Kerberos 认证模型程序设计报告

原理概述

简介

Kerberos简单来说就是一个用于安全认证第三方协议,它采用了传统的共享密钥的方式,实现了在网络环境不一定保证安全的环境下,client和server之间的通信,适用于client/server模型,由MIT开发和实现。

Kerberos的神秘之处在于,它并不要求通信双方所在的网络环境是安全的,即使通信过程中数据被截取或者篡改依然不会影响它的正常工作,它提供的认证是双向的,不仅能保证Server不被错误的Client使用,同时也能保证Client不使用错误的Server。同时Kerberos又严重依赖于时间,时间戳也是Kerberos用来保证通信安全的重要手段,这个一般通过通信双方同时访问同一个时间服务器来实现。Kerberos也能达到单点登录的效果,即当Client通过了Kerberos server的认证后,便可以访问多个Real Server。

重要概念

参与者

Client、Server和KDC。

KDC:可信的第三方,密钥分发中心,是一个提供票据(tickets)和临时会话密钥(session keys)的网络服务。维护着一个存储着该Domain中所有帐户的Account Database,也就是说,他知道属于每个Account的名称和派生于该Account Password的Master Key。包括初始票据(initial ticket)服务和票据授予票据(ticket-granting ticket)服务,前半部分有时被称为AS,后半部分有时则被称为TGS。

密钥

- Long-term Key: 用户输入的用户名和口令密码构成长期密钥 (Long-term Key)。长期密钥在本地保管,其加密的数据不应该在网络上传输以规避暴力攻击。
- Master Key: 口令密码通过 Hash 函数或其它内嵌规则
 转换成用于对称密码体系的 Client/User 主密钥 KClient, 这是客户机用户和AS预先协商好的主密钥 KClient (Master Key)
- Short-term Key / Session Key: 短期密钥或会话密钥,由于被Long-term Key加密的数据包不能用于网络传送,所以我们使用另一种Short-term Key来加密需要进行网络传输的数据。它们通过上述主密钥实现交换或发布。

主体

- AS = Authentication Server
- TGT = Ticket-Granting Ticket
- TGS = Ticket-Granting Server
- ST = Service Ticket
- SS = Service Server

认证流程

包括三个子协议:

- (a) Authentication Service Exchange to obtain ticket-granting ticket
 - Client向AS发出明文服务请求。
 - KDC中的AS实现对Client身份的确认,并颁发给该Client一个票据授权票据 TGT ,同时返回用主密 钥 KClient 加密的会话密钥 KClient-TGS 。
- (b) Ticket-Granting Service Exchange to obtain service-granting ticket
 - Client使用上一步得到的会话密钥 KClient-TGS 和 TGT 向TGS发出服务认证请求。
 - KDC中的TGS实现对Client服务的认证,并颁发给该Client一个服务票据 ST ,同时返回用会话密钥 KClient-TGS 加密的会话密钥 KClient-SS 。
- (c) Client/Server Authentication Exchange to obtain service
 - Client使用上一步得到的会话密钥 KClient-SS 和 ST 向SS发出服务申请
 - SS验证ST,成功后向Client提供其所请求的服务。

我的理解

本质上还是验证用户输入的用户名和密码与AD (账号数据库) 中存储的信息是否一致。

KDC

之所以引入KDC,主要是因为长期密钥(密码)有这样的使用原则:被Long-term Key加密的数据不应该在网络上传输,所以需要KDC来分发会话密钥和票据,用于客户端和服务器之间进行对称加密传输以及认证。

Authenticator

为了进行有效的认证,Client需要提供更多的证明信息,我们把这种证明信息称为Authenticator,在 Kerberos的Authenticator实际上就是关于Client的一些信息和当前时间的一个Timestamp。 引入KDC后用户密码正确性的验证转移到由Server通过比较Authenticator中的Client Info和Session Ticket中的Client Info从而实现对Client的认证。

注意到如果用户输入的密码是错误密码,那么用户不会获得正确的 Kclient ,也就无法解密AS返回的消息A从而获得会话密钥 Kclient_tgs ,从而无法发送一个能用Kclient_tgs解密出Client Info的消息D (Authenticator),那么TGS在比较Authenticator中的Client Info和Ticket-Granting Ticket中的Client Info时就会发现不一致,从而得出认证失败的结果。

这里的Client Info可以由Client明文发送给AS, Client Info的内容是否真实并不重要,只要保证AS和 Client所验证的Client Info一致即可,即使有冒充者向AS发送了伪造的Client Info A,而自己在 Authenticator中使用另一个Client Info B也无济于事,因为冒充者不可能推理出一个加密方式来得到一个密文,这个密文用Kclient_tgs解密出Client InfoA(基于DES加密的安全性)。

Timestamp

为防止重放攻击,客户端发送的Authenticator中有个时间戳,在服务器对Authenticator中的Client Info和 Session Ticket中的Client Info进行比较之前,会先提取Authenticator中的Timestamp,并同当前的时间进行比较,如果他们之间的偏差超出一个可以接受的时间范围(一般是5mins),Server会直接拒绝该 Client的请求。只有当Authenticator中的Timestamp晚于通过一个Client的最近的认证时间的情况下,Server采用进行后续的认证流程。

双向认证

不但Server可以对Client 进行认证,Client也能对Server进行认证。Server在对Client认证成功之后,会把Authenticator中的Timestamp提出出来加上1,通过Session Key进行加密,当Client接收到并使用Session Key进行解密之后,如果确认Timestamp是原来的Timestamp+1,那么他可以认定Server正式他试图访问的Server。

可以发现Kerberos严重依赖于时间,时间戳也是Kerberos用来保证通信安全的重要手段。

票据

Client用长期密钥(密码)向AS发起身份认证,从AS获得一个票据授予票据TGT。

之后,Client可以凭借这个TGT向TGS请求ST,ST可以用来向SS证明身份。

只要TGT是有效的(在有效期内),请求者就可以从不同的提供者获得不同的服务票据ST,而无须再次标识自己。通过这种方式可以实现单点登录。

总体结构设计

分为四个项目

- AS
 - 。 md5.h 定义了MD5上下文类和MD5操作函数
 - 。 md5.c 实现了MD5操作函数
 - 。 des.h 定义了DES对称加解密的两个主要函数
 - 。 des.c 加解密函数的实现
 - 。 main.c 实现认证服务器AS的具体功能
- TGS
 - 。 des.h 定义了DES对称加解密的两个主要函数
 - 。 des.c 加解密函数的实现
 - 。 main.c 实现票据授予服务器TGS的具体功能
- SS
 - 。 des.h 定义了DES对称加解密的两个主要函数
 - 。 des.c 加解密函数的实现
 - o main.c 实现服务服务器SS的具体功能
- CLIENT
 - 。 des.h 定义了DES对称加解密的两个主要函数
 - 。 des.c 加解密函数的实现
 - 。 main.c 实现用户 (User) 基于客户机程序 (Client) 登录并向SS请求服务的功能

模块分解

AS

初始化AD(Account Database)

在AD中初始化了一个账户,用户名为**123**,密码为**123**,主密钥通过md5算法散列生成,取散列结果的前8个字节。

```
//Account Database
struct userinfo userinfos[100];
int userinfolength=1;
strcpy(userinfos[0].username, "123");
strcpy(userinfos[0].password, "123");
unsigned char md5hash[16];
md5_digest(userinfos[0].password,strlen((char*)userinfos[0].password),md5hash);
memcpy(userinfos[0].masterkey,md5hash,8);
```

消息队列初始化

总的来说包括如下几个步骤:获得key值,创建消息队列得到队列标识符。

```
int msqid;
key t key;
struct msg form msg;
// 获取key值
if((key = ftok(MSG_FILE,'z')) < 0)</pre>
        perror("ftok error");
        exit(1);
}
// 打印key值
printf("Message Queue - Server key is: %d.\n", key);
// 创建消息队列
msqid = msgget(key, IPC CREAT 0777);
//msgctl(msqid, IPC RMID, 0);
//msqid = msgget(key, IPC_CREAT | 0777);
// 打印消息队列ID及进程ID
printf("My msqid is: %d.\n", msqid);
printf("My pid is: %d.\n", getpid());
```

接收明文客户端id并解析

通过消息队列接收来自客户端的类型为111的消息,消息内容为明文客户端id,存入字符数组 client id 中。

```
//接收明文客户端id
msgrcv(msqid, &msg, 256, 111, 0);// 返回类型为111的第一个消息
printf("Server: receive clientid.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Server: receive clientid.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);

char client_id[50];
sprintf(client_id, msg.mtext);
//printf("strlen(client_id):%d\n",strlen(client_id));
```

接收明文用户名并解析

通过消息队列接收来自客户端的类型为222的消息,消息内容为明文用户名,在AD中查找有无对应条目,如果有,初始化KClient,如果没有,向客户端发送一个错误信息并终止此次认证。

```
//接收明文用户名
msgrcv(msqid, &msg, 256, 222, 0);// 返回类型为222的第一个消息
printf("Server: receive username.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Server: receive username.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
int find=0;
unsigned char kclient[8];
for(int i=0;i<userinfolength;i++){</pre>
       //printf("-----%d\n",strcmp((char*)userinfos[i].username,(char*)msg.mtext));
       if(strcmp((char*)userinfos[i].username,(char*)msg.mtext)==0){
               memcpy(kclient,userinfos[i].masterkey,8);
               find=1;
               break;
       }
}
//如果数据库不存在该用户 ID 的记录
if(find==0){
       printf("Server: error, username can't found!\n");
       msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
       sprintf(msg.mtext, "error");
       msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
       printf("-----\n");
       continue;
}
msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
sprintf(msg.mtext, "no error");
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

随机生成会话密钥KClient-TGS

为保证安全性,会话密钥采用随机生成方法获得。

AS返回消息A给Client

消息A内容为:

E(KClient, KClient-TGS)

以KClient作为密钥采用DES对称加密算法加密会话密钥KClient-TGS生成的密文。

```
//返回消息A
printf("Server: send A\n");
msg.mtype = 'A'; // 客户端接收的消息类型
unsigned char messagea[8];
Encrypt(kclient_tgs, 8,kclient, messagea);
memcpy(msg.mtext, messagea,8);
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

AS返回消息B给Client

消息B内容为:

TGT = E(KTGS , <KClient-TGS,client ID>)

以KTGS作为密钥采用DES对称加密算法加密会话密钥KClient-TGS与客户端ID的连接字符串生成的密文。

```
//返回消息B
printf("Server: send B\n");
msg.mtype = 'B'; // 客户端接收的消息类型
unsigned char messageb[100];
unsigned char plain[100];
memcpy(plain,kclient_tgs,8);
memcpy(plain+8,client_id,strlen(client_id));
int plainsize=8+strlen(client_id);
int ciphersize=Encrypt(plain, plainsize,ktgs, messageb);
memcpy(msg.mtext, messageb,ciphersize);
msg.mtext[ciphersize]='\0';
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

TGS

消息队列初始化

总的来说包括如下几个步骤:获得key值,创建消息队列得到队列标识符。 代码与AS的相同。

接收消息C并解析

通过消息队列接收来自客户端的类型为'C'(字符C的ASCII码)的消息,该消息为**TGT**,消息内容为与消息B相同:

```
E(KTGS, <KClient-TGS,client ID>)
应用 D(KTGS, B) 得到 KClient-TGS 和 client ID, 分别存入无符号字符数组 kclient_tgs, client_id_a 中。
```

```
//接收消息C
 msgrcv(msqid, &msg, 256, 'C', 0);// 返回类型为111的第一个消息
 printf("Server: receive C.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
 printf("Server: receive C.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
 unsigned char tgt[100];
 sprintf(tgt, msg.mtext);
 unsigned char plainc[100];
 int plaincsize=Decrypt(tgt,strlen(tgt),ktgs,plainc);
 plainc[plaincsize]='\0';
 unsigned char kclient_tgs[8];
 memcpy(kclient tgs,plainc,8);
 unsigned char client_id_a[50];
 sprintf(client_id_a,"%s",plainc+8);
接收消息D并解析
通过消息队列接收来自客户端的类型为'D'(字符C的ASCII码)的消息,消息内容为:
E(KClient-TGS, <timestamp, client ID>)
应用 D(KClient-TGS, D) 得到 timestamp 和 client ID, 分别存入无符号字符数
组 timestamp , client id b中。
 //接收消息D
 msgrcv(msqid, &msg, 256, 'D', 0);// 返回类型为222的第一个消息
 printf("Server: receive D.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
 printf("Server: receive D.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
 unsigned char plaind[100];
 int plaindsize=Decrypt(msg.mtext,strlen(msg.mtext),kclient_tgs,plaind);
 plaind[plaindsize]='\0';
 unsigned char timestamp[11];
 memcpy(timestamp,plaind,10);
 timestamp[10] = ' \ 0';
 long numtimestamp=0;
 sscanf(timestamp,"%ld",&numtimestamp);
 unsigned char client id b[50];
 sprintf(client_id_b,"%s",plaind+10);
```

认证与错误控制

通过验证C,D中client ID是否一致完成认证过程,同时检查认证消息D中的时间戳,和当前时间比较,如超过5min则认证失败。

认证失败发送错误信息,终止认证过程。

```
//检查消息C,D中的client信息是否一致
if(strcmp(client id a, client id b)!=0){
       printf("Server: error,ST authentication failed\n");
       msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
       sprintf(msg.mtext, "error");
       msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
       printf("-----\n");
       continue;
}
//与当前时间比较,如果偏差超出一个可以接受的时间范围 (5mins), Server会直接拒绝该Client的请求
long nowtimestamp=time(NULL);
if(nowtimestamp-numtimestamp>300){
      printf("Server: error,timeout\n");
      msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
       sprintf(msg.mtext, "error");
       msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
       printf("-----\n");
       continue;
}
msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
sprintf(msg.mtext, "no error");
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

随机生成会话密钥KClient-SS

为保证安全性,会话密钥采用随机生成方法获得。

返回消息F给Client

消息F内容为:

E(KClient-TGS, KClient-SS)

以KClient-TGS作为密钥采用DES对称加密算法加密会话密钥KClient-SS生成的密文。

```
//返回消息F
printf("Server: send F\n");
msg.mtype = 'F'; // 客户端接收的消息类型
unsigned char messagef[8];
Encrypt(kclient_ss, 8,kclient_tgs, messagef);
memcpy(msg.mtext, messagef,8);
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

返回消息E给Client

消息E内容为:

```
ST = E(KSS , <KClient-SS, client ID>)
```

以KSS作为密钥采用DES对称加密算法加密会话密钥KClient-SS与客户端ID的连接字符串生成的密文。

```
//返回消息E
printf("Server: send E\n");
msg.mtype = 'E'; // 客户端接收的消息类型
unsigned char messagee[100];
unsigned char plain[100];
memcpy(plain,kclient_ss,8);
memcpy(plain+8,client_id_a,strlen(client_id_a));
int plainsize=8+strlen(client_id_a);
int ciphersize=Encrypt(plain, plainsize,kss, messagee);
memcpy(msg.mtext, messagee,ciphersize);
msg.mtext[ciphersize]='\0';
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

SS

消息队列初始化

总的来说包括如下几个步骤:获得key值,创建消息队列得到队列标识符。 代码与AS的相同。

接收消息E并解析

通过消息队列接收来自客户端的类型为'E'(字符E的ASCII码)的消息,该消息为ST

```
ST = E(KSS, <KClient-SS, client ID>)
```

应用 D(KSS, ST) 得到 KClient-SS 和 client ID, 分别存入无符号字符数组 kclient_ss, client_id_a 中。

```
//接收消息E
 msgrcv(msqid, &msg, 256, 'E', 0);// 返回类型为111的第一个消息
 printf("Server: receive E.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
 printf("Server: receive E.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
 unsigned char st[100];
 sprintf(st, msg.mtext);
 unsigned char plaine[100];
 int plainesize=Decrypt(st,strlen(st),kss,plaine);
 plaine[plainesize]='\0';
 unsigned char kclient_ss[8];
 memcpy(kclient ss,plaine,8);
 unsigned char client_id_a[50];
 sprintf(client_id_a,"%s",plaine+8);
接收消息G并解析
通过消息队列接收来自客户端的类型为'G'(字符G的ASCII码)的消息,消息内容为:
E(KClient-SS, <timestamp, client ID>)
应用 D(KClient-SS, D) 得到 timestamp 和 client ID, 分别存入无符号字符数
组 timestamp , client_id_b 中。
```

msgrcv(msqid, &msg, 256, 'G', 0);// 返回类型为222的第一个消息 printf("Server: receive G.mtext is: %s.\n", msg.mtext); printf("Server: receive G.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);

int plaingsize=Decrypt(msg.mtext,strlen(msg.mtext),kclient_ss,plaing);

认证与错误控制

//接收消息G

unsigned char plaing[100];

plaing[plaingsize]='\0';
unsigned char timestamp[11];
memcpy(timestamp,plaing,10);

timestamp[10]='\0';
long numtimestamp=0;

通过验证E,G中client ID是否一致完成认证过程,同时检查认证消息G中的时间戳,和当前时间比较,如超过5min则认证失败。

认证失败发送错误信息,终止认证过程。

sscanf(timestamp,"%ld",&numtimestamp);

```
//与当前时间比较,如果偏差超出一个可以接受的时间范围 (5mins), Server会直接拒绝该Client的请求
long nowtimestamp=time(NULL);
if(nowtimestamp-numtimestamp>300){
       printf("Server: error,timeout\n");
       msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
       sprintf(msg.mtext, "error");
       msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
       printf("----\n");
       continue;
}
//检查消息C,D中的client信息是否一致
if(strcmp(client_id_a,client_id_b)!=0){
       printf("Server: error, authentication failed\n");
       msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
       sprintf(msg.mtext, "error");
       msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
       printf("----\n");
       continue;
}
msg.mtype = 404; // 客户端接收的消息类型
sprintf(msg.mtext, "no error");
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

返回消息H给Client

消息H内容为:

E(KClient-SS, <TS+1, client ID>)

以KClient-SS作为密钥采用DES对称加密算法加密时间戳+1与客户端ID的连接字符串生成的密文。

```
//timestamp+1
numtimestamp++;
//返回消息H
printf("Server: send H\n");
msg.mtype = 'H'; // 客户端接收的消息类型
unsigned char messageh[100];
unsigned char plainh[100];
sprintf(plainh,"%ld%s",numtimestamp,client_id_a);
int hciphersize=Encrypt(plainh, strlen(plainh),kclient_ss, messageh);
memcpy(msg.mtext, messageh,hciphersize);
msg.mtext[hciphersize]='\0';
msgsnd(msqid, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

CLIENT

消息队列初始化

总的来说包括如下几个步骤:获得key值,创建消息队列得到队列标识符。

这里初始化了三个消息队列,分别与AS,TGS,SS进行通信。

```
// key for message queue with AS
#define MSG_FILE1 "/etc"
// key for message queue with TGS
#define MSG_FILE2 "/usr"
// key for message queue with SS
#define MSG_FILE3 "/bin"
int msqid1,msqid2,msqid3;
    key_t key1,key2,key3;
   // 获取key值
    if ((key1 = ftok(MSG_FILE1, 'z')) < 0)</pre>
    perror("ftok error");
    exit(1);
    }
    if ((key2 = ftok(MSG FILE2, 'z')) < 0)</pre>
    perror("ftok error");
    exit(1);
    }
    if ((key3 = ftok(MSG_FILE3, 'z')) < 0)</pre>
    perror("ftok error");
    exit(1);
    }
    // 打印key值
    printf("Message Queue 1 - Client key is: %d.\n", key1);
    printf("Message Queue 2 - Client key is: %d.\n", key2);
    printf("Message Queue 3 - Client key is: %d.\n", key3);
    // 打开消息队列
    if ((msqid1 = msgget(key1, IPC_CREAT | 0777)) == -1)
        perror("msgget error");
        exit(1);
    }
    if ((msqid2 = msgget(key2, IPC_CREAT 0777)) == -1)
    {
        perror("msgget error");
        exit(1);
    }
    if ((msqid3 = msgget(key3, IPC_CREAT | 0777)) == -1)
    {
        perror("msgget error");
        exit(1);
    }
```

```
// 打印消息队列ID及进程ID
printf("My msqid1 is: %d.\n", msqid1);
printf("My msqid2 is: %d.\n", msqid2);
printf("My msqid3 is: %d.\n", msqid3);
printf("My pid is: %d.\n", getpid());
```

用户登录

用户输入用户名和密码基于客户机程序 (Client) 进行登录。

```
char username[50];
char password[50];
char masterkey[8];
printf("Input username:\n");
scanf("%s",username);
printf("Input password:\n");
scanf("%s",password);
```

获得主密钥masterkey(KClient)

主密钥通过md5算法散列生成,取散列结果的前8个字节。

```
unsigned char md5hash[16];
md5_digest(password, strlen(password),md5hash);
unsigned char kclient[8];
memcpy(kclient,md5hash,8);
memcpy(masterkey,md5hash,8);
```

Client向AS发送一个明文消息(用户名+客户端id), 代表用户请求服务

```
//Client向AS发送一个明文消息(用户名+客户端id),代表用户请求服务。
```

```
//发送客户端id

//添加消息,类型为111

printf("Client: send clientid\n");

msg.mtype = 111;

sprintf(msg.mtext,client_id);

msgsnd(msqid1, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);

//发送用户名

//添加消息,类型为222

printf("Client: send username\n");

msg.mtype = 222;

sprintf(msg.mtext, username);

msgsnd(msqid1, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

接收来自AS的消息

包括错误消息,消息A,消息B。

若接收到错误,终止此次认证返回到用户名输入阶段。

消息A: E(KClient, KClient-TGS)

使用密钥 kclient 解密消息A, 获得密钥 kclient_tgs。

消息B: TGT = E(KTGS, <KClient-TGS, client ID>)

Client无法解密消息B。

```
//AS错误控制
msgrcv(msqid1, &msg, 256, 404, 0);
if(strcmp(msg.mtext, "error")==0){
       printf("Client: receive msg.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
       printf("Client: receive msg.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
       printf("----\n");
       continue;
}
//接收消息A
msgrcv(msqid1, &msg, 256, 'A', 0);
printf("Client: receive A.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Client: receive A.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
char kclient_tgs[8];
Decrypt(msg.mtext,8,kclient,kclient_tgs);
//接收消息B
msgrcv(msqid1, &msg, 256, 'B', 0);
printf("Client: receive B.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Client: receive B.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
char tgt[100];
sprintf(tgt, msg.mtext);
```

Client 向 TGS 发送两条消息(C,D)

通过消息队列向TGS发送类型为'C'的消息C,内容如下:

消息C: E(KTGS, <KClient-TGS,client ID>)

通过消息队列向TGS发送类型为'D'的消息D,内容如下:

消息D: E(KClient-TGS, <timestamp, client ID>)

其中,时间戳通过c语言库<time.h>中的time()函数来获取,函数返回当前时间(sec),从1970年1月1日至此时经历的秒数。

```
//发送消息C
printf("Client: send C\n");
sprintf(msg.mtext, tgt);
msg.mtype = 'C';
msgsnd(msqid2, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
//发送消息D
printf("Client: send D\n");
msg.mtype = 'D';
unsigned char messaged[100];
unsigned char plaind[100];
long timestamp=time(NULL);
//printf("timestamp:%d\n",timestamp);
sprintf(plaind,"%ld%s",timestamp,client_id);
//printf("strlen(plaind):%d\n",strlen(plaind));
int plainsize=strlen(plaind);
int ciphersize=Encrypt(plaind, strlen(plaind),kclient_tgs, messaged);
memcpy(msg.mtext, messaged,ciphersize);
msg.mtext[ciphersize]='\0';
msgsnd(msqid2, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

接收来自TGS的消息

包括错误消息,消息F,消息E。

若接收到错误,终止此次认证返回到用户名输入阶段。

消息F: E(KClient-TGS, KClient-SS)

使用密钥 kclient_tgs 解密消息F, 获得密钥 kclient_ss。

消息E: ST = E(KSS, <KClient-SS, client ID>)

Client无法解密服务票据ST

```
//TGS错误控制
msgrcv(msqid2, &msg, 256, 404, 0);
if(strcmp(msg.mtext, "error")==0){
       printf("Client: receive msg.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
       printf("Client: receive msg.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
       printf("----\n");
       continue;
}
//接收消息F
msgrcv(msqid2, &msg, 256, 'F', 0);
printf("Client: receive F.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Client: receive F.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
char kclient ss[8];
Decrypt(msg.mtext,8,kclient_tgs,kclient_ss);
//接收消息E
msgrcv(msqid2, &msg, 256, 'E', 0);
printf("Client: receive E.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Client: receive E.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
char st[100];
sprintf(st, msg.mtext);
```

Client 向 SS 发送两条消息(E,G)

通过消息队列向SS发送类型为'E'的消息E,内容如下:

消息E: ST = E(KSS, <KClient-SS, client ID>)

通过消息队列向SS发送类型为'G'的消息G,内容如下:

消息G: E(KClient-SS, <timestamp, client ID>)

其中,时间戳通过c语言库<time.h>中的time()函数来获取,函数返回当前时间(sec),从1970年1月1日至此时经历的秒数。

```
//Client 向 SS 发送以下两条消息
//发送消息E
printf("Client: send E\n");
msg.mtype = 'E';
sprintf(msg.mtext,st);
msgsnd(msqid3, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
//发送消息G
printf("Client: send G\n");
msg.mtype = 'G';
unsigned char messageg[100];
unsigned char plaing[100];
timestamp=time(NULL);
//printf("timestamp:%d\n",timestamp);
sprintf(plaing,"%ld%s",timestamp,client_id);
//printf("strlen(plaind):%d\n",strlen(plaing));
int gciphersize=Encrypt(plaing, strlen(plaing),kclient_ss, messageg);
memcpy(msg.mtext, messageg,ciphersize);
msg.mtext[gciphersize]='\0';
msgsnd(msqid3, &msg, sizeof(msg.mtext), 0);
```

接收来自SS的消息

包括错误消息,消息H。

若接收到错误,终止此次认证返回到用户名输入阶段。

消息H: E(KClient-SS, <TS+1, client ID>)

使用密钥 kclient_ss 解密消息H,获得时间戳TS+1和client ID。

如果其中的时间戳被正确更新,则 SS 可以信赖, Client 可以向 SS 发送服务请求。

```
//SS错误控制
msgrcv(msqid3, &msg, 256, 404, 0);
if(strcmp(msg.mtext, "error") == 0){
       printf("Client: receive msg.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
       printf("Client: receive msg.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
       printf("----\n");
       continue;
}
//接收消息H
msgrcv(msqid3, &msg, 256, 'H', 0);
printf("Client: receive H.mtext is: %s.\n", msg.mtext);
printf("Client: receive H.mtype is: %ld.\n", msg.mtype);
unsigned char plainh[100];
int plainhsize=Decrypt(msg.mtext,strlen(msg.mtext),kclient_ss,plainh);
plainh[plainhsize]='\0';
unsigned char newtimestamp[11];
memcpy(newtimestamp,plainh,10);
newtimestamp[10]='\0';
unsigned char client_id_h[50];
sprintf(client_id_h, "%s", plainh+10);
long numnewtimestamp=0;
sscanf(newtimestamp,"%ld",&numnewtimestamp);
//如果其中的时间戳被正确更新,则 SS 可以信赖, Client 可以向 SS 发送服务请求
if(numnewtimestamp==timestamp+1){
       printf("Authentication success!!\n");
}
else{
       printf("Authentication failed!!\n");
}
```

数据结构设计

- 变量类型
 - 。 8位字节 unsigned char
- 结构体

使用用户信息结构体表示AD中的账户信息,包括用户名,密码和由密码散列生成的主密钥。

```
struct userinfo{
     unsigned char username[50];
     unsigned char password[50];
     unsigned char masterkey[8];
};
```

通过消息队列进行进程间通讯使用的结构体。

```
// 消息结构
struct msg_form {
        long mtype;
        unsigned char mtext[M_SIZE];
};
```

• 数组

使用无符号字符数组保存DES加解密使用的密钥,例如:

```
unsigned char ktgs[8]="thisatgs";
```

C语言源代码

见附件

验证用例及编译运行结果

环境

- ubuntu 20.04 64bit
- codeblocks 20.03

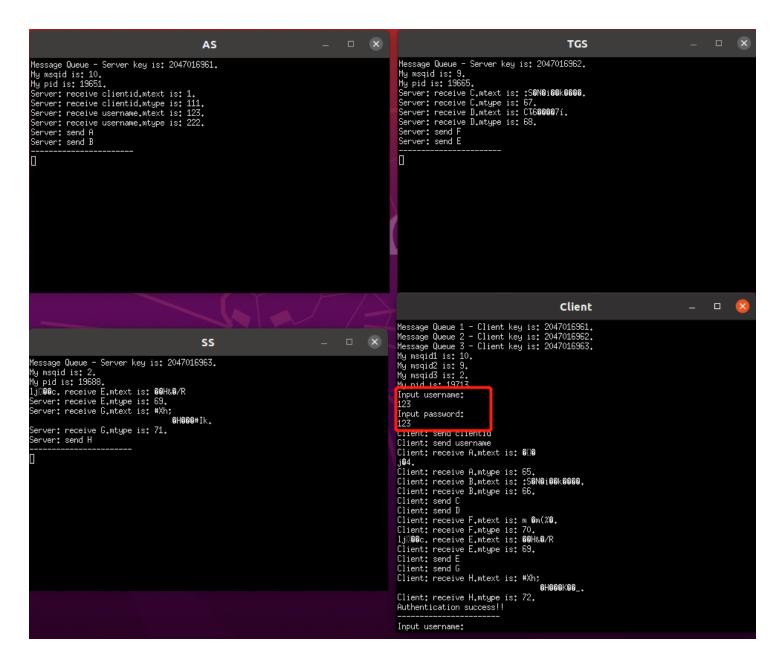
验证用例

Testcase #1

输入正确的用户名和密码:

123

123



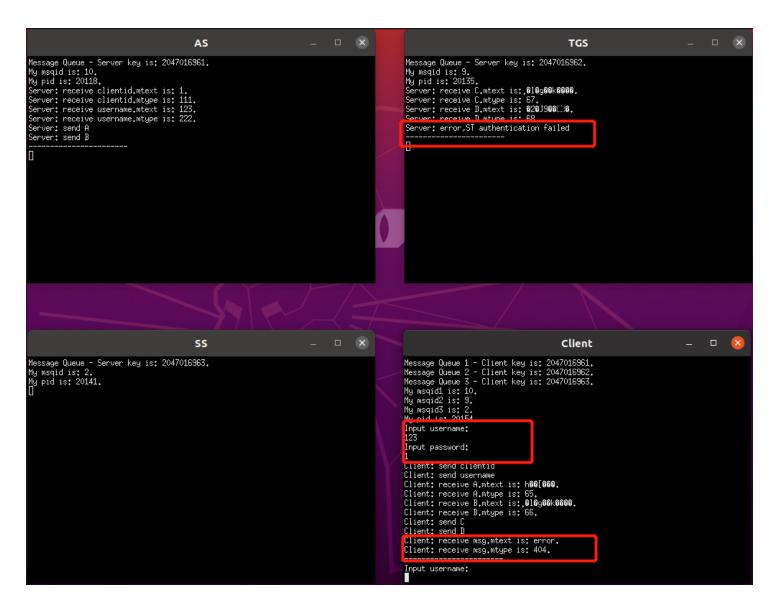
双向认证成功!

Testcase #2

输入存在的用户名和错误的密码:

123

1



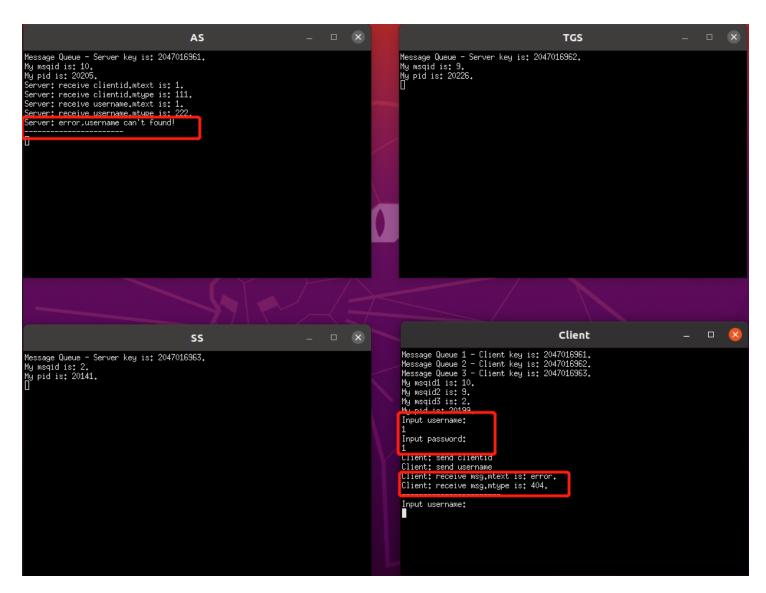
服务认证失败,无法获得ST。

Testcase #3

输入不存在的用户名:

1

1



用户名不存在,身份认证失败,无法获得TGT。

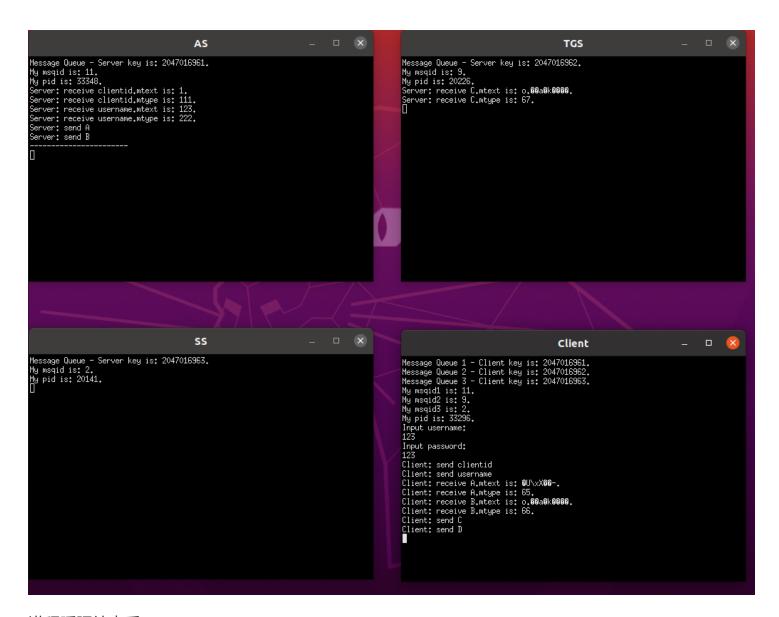
Testcase #4

在生成认证消息D后延时发送,模拟重放攻击

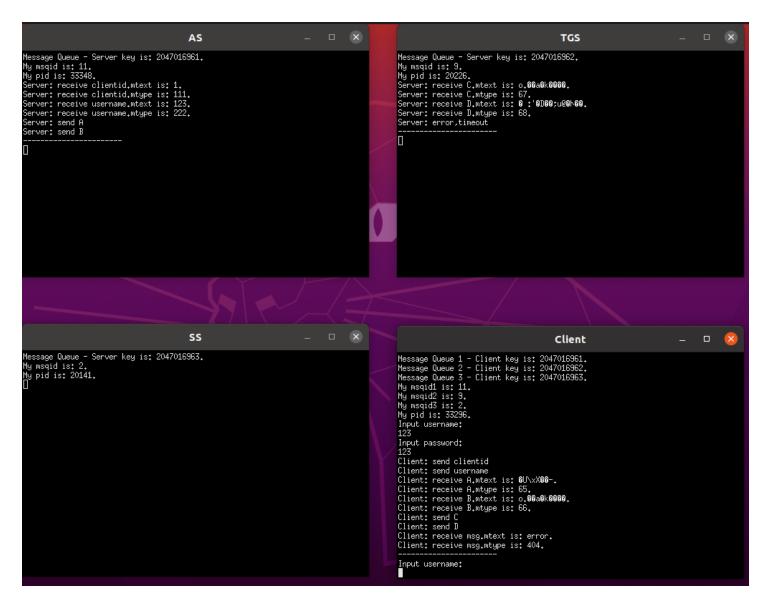
在client代码中设置

sleep(350);

进程睡眠结束前:



进程睡眠结束后:



时间戳超时,服务认证失败!

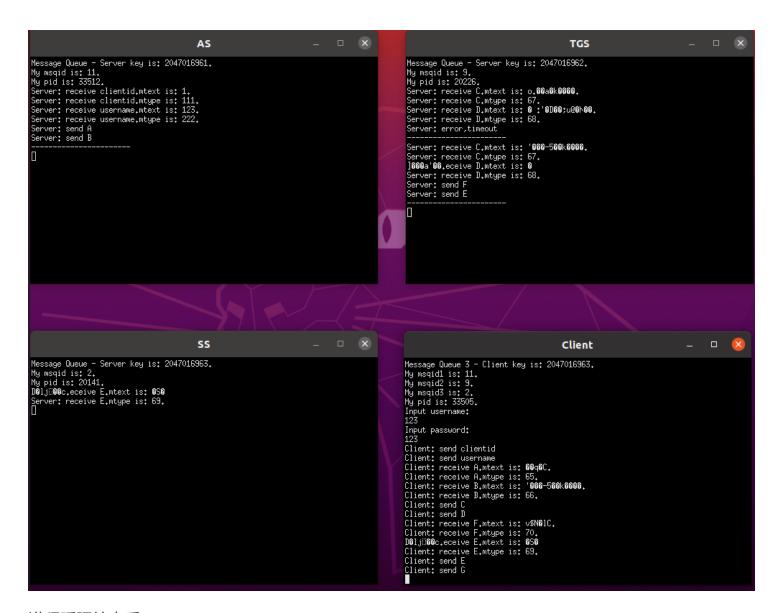
Testcase #5

在生成认证消息G后延时发送,模拟重放攻击

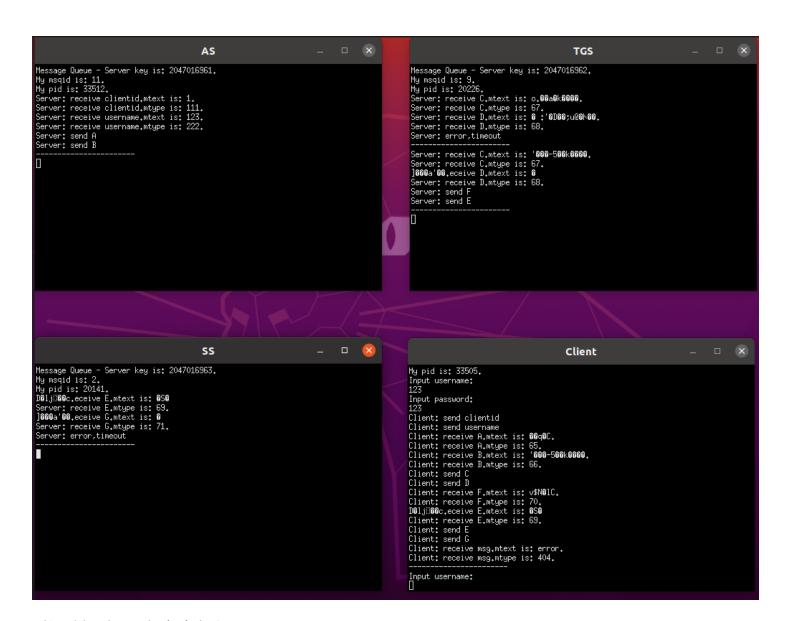
在client代码中设置

sleep(350);

进程睡眠结束前:



进程睡眠结束后:



时间戳超时,服务申请失败!