计算机网络实验-lab实验报告

姓名: 王少杰 学号: 201220116

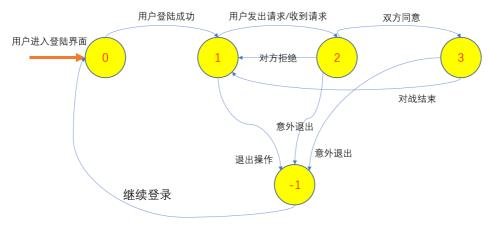
代码对应的github

一、用户端设计。

1、整体思路。

我是使用了有限状态机管理整个用户的行为。状态机表示如下:

- 0: 用户登录阶段; 1: 用户空闲阶段; 2: 用户准备阶段; 3: 用户对战阶段;
- 4: 用户消亡阶段



2、设计框架

在设计客户端的代码的时候,我使用了三种技术,1、select多路复用技术; 2、pthread多线程技术; 3、线程锁同步技术。

大致的框架如下:

```
pthread_exit(NULL);
}
int main //主要是读取服务器的消息
   int sockfd=socket();
   //绑定服务器的IP和端口号
   while(true)
       //设置监听描述符
       select()
       if(FD_ISSET())//有描述符准备好了
          try
           {
              read_from_cilent();//处理收到的信息
           }
           catch()
           {
              //处理错误消息
              //如果不想唤醒写线程,这里写continue
           pthread_signal()//唤醒写线程
       }
   }
   pthread_join(tid,NULL);
   close(sockfd);
   return 0;
}
```

解释:

1、为了解决同时收发:

在主函数使用select函数被动等待服务器发来的报文,为了能够在接受报文的同时能够发送报文, 所以我使用一个线程发报文,一个主线程收报文,所以使用了双线程。

2、为了解决一发一收问题:

而是用同步锁是因为我们协议设计的方式是一发一收的,就是客户端发出去一个报文,必须要等到客户端回传一个报文,我们才能继续发报文或者做其他的动作,所以如果上面的代码没有同步锁,就会导致一种现象,比如:客户端刚发一个查询哪个用户空闲的报文,这时正确的行为应是等待服务器回传相应的用户信息。但是while(true)会使得用重新进入写函数,用户仍然可以进行其他操作,比如发其他的报文等等,这样用户行为就会显得很乱。所以为了规范用户行为,形成一发一收的节奏,我们使用了同步锁。

当用户发完一个报文后,pthread_wait()使其等待被唤醒,等主线程收到报文并处理后,pthread_signal()唤醒写线程,使其能够继续其他行为。

3、为了解决有时不需要等待服务器报文的情况:

当你不需要等待服务器报文的时候(比如我使用了clear清屏命令),那就可以使用continue命令跳过pthread_wait()的执行。

二、服务器设计

结合本次实验的要求,服务器是不会主动给用户发送报文的,所以服务器是一个被动等待的状态。所以整体使用的是select函数。但为了同时位每一个用户提供服务,于是当每一次连接建立的时候,我们都为这一个用户建立一个thread帮其处理,直到用户退出连接,线程才消亡。

整体的设计框架如下:

```
void *handl_one_client()
   while(recv())
       analyze_client_message();//分析对应的client报文
   delete_client();//服务器删除对应用户记录
   broadcast_exit();//退出信息广播
   close()//关闭对应的socket
   pthread_exit(NULL);
int main()
   //创建sockfd、bind、listen等操作
   while(true)
   {
       select();
       if(FD_ISSET)
           //accept获取新的套接字
           int newsockfd=accept();
           //创建线程为其处理
           thread tid;
           thread_create(tid, handl_one_client);//起一个线程为其处理
           thread_detach(&tid);
       }
   close()//关闭服务器套接字
   return 0;
}
```

analyze_client_message();函数就是按照协议手册里里面的操作码来执行相应的操作,操作全在server_show.cpp里面。