《计算机网络协议开发》实验报告

第2次实验

网络协议源代码阅读实验

姓名: 陈越琦

学号: 121160005

计算机系13级

邮箱: Yueqichen.0x0@gmail.com

时间: 03/06/2017

实验目的

通过阅读实现网络协议的源代码,了解网络协议开发中常用的协议结构定义方法,有限 状态机实现方法,网络协议实现的一般流程和常用技巧。

注释备注

因为源代码的命名风格非常得好,所以有些常量如MAX_TCP_CONNECTIONS,全局变量如gLocalPort,全局数据结构及其成员变量如struct MyTcpSeg,完全没有注释的必要,所以在lab02.c文件中,只对部分变量如gTCB数组进行了注释。

基于类似的原因,部分函数的参数如srcAddr,以及绝大部分函数的返回值如int tcp_socket(返回为-1表示出现异常,返回为0一切顺利)也没有注释。但是对于extern int waitIpPacket()这类返回值有重要作用的函数,都逐一注释。此外,函数的功能注释与重要语句的注释不做明显的区分。

还有一点需要指出的是,我根据[1]中倡导的代码风格对源代码进行了部分改写,从而方便个人阅读方便(源代码原先的风格也是值得学习的)。

实验内容

- 1. 源代码使用了停等协议。在图1中,客户端每发送一次分组(line 582),都要等待10秒 (line 586)接收来自服务器端的分组,而不是使用GBN或者选择性重传协议中,一次发送多个分组而不需要等待确认的滑动窗口协议。停等协议的效率固然比较低,但是实现起来要比GBN和选择性重传简单。
- 2. 源代码实现了校验和与为每个字节分配序列号以及提供确认的功能,但是没有实现重 传机制。图2和图3分别是发送分组之前,计算校验和与接收分组之后验证校验和的函 数。图4的TCP结构体中的成员变量seq (line 81)相当于一个计数器,为每个发送出去 的字节都分配序列号。在发送分组之前,都会对TCP首部的序列号字段进行赋值(图5 line 199)。在tcp_establishe函数中(图6)为每个成功接收的报文都发送一个报文确认 (line 302),同时发送确认号 (line 301)。
- 3. 源代码中除了没有实现重传机制等功能以外, 我认为还有以下的问题:
 - tcp四次关闭的过程没有完整走完:在tcp_finwait_2函数中,在接收到服务器发出的FIN段后,客户端并没有及时进入TIME_WAIT状态,而是直接进入了CLOSED状态(当然,在没有实现重传机制的情况下,CLOSED可以认为就是TIME_WAIT)。
 - 源代码缺少足够的错误应对机制。导致整个tcp链接过程会非常得脆弱。比如说在函数tcp_close中,第二次tcp_input函数调用如果受到replay 攻击,程序除了把分组

丢弃并没有其他的行为,再加上没有重传机制,导致客户端没有发送ACK分组就不正常终止TCP连接,而服务器一直在等待客户端的ACK分组。

图 1: TCP send

图 2: calculate checksum

```
375 // called by tcp_input
376 // check the checkcum in tcp segment
377 int tcp_check(struct MyTCB* pTcb, struct MyTcpSeg* pTcpSeg) {
       int i = 0;
       int len = 0;
       unsigned int sum = 0;
       unsigned short* p = (unsigned short*)pTcpSeg;
unsigned short *pIp;
381
382
       unsigned int myip1 = pTcb->local_ip;
unsigned int myip2 = pTcb->remote_ip;
383
384
385
       if (pTcb ==
                          L || pTcpSeg ==
386
387
       for( i=0; i<10; i++)</pre>
388
         sum = sum + p[i];
389
390
       sum = sum - p[6] + ntohs(p[6]);
391
       if ((len = pTcpSeg->len) > 20) {
393
          if (len % 2 == 1) {
394
            pTcpSeg->data[len - 20] = 0;
395
            len++;
396
         }
397
398
         for (i = 10; i < len/2; i++)
399
            sum += ntohs(p[i]);
400
401
402
403
404
       sum = sum + (unsigned short)(myip1>>16)
                   + (unsigned short)(myip1&0
+ (unsigned short)(myip2>>
+ (unsigned short)(myip2&0
405
                                                           F);
406
       sum = sum + 6 + pTcpSeg -> len;
407
408
       sum = (sum &
                                  ) + ( sum >>
409
                                  ) + ( sum >>
       sum = (sum &
410
       if ((unsigned short)(\sim sum) != 0) {
          printf(
```

图 3: check checksum

```
74 struct MyTCB
75 {
76    STATE current_state;
77    unsigned int local_ip;
78    unsigned short local_port;
79    unsigned int remote_ip;
80    unsigned short remote_port;
81    unsigned int seq;
82    unsigned int ack;
83    unsigned char flags;
84    int iotype;
85    int is_used;
86    int data_ack;
87    unsigned char data[2048];
88    unsigned short data_len;
89 };
```

图 4: TCP struct

图 5: construct tcp segment

```
int tcp_established(struct MyTCB* pTcb, struct MyTcpSeg* pTcpSeg) {
          struct MyTcpSeg my_seg;
284
285
         if( pTcb ==
                                    LL || pTcpSeg == NULL )
          if (pTcb->iotype == INPUT) { // receive
             if (pTcpSeg->seq_num != pTcb->ack) { // sequence number dismatch ack number
  tcp_DiscardPkt((char*)pTcpSeg, TCP_TEST_SEQNO_ERROR);
  //to do: discard packet
288
289
291
292
293
             // confirmation of a successfully received segment
if ((pTcpSeg->flags & 0x3f) == 0x10) {
  memcpy(pTcb->data, pTcpSeg->data, pTcpSeg->len - 20);
  pTcb->data_len = pTcpSeg->len - 20;
  if (pTcb->data_len == 0) { // no data
294
295
                 } else { // prepare for response, subpath of tcp_recv()
pTcb->ack += pTcb->data_len;
pTcb->flags = 0x10; // confirm receiving a tcp segment
tcp_construct_segment(&my_seg, pTcb, 0, NULL);
301
304
305
306
                     tcp_kick(pTcb, &my_seg);
         } else {
307
             if ((pTcpSeg->flags & 0x0F) == 0x01) // FIN = 1, subpath of tcp_close()
pTcb->current_state = FIN_WAIT1;
309
              // normal send, subpath of tcp_send()
// tcp segment has already been constructed through call stack
310
312
313
             tcp_kick(pTcb, pTcpSeg);
```

图 6: tcp established

实验启示

在本次实验中,通过阅读tcp客户端源码,我加深了对TCP建立和拆除连接过程的理解。 同时我也学习了如何优雅得实现有限状态机,并对网络协议开发的一般流程和协议结构定义 方法有了更多的掌握,为接下来的实验奠定了基础。

实验时间统计

- 理解源码并添加注释: 3.5 hour
- 回答思考问题及报告撰写: 1.5 hour

参考文献

[1] http://google-styleguide.googlecode.com/