

# 시스템프로그래밍실습 프로젝트2 결과보고서



수 강 과 목 : 시스템프로그래밍실습

담 당 교 수 : 우홍욱 교수님

학 과 : 소프트웨어학과

학 번: 2020315798

이 름 : 최진우

제 출 일: 2022년 11월 28일



# 1. 프로젝트 개요

1) 목표: Ticketing Server 구현

2) 세부 목표

- Socket을 활용한 Server-Client 통신 및 Server 내에서 Pthread와 Mutex를 활용한 Ticketing 구현

# 2. 프로젝트 개발 환경

1) 개발 언어 : C

2) 개발 환경3) 컴파일러 : Ubuntu 18.04.5 LTS (성균관대학교 인의예지 클러스터)

: gcc 7.5.0

4) 사용 프로그램 및 목적

: 컴파일 및 vi 에디터 · Putty

· File Zilla : SFTP를 이용한 백업 및 테스트 케이스 전송



# 3. 프로젝트 설계 및 알고리즘

1) 매크로, 구조체, 전역 변수 선언

```
#define MAX_CLIENT_NUM 1024
#define MAX_SEAT_NUM 256

typedef struct _query{
   int user;
   int action;
   int data;
   int fd;
} query;

typedef struct _user{
   int client;
   int passcode;
   int seat_num;
   int isLogin;
   int isRegistered;
} user;

pthread_mutex_t lock = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
user u[MAX_CLIENT_NUM];
int seat_arr[MAX_SEAT_NUM];
```

- MAX\_CLIENT\_NUM : 최대 Client 수

- MAX\_SEAT\_NUM : 최대 좌석 수

- query 구조체 : Client에서 보내는 쿼리의 정보들

· user : 해당 Client에서 접속한 user 번호

· action : 0~5에 해당 하는 프로시져 분기 번호

· data: action에 따라 비밀번호 내지는 좌석 번호

· fd : 해당 Client의 고유 file descriptor 번호

- user 구조체 : User마다 지니는 고유 정보

· client : 앞서 query에서 불러온 fd 값과 비교용 번호

· passcode : 해당 user의 비밀번호

· seat\_num : 해당 user의 좌석 번호

· isLogin : 해당 user의 현재 로그인 여부

· isRegistered : 해당 user의 가입 여부

· isReserved : 해당 user의 자리 예약 여부

- lock : Mutex 변수

- u: MAX\_CLIENT\_NUM 크기의 user형 배열

- seat\_arr : MAX\_SEAT\_NUM 크기의 int형 배열, 각 원소는 -1로 초기화 및 추후 예약 시 해당 user의 인덱스가 할당



## 2) 소켓 통신용 변수 선언 및 전역 변수 초기화

```
int main(int argc, char *argv[]){
    int listenfd, connfd, caddrlen;
    struct hostent *h;
    struct sockaddr_in saddr, caddr;
    pthread_t thread;
    if(argc < 3) {
        printf("argv[1]: server address, argv[2]: port number\n");
        exit(1);
    }

    for(int i=0;i<MAX_CLIENT_NUM;i++) {
        u[i].client = 0;
        u[i].passcode = 0;
        u[i].seat_num = -1;
        u[i].isLogin = 0;
        u[i].isRegistered = 0;
        u[i].isReserved = 0;
    }
    for(int i=0;i<MAX_SEAT_NUM;i++) {
        seat_arr[i] = -1;
    }
}</pre>
```

- listenfd, connfd, caddrlen, \*h 등 추후 socket(), bind(), listen() 등 Server단에서 호출할 함수 들의 리턴값 저장용 변수 선언
- argc 개수를 통한 예외 처리
- 사용자 배열인 u와 좌석 배열인 seat\_arr의 초기화 : 좌석은 -1, 나머지는 0으로 초기화 진행

## 3) 소켓 통신용 함수 호출

```
// Server side setting
memset((char *)&saddr, 0, sizeof(saddr));
saddr.sin_family = AF_INET;
saddr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
saddr.sin_port = htons(atoi(argv[2]));

if((listenfd = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0){
    printf("socket() failed.\n");
    exit(1);
}
if(bind(listenfd, (struct sockaddr *)&saddr, sizeof(saddr)) < 0){
    printf("bind() failed.\n");
    exit(1);
}
if(listen(listenfd, MAX_CLIENT_NUM) < 0){
    printf("listen() failed.\n");
    exit(1);
}</pre>
```

- memset을 통한 saddr 구조체 초기화 진행
- socket(), bind(), listen() 등 소켓 통신용 함수 호출(accept()는 추후 진행)



## 4) I/O Multiplexing

- 소켓 통신 중 최근에 배운 I/O Multiplexing 방법을 통한 Client 관리
- 초기 연결 시(i==listenfd), accept()를 호출하고 Connected to a new client 출력
- 이후 Client에서 scanf로 받아서 Server에 보내는 구조체 값에 대해 query qu라는 쿼리 구조체에 recv()를 통해 수신
- Client에서 보내는 구조체 내부엔 int형 변수 3개이므로 다음 주소인 qu.fd에 현재 fd 값 할당
- 만들어진 쿼리 구조체를 pthread\_create()를 통해 funct\_thread라는 쓰레드 시작 시 호출 함수에 전달
- 연결 종료 시 Connection from client 번호 has been terminated 출력 (fd 번호는 STDERR 이 후부터 배정되므로 i-3으로 번호 출력)



#### 5) Thread function

```
void *funct thread(void *arg) {
   pthread detach(pthread self());
   query qu = *(query*)arg;
   int fail = -1;
   int result = 0;
   if(qu.user < 0 || qu.user > 1023){
       printf("Unavailable user id.\n");
       send(qu.fd, &fail, sizeof(int), 0);
       return NULL;
   if(qu.user == 0 \&\& qu.action == 0 \&\& qu.data == 0){
       send(qu.fd, seat arr, sizeof(seat arr), 0);
        if(qu.action == 1){
            if(u[qu.user].isRegistered){
                if(u[qu.user].isLogin){
                    printf("User %d is already logged in.\n", qu.user);
                    result = 0;
                    if(u[qu.user].passcode == qu.data){
                        pthread mutex lock(&lock);
                        u[qu.user].client = qu.fd;
                        u[qu.user].isLogin = 1;
                        pthread mutex unlock(&lock);
```

- pthread\_detach(): 한 쓰레드가 종료될 때까지 기다릴 필요가 없이 어떤 Client에서라도 값이 전달되면 실행되어야 함
- query qu = \*(query\*)arg를 통해 main 함수에서 전달받은 인자 할당
- user 값 예외처리
- user, action, data 모두 0일 경우 Client 좌석 배열 정보 전달
- 이후 각 action 별 분기를 통해 로직 진행



#### 6) Mutex

```
pthread mutex lock(&lock);
if(u[qu.user].passcode == qu.data){
                                   u[qu.user].client = qu.fd;
   pthread mutex lock(&lock);
                                   u[qu.user].passcode = qu.data;
   u[qu.user].client = qu.fd;
                                   u[qu.user].isRegistered = 1;
   u[qu.user].isLogin = 1;
                                   u[qu.user].isLogin = 1;
   pthread mutex unlock(&lock);
                                   pthread mutex unlock(&lock);
             로그인 로직
                                            회원가입 로직
pthread mutex lock(&lock);
                                pthread mutex lock(&lock);
u[qu.user].isReserved = 1;
                                u[qu.user].isReserved = 0;
u[qu.user].seat num = qu.data;
                                u[qu.user].seat num = -1;
seat arr[qu.data] = qu.user;
                                seat arr[qu.data] = -1;
pthread mutex unlock(&lock);
                                pthread mutex unlock(&lock);
           자리 예약 로직
                                        자리 예약 취소 로직
            pthread mutex lock(&lock);
            u[qu.user].client = 0;
            u[qu.user].isLogin = 0;
            pthread mutex unlock(&lock);
```

쓰레드 호출 함수에서 위 5가지 경우에 대해 멀티 쓰레드가 공유하는 전역 변수에 접근하고 있습니다. 따라서 각 전역 변수의 접근마다 write 전에 mutex lock을 걸고 write이 끝나면 mutex unlock을 하여 동기화 문제를 해결했습니다.

로그아웃 로직



# 4. 프로젝트 결과

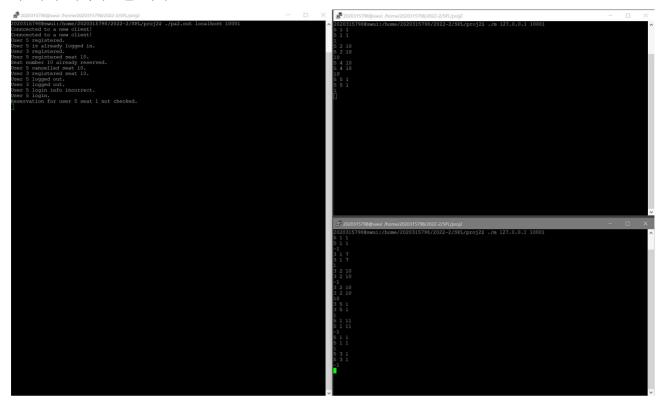
1) 과제 계획서 1번 예시

```
### Commonstate | Commonstate
```

과제 계획서에 나온 1번째 예시로, Client에서 특정 User 번호로 로그인하지 않고 진행할 경우 -1이 출력되고 로그인한 후에 좌석을 예약할 경우 예약된 좌석 번호가 나오는 것을 확인할 수 있었습니다. 또한, 다른 User 번호로 이미 예약된 좌석을 예약할 경우 -1을 리턴하고 좌석을 확인할 때는 좌석 번호를 리턴한 것을 확인했습니다.



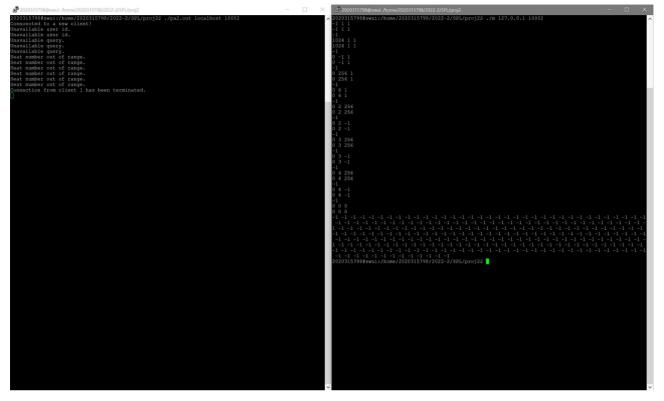
## 2) 과제 계획서 2번 예시



과제 계획서에 나온 두 번째 예시입니다. 이미 초회 로그인 시도를 통해 회원가입을 하여 로그인했을 경우 다른 Client에서 해당 User로 로그인이 불가능한 것을 확인했습니다. 마찬가지로 좌석이 중복해서 예약되지 않는 것을 확인했고 비밀번호가 설정된 User에 대해서 다른 비밀번호로 로그인이 불가능합니다.



# 3) 예외 처리 및 좌석 초기값

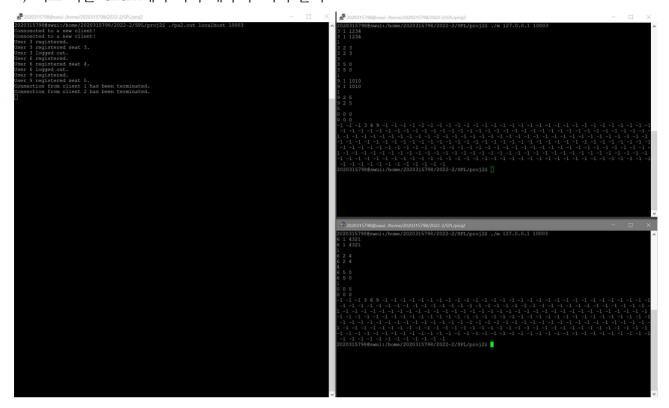


예외처리와 관련된 예시입니다. User 번호가 0보다 작거나 1023보다 큰 경우 -1을 반환합니다. 좌석 예약, 좌석 확인, 좌석 예약 취소 등 3가지 action에 대해 좌석 번호가 0보다 작거나 255보다 큰 경우 -1을 반환합니다.

또한, 좌석의 초기 상태의 경우 256개의 좌석이 모두 -1 인 것을 확인했습니다.



## 4) 서로 다른 Client에서 좌석 예약 후 좌석 출력



마지막으로 정상적인 실행 케이스입니다. Client 1에서는 3번 User로 가입 후 로그인을 하여 3번 좌석을 예약했습니다. 또한, 로그아웃 이후 9번 User로 가입 후 5번 좌석을 예약했습니다. Client 2에서는 6번 User로 가입 후 로그인을 하여 4번 좌석을 예약하고 로그아웃했습니다. 이후 좌석을 출력해보니 (3, 3), (4, 6), (5, 9) 자리가 각각 정상적으로 예약되고 나머지는 -1로 초기화가 된 것을 확인할 수 있었습니다.