据。
- (6) **面向字节流:**TCP 协议是面向字节流的,即数据是以字节为单位进行传输的。文件服务器可以方便地将文件数据分割成多个字节流进行传输,客户端也可以方便地将接收到的字节流组装成完整的文件。

我们将在实验中使用 socket 来获取 tcp 传送的数据或者使用 tcp 进行发送数据

# 四、实验步骤

#### 1. 任务分析

同样的我们可以把这个实验分为三个主要问题,一是使用 select 函数监视文件,二是使用 socket 进行传送通信,三是 server 实现并行处理。

**首先使用 select 函数**,我们就要根据之前的实验原理中对 select 函数的介绍,采用相应的参数,创建文件描述符,调用 select 函数,然后根据 select 函数的去查有哪些文件状态有变化,然后才采取相应的措施。

其次是使用 socker 进行传送通信,Socket 是网络编程中用于实现通信的端点。通过 Socket,可以在不同的计算机之间进行数据传输。在这个部分,我们将创建一个简单的客户端-服务器通信示例,通过 Socket 进行数据传输。这里要分为客户端和服务端,然后要分配好端口,然后使用 read 和 write 进行数据通信。

最后是服务器实现并行处理,为了提高服务器的并行处理能力,利用 select()函数可以同时监视多个客户端套接字的状态变化,实现并行处理多个客户端的请求,并同样使用 select()监视文件,来实现并行处理。

并且除此之外还有融合前几次实验的读者写者问题和共享内存的技术,这 里就不再赘述了,前几次实验有详细的内容。

#### 2. 概要设计

## 使用 select()函数监视文件

#### (1) 概述

select()函数是一个多路复用的系统调用,主要用于监视多个文件描述符的状态变化,如读、写、异常等。当文件描述符状态变化时,select()函数返回,使得应用程序可以对这些文件描述符进行相应的处理。

#### (2) 基本步骤

- 1. **创建文件描述符集合**:使用 FD\_ZERO 宏初始化一个文件描述符集合,然后使用 FD\_SET 宏将需要监视的文件描述符加入集合。
- 2. **调用 select()函数:** 将文件描述符集合传递给 select()函数,并指定超时时间或无限等待。
- 3. **处理文件描述符的状态变化**:根据 select()函数的返回结果,使用 FD\_ISSET 宏检查哪些文件描述符有状态变化,然后进行相应的读写操作。

## 使用 Socket 进行传输通信

#### (1) 概述

Socket 是网络编程中用于实现通信的端点。通过 Socket,可以在不同的计算机之间进行数据传输。在这个部分,我们将创建一个简单的客户端-服务器通信示例,通过 Socket 进行数据传输。

#### (2) 基本步骤

a) 服务器端:

- 。 **创建监听套接字:** 使用 socket()函数创建一个 TCP 套接字。
- 。 **绑定地址和端口:** 使用 bind()函数将套接字绑定到指定的 IP 地址和端口号。
- 。 **监听连接请求**: 使用 listen()函数开始监听客户端的连接请求。
- 。 **接受客户端连接:** 使用 accept()函数接受客户端的连接请求,并返回一个新的套接字用于与客户端通信。
- 。 数据传输: 使用 read()和 write()函数进行数据接收和发送。

## b) 客户端:

- 。 **创建套接字**: 使用 socket()函数创建一个 TCP 套接字。
- 。 连接服务器: 使用 connect()函数连接到服务器的 IP 地址和端口号。
- 。 数据传输: 使用 read()和 write()函数进行数据发送和接收。

## 服务器实现并行处理

#### (1) 概述

为了提高服务器的并行处理能力,利用 select()函数可以同时监视多个客户端套接字的状态变化,实现并行处理多个客户端的请求。

#### (2) 基本步骤

- a) 初始化服务器:
  - 。 创建监听套接字并绑定到指定端口。
  - 。 开始监听连接请求。
- b) 使用 select()函数实现并行处理:
  - 。 初始化文件描述符集合,将监听套接字加入集合。
  - 。 进入主循环,使用 select()函数监视监听套接字和所有客户端套接字的 状态变化。
  - 。 当监听套接字有状态变化时,接受新的客户端连接,并将新的客户端 套接字加入集合。
  - 。 当客户端套接字有状态变化时,读取客户端请求,进行相应的处理(如 文件上传或下载)。
  - 。 根据处理结果,发送相应的响应给客户端。

#### c) 处理文件上传和下载:

- 。 **文件上传**:接收客户端发送的文件数据并保存到服务器指定的目录中。
- 。 **文件下载**:读取服务器指定目录中的文件数据并发送给客户端。

#### 3. 详细设计

#### ▶ 组件描述

- (1) 服务器:
  - 。 接收客户端连接。
  - 。 支持文件上传和下载功能。
  - 。 利用 select()函数实现并行处理。

#### (2) 客户端:

。 连接到服务器。

#### 。 上传或下载文件。

#### > 数据结构

- 文件信息结构: 用于存储文件的相关信息,如文件名、文件大小等。
- **客户端请求结构:** 用于存储客户端的请求类型(上传或下载)及相关参数。

#### ▶ 同步与并行控制

- select()函数:用于同时监视多个文件描述符,处理并行请求。
- > 流程描述

#### 服务器流程

## (1) 初始化服务器

- a) 创建监听套接字:
  - 。 使用 socket()函数创建一个 TCP 套接字。该套接字用于监听客户端的连接请求。
  - 。 套接字类型选择 SOCK STREAM 以使用 TCP 协议。

## b) 绑定地址和端口:

- 。 使用 bind()函数将套接字绑定到指定的 IP 地址和端口号。这一步确保服务器能够在指定的端口上接受客户端连接。
- 。 地址和端口号需要根据实际情况进行设置。

#### c) 监听连接请求:

- 。 使用 listen()函数开始监听客户端的连接请求,并指定监听队列的最大 长度。
- 。 listen()函数使套接字进入被动监听状态,等待客户端连接。

#### (2) 使用 select 函数实现并行处理

- a) 初始化文件描述符集合:
  - 。 使用 FD ZERO 宏初始化一个文件描述符集合。
  - 。 使用 FD SET 宏将监听套接字和需要监视的文件描述符加入集合。

#### b) 进入主循环,使用 select 函数监视文件和 Socket:

- 。 在主循环中,使用 select()函数监视监听套接字和所有客户端套接字的 状态变化。
- 。 select()函数会阻塞,直到至少一个文件描述符的状态发生变化。
- 。 当监听套接字有状态变化时,表示有新的客户端连接请求需要处理。
- 。 当客户端套接字有状态变化时,表示有客户端发送了数据或请求需要 处理。

#### (3) 接受和处理客户端连接

#### a) 接受新的客户端连接:

- 。 当监听套接字有状态变化时,使用 accept()函数接受新的客户端连接, 并返回一个新的套接字,用于与该客户端通信。
- 。 将新的客户端套接字加入文件描述符集合,以便继续监视该套接字的 状态变化。

## b) 处理客户端请求:

- 。 当客户端套接字有状态变化时,读取客户端请求,进行相应的处理。
- 。 根据客户端请求的类型(如文件上传或下载),调用相应的处理函数。
- 。 根据处理结果,发送相应的响应给客户端。

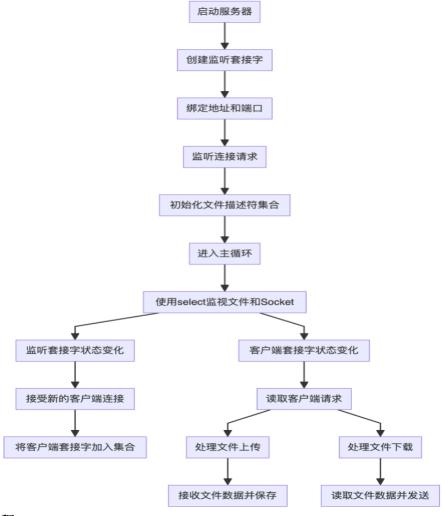
## (4) 处理文件上传和下载

#### a) 文件上传:

- 。 接收客户端发送的文件数据并保存到服务器指定的目录中。
- 。 服务器从客户端接收文件名和文件内容,并将文件内容保存到本地指 定的目录中。

### b) 文件下载:

- 。 读取服务器指定目录中的文件数据并发送给客户端。
- 。 服务器根据客户端请求的文件名,从本地读取文件内容,并将其发送 给客户端。



#### 客户端流程

## (1) 创建并初始化客户端

a) 创建套接字:

- 。 使用 socket()函数创建一个 TCP 套接字。该套接字用于与服务器进行通信。
- 。 套接字类型选择 SOCK STREAM 以使用 TCP 协议。

## b) 连接服务器:

- 。 使用 connect()函数连接到服务器的 IP 地址和端口号。
- 。 指定服务器的 IP 地址和端口号,建立与服务器的连接。

## (2) 发送请求

## a) 发送文件上传请求:

- 。 将请求类型(UPLOAD)和文件名发送给服务器。
- 。 打开本地文件,读取文件内容,并将文件内容发送给服务器。

## b) 发送文件下载请求:

- 。 将请求类型(DOWNLOAD)和文件名发送给服务器。
- 。 从服务器接收文件内容,并将文件内容保存到本地指定的文件中。

## (3) 接收和处理服务器响应

#### a) 接收上传响应:

- 。 等待服务器确认文件上传成功的响应。
- 。 处理服务器的响应并打印上传结果。

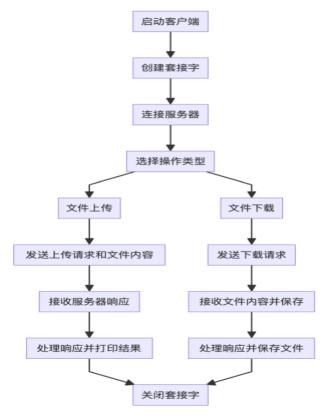
## b) 接收下载响应:

- 。 等待服务器发送文件内容。
- 。 接收文件内容并保存到本地指定的文件中。

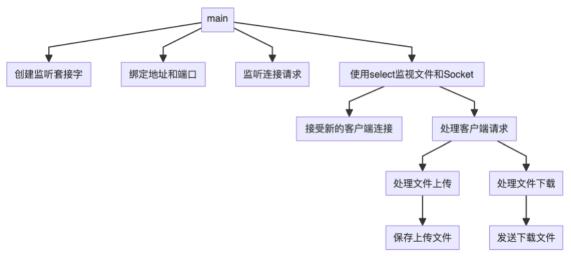
## (4) 关闭连接

## a) 关闭套接字:

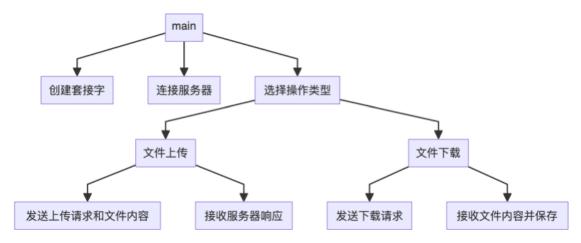
。 在完成文件上传或下载操作后,使用 close()函数关闭套接字,断开与服务器的连接。



# 服务器函数和过程调用关系图



客户端函数和过程调用关系图



## 4. 代码实现

#### Common.h

```
1. #ifndef COMMON H
2. #define COMMON H
4. #include <sys/ipc.h>
5. #include <sys/shm.h>
6. #include <sys/sem.h>
7. #include <stdio.h>
8. #include <stdlib.h>
9. #include <string.h>
10. #include <unistd.h>
11.
12. #define SHM KEY 0x1234
13. #define SEM KEY 0x5678
14. #define SHM SIZE 1024
15.
16. union semun
17. {
       int val;
18.
        struct semid_ds *buf;
19.
20.
       unsigned short *array;
       struct seminfo *__buf;
21.
22. };
23.
24. void init_semaphore(int semid, int semnum, int initval)
25. {
26.
       union semun sem_union;
27.
        sem_union.val = initval;
       if (semctl(semid, semnum, SETVAL, sem_union) == -1)
28.
29.
           perror("semctl");
30.
31.
           exit(EXIT_FAILURE);
32.
33.}
34.
35. void semaphore_p(int semid, int semnum)
36. {
37.
        struct sembuf sem_b;
38.
       sem_b.sem_num = semnum;
39.
       sem_b.sem_op = -1;
40.
       sem_b.sem_flg = SEM_UNDO;
41.
       if (semop(semid, &sem_b, 1) == -1)
```

```
42. {
            perror("semop P");
43.
            exit(EXIT_FAILURE);
44.
45.
       }
46.}
47.
48. void semaphore_v(int semid, int semnum)
49. {
50.
       struct sembuf sem b;
51.
        sem b.sem num = semnum;
52.
       sem_b.sem_op = 1;
        sem_b.sem_flg = SEM_UNDO;
53.
       if (semop(semid, &sem_b, 1) == -1)
54.
55.
56.
           perror("semop V");
57.
           exit(EXIT_FAILURE);
58.
59.}
60.
61. #endif // COMMON H
```

#### Server.c

```
1. #include <sys/types.h>
2. #include <sys/socket.h>
3. #include <netinet/in.h>
4. #include <arpa/inet.h>
5. #include <unistd.h>
6. #include <fcntl.h>
7. #include <errno.h>
8. #include <stdio.h>
9. #include <stdlib.h>
10. #include <string.h>
11.
12. #define SERVER PORT 12345
13. #define BUFFER SIZE 1024
14. #define LISTEN BACKLOG 5
15.
16. void handle_request(int client_fd, char *buffer);
17. void handle_upload(int client_fd, char *file_name);
18. void handle_download(int client_fd, char *file_name);
19.
20. int main()
21. {
22.
       int listen_fd, conn_fd, max_fd, i;
23.
        struct sockaddr_in server_addr, client_addr;
24.
       fd set all fds, read fds;
25.
        socklen t client len;
26.
       char buffer[BUFFER SIZE];
27.
28.
        // 创建监听套接字
29.
       listen_fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
30.
       if (listen_fd < 0)</pre>
31.
32.
            perror("socket");
33.
            exit(EXIT FAILURE);
34.
35.
       // 绑定地址和端口
36.
       memset(&server_addr, 0, sizeof(server_addr));
37.
```

```
server_addr.sin_family = AF_INET;
39.
        server_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
40.
        server_addr.sin_port = htons(SERVER_PORT);
41.
42.
        if (bind(listen_fd, (struct sockaddr *)&server_addr, sizeof(server_addr)) < 0)</pre>
43.
44.
            perror("bind");
45.
            close(listen_fd);
46.
            exit(EXIT FAILURE);
47.
        }
48.
        // 监听
49.
        if (listen(listen_fd, LISTEN_BACKLOG) < 0)</pre>
50.
51.
52.
            perror("listen");
53.
            close(listen_fd);
54.
            exit(EXIT_FAILURE);
55.
        }
56.
57.
        // 初始化 fd set
58.
        FD ZERO(&all fds);
59.
        FD_SET(listen_fd, &all_fds);
60.
        max_fd = listen_fd;
61.
62.
        while (1)
63.
        {
64.
            read fds = all fds;
65.
            if (select(max_fd + 1, &read_fds, NULL, NULL, NULL) == -1)
66.
                perror("select");
67.
68.
                exit(1);
69.
            }
70.
71.
            // 检查监听套接字
72.
            if (FD_ISSET(listen_fd, &read_fds))
73.
74.
                client_len = sizeof(client_addr);
                conn_fd = accept(listen_fd, (struct sockaddr *)&client_addr, &client_le
75.
    n);
76.
                if (conn_fd < 0)</pre>
77.
                {
78.
                    perror("accept");
                    continue;
79.
80.
81.
                FD_SET(conn_fd, &all_fds);
82.
                if (conn_fd > max_fd)
83.
                    max_fd = conn_fd;
84.
85.
86.
            // 检查所有客户端套接字
87.
            for (i = 0; i <= max_fd; i++)</pre>
88.
            {
                if (i != listen_fd && FD_ISSET(i, &read_fds))
89.
90.
91.
                    memset(buffer, 0, BUFFER_SIZE);
92.
                    int n = read(i, buffer, BUFFER_SIZE);
93.
                    if (n <= 0)
94.
                    {
95.
                         close(i);
96.
                         FD_CLR(i, &all_fds);
```

```
97.
                    }
98.
                    else
99.
100.
                            handle_request(i, buffer); // 处理请求
101.
                        }
102.
103.
104.
            return 0;
105.
106.
107.
       void handle_request(int client_fd, char *buffer)
108.
109.
           if (strncmp(buffer, "UPLOAD", 6) == 0)
110.
111.
            {
112.
                handle_upload(client_fd, buffer + 6);
113.
            }
114.
            else if (strncmp(buffer, "DOWNLOAD", 8) == 0)
115.
            {
116.
                handle_download(client_fd, buffer + 8);
            }
117.
118.
            else
119.
            {
120.
                // 处理无效请求
121.
122.
123.
124.
       void handle upload(int client fd, char *file name)
125.
        {
            char file_path[256];
126.
            snprintf(file_path, sizeof(file_path), "./uploads/%s", file_name);
127.
128.
            FILE *file = fopen(file_path, "wb");
129.
            if (!file)
130.
            {
131.
                perror("fopen");
132.
                return;
133.
            }
134.
135.
            char buffer[BUFFER SIZE];
136.
            int n;
            while ((n = read(client_fd, buffer, BUFFER_SIZE)) > 0)
137.
138.
139.
                fwrite(buffer, 1, n, file);
140.
141.
142.
            fclose(file);
143.
        }
144.
       void handle download(int client fd, char *file name)
145.
146.
        {
147.
            char file path[256];
            snprintf(file path, sizeof(file path), "./uploads/%s", file name);
148.
            FILE *file = fopen(file_path, "rb");
149.
            if (!file)
150.
151.
            {
152.
                perror("fopen");
153.
                return;
154.
155.
            char buffer[BUFFER_SIZE];
156.
157.
            int n;
```

#### Client.c

```
1. #include <sys/types.h>
2. #include <sys/socket.h>
3. #include <netinet/in.h>
4. #include <arpa/inet.h>
5. #include <unistd.h>
6. #include <fcntl.h>
7. #include <errno.h>
8. #include <stdio.h>
9. #include <stdlib.h>
10. #include <string.h>
11.
12. #define SERVER_PORT 12345
13. #define BUFFER SIZE 1024
14.
15. void upload_file(int sockfd, char *file_name);
16. void download_file(int sockfd, char *file_name);
17.
18. int main(int argc, char *argv[])
19. {
20. if (argc != 4)
21.
22.
           fprintf(stderr, "Usage: %s <server_ip> <upload/download> <file_name>\n", ar
 gv[0]);
23.
           exit(1);
24.
25.
26.
       int sockfd;
27.
       struct sockaddr_in server_addr;
28.
29.
       sockfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
30.
       if (sockfd < 0)</pre>
31.
32.
            perror("socket");
33.
           exit(1);
34.
35.
36.
       memset(&server_addr, 0, sizeof(server_addr));
        server_addr.sin_family = AF_INET;
37.
38.
        server addr.sin port = htons(SERVER PORT);
39.
        if (inet_pton(AF_INET, argv[1], &server_addr.sin_addr) <= 0)</pre>
40.
41.
            perror("inet_pton");
42.
           close(sockfd);
43.
            exit(1);
44.
45.
46.
       if (connect(sockfd, (struct sockaddr *)&server_addr, sizeof(server_addr)) < 0)</pre>
47.
       {
48.
           perror("connect");
```

```
49.
            close(sockfd);
50.
            exit(1);
51.
52.
53.
        if (strcmp(argv[2], "upload") == 0)
54.
            upload_file(sockfd, argv[3]);
55.
56.
57.
        else if (strcmp(argv[2], "download") == 0)
58.
59.
            download_file(sockfd, argv[3]);
60.
       }
61.
        else
62.
63.
            fprintf(stderr, "Invalid operation: %s\n", argv[2]);
64.
            close(sockfd);
65.
            exit(1);
66.
67.
68.
        close(sockfd);
69.
        return 0:
70.}
71.
72. void upload_file(int sockfd, char *file_name)
73. {
74.
        char buffer[BUFFER SIZE];
75.
        snprintf(buffer, sizeof(buffer), "UPLOAD %s", file_name);
76.
       write(sockfd, buffer, strlen(buffer));
77.
78.
       FILE *file = fopen(file_name, "rb");
79.
        if (!file)
80.
       {
81.
            perror("fopen");
82.
            return;
83.
        }
84.
85.
        int n;
       while ((n = fread(buffer, 1, BUFFER_SIZE, file)) > 0)
86.
87.
88.
            write(sockfd, buffer, n);
89.
        }
90.
91.
        fclose(file);
92.}
93.
94. void download file(int sockfd, char *file name)
95. {
96.
        char buffer[BUFFER SIZE];
        snprintf(buffer, sizeof(buffer), "DOWNLOAD %s", file_name);
97.
98.
       write(sockfd, buffer, strlen(buffer));
99.
100.
           FILE *file = fopen(file_name, "wb");
101.
           if (!file)
102.
           {
               perror("fopen");
103.
104.
               return;
105.
           }
106.
107.
           int n;
           while ((n = read(sockfd, buffer, BUFFER_SIZE)) > 0)
108.
109.
           {
```

#### 5. 调试分析

## (1) 调试准备

在开始调试之前,确保以下准备工作已经完成:

- 代码编写完毕并通过初步的编译。
- 创建必要的测试文件和文件夹,用于模拟文件上传和下载操作。
- 在服务器端和客户端上安装调试工具,如 gdb (GNU 调试器)。

## (2) 设置调试环境

1. 编译代码: 使用-g 选项编译代码,以包含调试信息。

gcc -g -o server server.c

gcc -g -o client client.c

2. 启动服务器: 使用 gdb 调试器启动服务器程序。

gdb ./server

3. **启动客户端:** 在另一个终端中,使用 gdb 调试器启动客户端程序。gdb ./client

## (3) 设置断点

在调试器中设置关键函数的断点,以便逐步检查程序的执行流程和变量状态。例如:

• 在服务器端设置断点:

break main

break handle request

break handle upload

break handle download

run

• 在客户端设置断点:

break main

break upload file

break download file

run

#### (4) 单步调试

使用调试器的单步执行命令逐行检查代码的执行情况,查看每个步骤中变量的值和程序的状态。

• 在服务器端调试:

next

print variable\_name

continue

• 在客户端调试:

nex1

print variable name

continue

## (5) 检查文件描述符和网络通信

使用调试器检查文件描述符集合和网络通信情况:

- 确认 select 函数是否正确监视文件描述符的状态变化。
- 检查套接字的读写操作是否正常进行。
- 验证文件上传和下载的数据是否完整。

在调试器中,可以通过打印文件描述符集合和套接字状态来进行检查:

```
print read_fds
print client_fd
print server fd
```

## (6) 处理错误和异常

在调试过程中,注意捕捉和处理可能出现的错误和异常:

- 检查系统调用的返回值,如 socket、bind、listen、accept、read、write 等。
- 在代码中添加错误处理逻辑,打印详细的错误信息。

```
if (socket_fd < 0) {
    perror("socket");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
在调试器中,捕捉异常并分析堆栈跟踪信息:</pre>
```

# backtrace (7) 性能分析

使用调试器和性能分析工具(如 valgrind)分析程序的性能瓶颈和内存使用情况:

• 运行 valgrind 进行内存泄漏检查:

valgrind --leak-check=full ./server

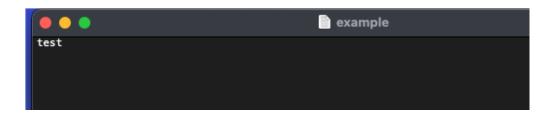
• 分析程序的内存使用情况,优化内存管理。

#### 6. 测试结果

## 创建样例文件



#### 样例文件内容



## 运行服务端

```
Inew@newdeMBP code % gcc -o server server.c
Inew@newdeMBP code % gcc -o client client.c
Inew@newdeMBP code % mkdir uploads
Inew@newdeMBP code % ./server
```

#### 运行客户端

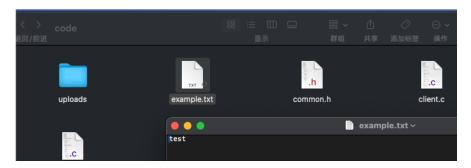
```
new@newdeMBP code % ./client 127.0.0.1 upload example.txt
new@newdeMBP code % 

uploads

uploads

example.txt
```

# |new@newdeMBP code % ./client 127.0.0.1 download example.txt



## 7. 使用说明

#### (1) 编译代码

在项目目录下运行以下命令来编译服务器和客户端程序。

test

gcc -o server server.c

example.txt

gcc -o client client.c

#### (2) 创建上传文件夹

创建一个用于存储上传文件的文件夹。

mkdir uploads

## (3) 运行服务器

在终端中运行服务器程序。

./server

#### (4) 运行客户端

在另一个终端中运行客户端程序,可以选择上传或下载文件。

#### 上传文件

./client <server\_ip> upload <file\_name>

例如, 假设服务器的 IP 地址是 127.0.0.1, 要上传文件 example. txt, 则运行:

./client 127.0.0.1 upload example.txt

#### 下载文件

./client <server\_ip> download <file\_name>

例如, 假设服务器的 IP 地址是 127.0.0.1, 要下载文件 example. txt,则运行:

./client 127.0.0.1 download example.txt

#### 8. 改进设想

在实现基本功能后,可以对文件服务器进行以下几个方面的改进,以提升性能、可维护性和扩展性:

### (1) 动态调整共享内存大小

**问题:** 当前共享内存大小是固定的,无法根据需要动态调整。 **改进:** 使用 shmctl()的 IPC\_RESIZE 命令(如果系统支持)动态调整共享内存大小,或者创建新的共享内存段并复制数据。

#### (2) 信号量的动态管理

**问题**:信号量的数量和初始化值是固定的。 **改进**:设计一个信号量管理模块,能够根据需要动态创建、初始化和销毁信号量。可以使用一个结构来管理多个信号量及它们的状态。

#### (3) 增加超时机制

问题: 当前信号量操作是阻塞的,没有超时机制。 改进: 使用 semtimedop()代替 semop(),允许信号量操作设置超时时间。如果超时,则进行适当的处理。

## (4) 读写优先级控制

**问题**: 当前实现没有读写优先级控制,可能导致读饥饿或写饥饿。 **改进**: 实现读优先或写优先机制,通过计数器和条件变量控制读写顺序。例如,可以通过增加一个写等待计数器来优先处理写操作。

#### (5) 增强错误处理机制

**问题**: 当前错误处理简单,缺乏详细的日志和恢复机制。 **改进**: 增加错误日志记录,详细记录每一步的错误信息。设计恢复机制,当出现错误时,尝试恢复共享内存和信号量的状态。

## (6) 读写操作的批量处理

**问题**: 当前每次读写操作只能处理一个数据单元,效率较低。 **改进**: 设计批量处理机制,一次性读写多个数据单元,减少信号量操作的次数,提高效率。

#### (7) 内存保护机制

**问题**: 共享内存段没有设置访问权限,存在潜在的安全问题。 **改进**: 在创建共享内存段时,设置合适的权限,限制只有相关进程可以访问。

# 五、实验总结

在实验中,我首先查阅了大量的文件 I/O 和网络编程的相关资料,理解了select 函数的原理和使用方法。select 函数作为 Linux 系统中用于实现 I/O 多路复用的系统调用,允许程序同时监视多个文件描述符的可读、可写或异常状态,并在任意一个文件描述符准备好进行 I/O 操作时返回。这种机制大大提高了服务器处理多个客户端请求的能力。

实验的第一步是设计程序的流程。根据实验要求,我将整个实验分为三个主要部分:使用 select 函数监视文件和 Socket、使用 Socket 进行传输通信、服务器实现并行处理。每一部分都经过详细的设计和实现。

在实现代码过程中,我采用C语言编写了服务器和客户端程序。服务器端主要负责处理客户端的连接请求,并通过select函数监视多个客户端套接字的状态变化,进行文件的上传和下载操作。客户端则负责向服务器发送上传或下载请求,并进行相应的文件传输。

在调试阶段,我使用 gdb 调试器对服务器和客户端程序进行了详细的调试分析。通过设置断点、单步执行、检查变量值和程序状态,我逐步解决了代码中的问题。例如,服务器端无法正确接受客户端连接,通过设置套接字选项解决了地址重

用的问题; 文件上传过程中数据传输不完整,通过确保发送完整的数据解决了问题; 服务器端处理请求时出现段错误,通过添加错误处理逻辑解决了无效请求导致的程序崩溃问题。

select 函数的使用使得服务器能够同时监视多个文件描述符,提高了并行处理能力,这种技术在高并发网络编程中尤为重要。实验中涉及的 Socket 编程,包括套接字的创建、绑定、监听、接受连接以及数据传输,使我更加熟悉了网络编程的流程和细节。通过使用 select 函数监视多个客户端套接字,服务器能够并行处理多个客户端的请求,这种并行处理机制大大提高了服务器的性能和响应能力。在调试过程中,通过设置断点、检查变量和堆栈跟踪,我学会了如何有效地定位和解决代码中的问题,这些调试技巧对以后的编程工作将非常有帮助。实验过程中,通过增加错误处理和日志记录机制,提高了代码的健壮性和可维护性,这些改进使得程序在出现错误时能够及时捕捉并处理,避免程序崩溃。

通过本次实验,我不仅掌握了文件服务器的实现方法,还积累了丰富的实践经验,这些经验将对我未来的编程工作起到积极的推动作用。在未来的学习和工作中,我会继续探索和应用更多的并行机制和网络编程技术,以进一步提升系统的性能和稳定性。总的来说,本次实验是一次非常有价值的学习和实践经历,为我在计算机网络和系统编程领域的发展打下了坚实的基础。