

计算机网络 课程实验报告

| 实验名称 | Ipv4 分组收发与转发 | | | | | | | | | |
|-------|--------------|------|------------|--|------|--|--|--|--|--|
| 姓名 | 董琦 | 院系 | 数据科学与大数据 | | | | | | | |
| 班级 | 2003501 | 学号 | 120L020701 | | | | | | | |
| 任课教师 | 刘亚维 | 指导教师 | 刘亚维 | | | | | | | |
| 实验地点 | G001 | 实验时间 | 2022/10/19 | | | | | | | |
| 实验课表现 | 出勤、表现得分(10) | | 实验报告 | | 实验总分 | | | | | |
| | 操作结果得分(50) | | 得分(40) | | 入弧心力 | | | | | |
| 教师评语 | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |

实验目的:

IPv4分组收发实验目的:

IPv4协议是互联网的核心协议,它保证了网络节点(包括网络设备和主机)在网络层能够按照标准协议互相通信。IPv4地址唯一标识了网络节点和网络的连接关系。在我们日常使用的计算机的主机协议栈中,IPv4协议必不可少,它能够接收网络中传送给本机的分组,同时也能根据上层协议的要求将报文封装为IPv4分组发送出去。

本实验通过设计实现主机协议栈中的IPv4协议,让学生深入了解网络层协议的基本原理,学习IPv4协议基本的分组接收和发送流程。

另外,通过本实验,学生可以初步接触互联网协议栈的结构和计算机网络实验系统,为 后面进行更为深入复杂的实验奠定良好的基础。

IPv4 分组转发实验目的:

通过前面的实验,我们已经深入了解了IPv4协议的分组接收和发送处理流程。本实验需要将实验模块的角色定位从通信两端的主机转移到作为中间节点的路由器上,在IPv4分组收发处理的基础上,实现分组的路由转发功能。

网络层协议最为关注的是如何将IPv4分组从源主机通过网络送达目的主机,这个任务就是由路由器中的IPv4协议模块所承担。路由器根据自身所获得的路由信息,将收到的IPv4分组转发给正确的下一跳路由器。如此逐跳地对分组进行转发,直至该分组抵达目的主机。IPv4分组转发是路由器最为重要的功能。

本实验设计模拟实现路由器中的 IPv4 协议,可以在原有 IPv4 分组收发实验的基础上,增加 IPv4 分组的转发功能。对网络的观察视角由主机转移到路由器中,了解路由器是如何为分组选择路由,并逐跳地将分组发送到目的主机。本实验中也会初步接触路由表这一重要的数据结构,认识路由器是如何根据路由表对分组进行转发的。

实验内容:

IPv4分组收发实验内容:

1) 实现IPv4分组的基本接收处理功能

对于接收到的IPv4分组,检查目的地址是否为本地地址,并检查IPv4分组头部中其它字段的合法性。提交正确的分组给上层协议继续处理,丢弃错误的分组并说明错误类型。

2) 实现IPv4分组的封装发送

根据上层协议所提供的参数,封装IPv4分组,调用系统提供的发送接口函数将分组发送出去。

IPv4分组转发实验功能:

1) 设计路由表数据结构。

设计路由表所采用的数据结构。要求能够根据目的IPv4地址来确定分组处理行为(转发情况下需获得下一跳的IPv4地址)。路由表的数据结构和查找算法会极大的影响路由器的转发性能,有兴趣的同学可以深入思考和探索。

2) IPv4分组的接收和发送。

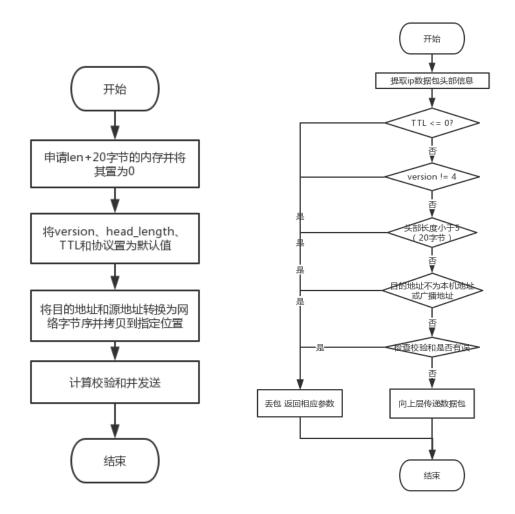
对前面实验(IP实验)中所完成的代码进行修改,在路由器协议栈的IPv4模块中能够 正确完成分组的接收和发送处理。具体要求不做改变,参见"IP实验"。

3) IPv4分组的转发。

对于需要转发的分组进行处理,获得下一跳的IP地址,然后调用发送接口函数做进一步处理。 实验过程: 以文字描述、实验结果截图等形式阐述实验过程,必要时可附相应的代码截图或以附件形式 提交。

(一) IP分组收发实验

1. 发送函数和接收函数的流程图



左图为发送函数;右图为接收函数。

- 2. 没有使用新建的数据结构。
- 3. IPv4数据包头部信息如下图所示:



1) 版本号字段错误检验原理

可以看到版本号在第0字节的高4位,因此仅需利用位运算的原理,将第0字节的高4位提取出来,并且与0进行比较即可。具体实现如下:

```
if (version != 4)
                               //提取版本号判断是否为4
{
       ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_VERSION_ERROR);
       return 1;
}
E O Version :2, Src: 10.0.0.1 , Dst: 10.0.0.3
    Version :2 (Unknown Version)
    Header length: 20 bytes
    Type of service: 0x00
    O Total length: 20 bytes
    Identification: 0x0(0)
    O Flags: 0
    Fragment offset: 0
    Time to live: 64
    Protocol: TCP (0x06)
    Header checksum: 0x86E1 [correct]
   Source: 10.0.0.1
```

2) 头部长度(IP Head Length)字段检验原理

头部长度信息是以4字节为单位,存储在IP数据包头部的第0字节的低4位,所以仅需利用位运算提取出低4位的信息;并且根据最少的IP数据包的头部信息为20字节,所以低于5的头部长度字段是错误的,具体实现如下:

```
unsigned char headLen = pBuffer[0] & 0xF;
if (headLen < 5)
                               11提取头部长度判断是否小于5
{
        ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_HEADLEN_ERROR);
        return 1;
}
O Version :4, Src: 10.0.0.1 , Dst: 10.0.0.3
    Version :4
   Header length: 8 bytes (bogus, must be at least 20)
   Type of service: 0x00
   Total length: 20 bytes
   Identification: 0x0(0)
   Flags: 0
   Fragment offset: 0
   Time to live: 64
Protocol: TCP (0x06)
   Header checksum: 0x69E1 [correct]
  Source: 10.0.0.1
```

3) 生存时间(Time to live, TTL)字段检验原理

生存时间字段在IP数据包的头部第8字节,因此仅仅需要将对应的字节提取出来,与0进行比较。如果TTL小于0说明其已经过期,丢弃即可,具体的实现如下:

```
Version: 4, Src: 10.0.0.1 , Dst: 10.0.0.3

Version: 4

Header length: 20 bytes

Type of service: 0x00

Total length: 20 bytes

Identification: 0x0(0)

Flags: 0

Fragment offset: 0

Fragment offset: 0

Protocol: TCP (0x06)

Header checksum: 0xASE1 [correct]

Source: 10.0.0.1
```

4) 头部校验和(Header Checksum)字段检验原理

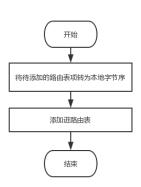
头部校验和字段在IP数据包的头部第10个字节,并且根据之前进行计算时取反的性质,将所有的头部信息进行与checksum生成时相同的计算步骤,得到的结果应该为全1;否则说明头部校验和错误。具体的实现如下:

```
unsigned short check_sum(char* buffer)
      unsigned int checkSum = 0;
      for (int i = 0; i < 10; i++)
                                        // 头部数据每16b加起来
            checkSum += ((unsigned short*)buffer)[i];
      checkSum = (checkSum >> 16) + (checkSum & @xFFFF); //进位翻卷
      checkSum = ~checkSum;
                                       // 反码
      return checkSum;
}
if (check_sum(pBuffer)) // 如果校验和计算函数的返回值不为0,出错
{
      ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_CHECKSUM_ERROR);
     return 1;
}
O Version :4
   Header length: 20 bytes
   Type of service: 0x00
   O Total length: 20 bytes
   (a) Identification: 0x0(0)
   O Flags: 0
   Fragment offset: 0
   Time to live: 64
   Protocol: TCP (0x06)
   Header checksum: 0x03E8[incorrect, should be 0x4AFC]
   Source: 10.0.0.1
```

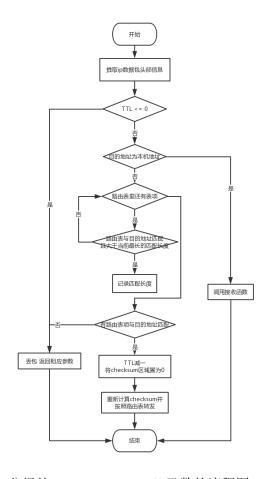
(二) IP分组转发实验

1. 对于路由表初始化函数stud_Route_Init(),使用全局变量作为路由表,所以初始化时没有再利用到该函数,所以没画对应的流程图。

下面是路由增加和路由转发的实现流程图



上图为路由增加stud_route_add()函数流程图。



上图为系统处理收到的IP分组的stud_fwd_deal()函数的流程图。

2. 新建的数据结构说明:路由表使用的数据结构为c++内置的STL中的vector。初始化路由表,就是新建一个vector链表;增加路由表项,就是在vector的尾部增加新的项即可;在vector进行查找,此处只能进行线性搜索,从vector的头部依次进行搜索。

实验结果:

采用演示截图、文字说明等方式,给出本次实验的实验结果。

(一) IP分组收发实验

1. version字段错误

```
00033
           if (version != 4)
00034
00035
               // version is not 4
00036
               ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_VERSION_ERROR);
00037
00038
           if (head_length < 5)
00039
00040
00041
               // head length is not 20 bytes
00042
               ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_HEADLEN_ERROR);
               return 1;
00043
00044
           if (destination != getIpv4Address() && destination != 0xffff)
00045
00046
编译结果 调试结果
变量名
                         值
version
                         64
checksum
                         30433
```

可以看到在版本号错误的实验样例中,给出的IP数据包的version段为3,与IPv4的数据包的头部version为4不符。

2. 头部长度(IP Head Length)错误

```
00039
           if (head_length < 5)
00040
00041
               // head length is not 20 bytes
               ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_HEADLEN_ERROR);
00042
00043
00044
00045
           if (destination != getIpv4Address() && destination != 0xffff)
00046
               ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_DESTINATION_ERROR);
00047
00048
               return 1;
00049
           unsigned long sum = 0;
00050
00051
           unsigned long temp = 0;
00052
           int i;
         调试结果
编译结果
变量名
                          值
                          4
version
ttl
                          64
                          26849
checksum
head_length
```

可以看到在实验测试中给出的样例为头部长度为3,这与最少的IP头部长度字段为5不符。

3. 生存时间(TTL)错误

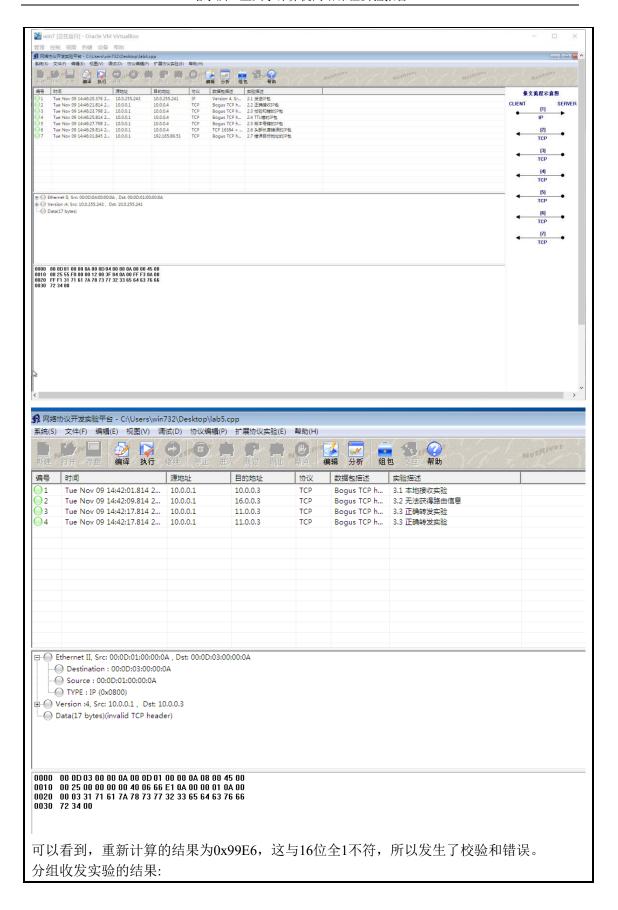
```
if (ttl == 0)
00027 🗢
00028
00029
                // TTL error
00030
                ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_TTL_ERROR);
00031
                return 1;
00032
00033
00034
           {
                // version is not 4
00035
00036
                ip DiscardPkt(pBuffer, STUD IP TEST VERSION ERROR);
00037
                return 1;
00038
           if (head_length < 5)
00039
00040
           {
         调试结果
编译结果
变量名
                          值
version
                          4
tti
checksum
                           -22815
head_length
```

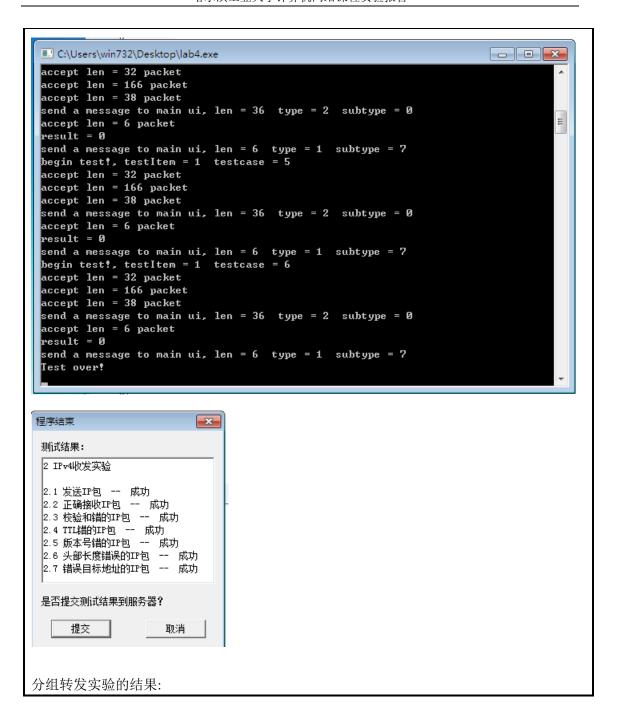
可以看到在实验中给出的带有错误TTL数据段的数据包,在TTL字段的长度为0,意味着该数据包应该进行丢弃。

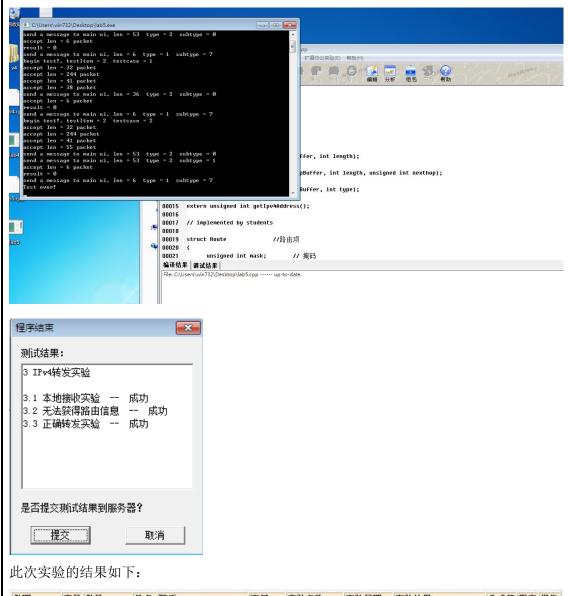
4. 校验和(Header Checksum)字段错误

根据发送方checksum的计算公式可知,在接收方重新计算checksum的结果应该为全1(即16个1),在实验给出的有关校验和错误的样例中,如下

```
00060
           unsigned short 1_word = sum & 0xffff;
00061
           unsianed short h word = sum >> 16;
00062 🗢
           if (1_word + h_word != 0xffff)
00063
               ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_CHECKSUM_ERROR);
00064
00065
               return 1;
00066
00067
00068
           ip_SendtoUp(pBuffer, length);
00069
           return 0;
00070
00071
       int stud ip Upsend(char *pBuffer, unsigned short len, unsigned
00072
00073
                          unsigned int dstAddr, byte protocol, byte t
编译结果 调试结果
变量名
                         值
head_length
                         39398
word
h word
                         0
```







| 学期 | 序号 | 学号 | 姓名 | 院系 | 班级 | 实验名称 | 实验日期 | 实验结果 | 总成绩 | 程序 报告 |
|---------|----|------------|----|------------|---------|----------|------------|------|-----|-------|
| 2022年秋季 | 1 | 1201020701 | 董琦 | 数据科学与大数据技术 | 2003501 | IPv4收发实验 | 2022-10-15 | | 0 | |
| 2022年秋季 | 2 | 1201020701 | 董琦 | 数据科学与大数据技术 | 2003501 | IPv4转发实验 | 2022-10-15 | | 0 | |

问题讨论:

对实验过程中的思考问题进行讨论或回答。

在IP分组转发实验中,如果存在大量的分组的情况下,如何提高转发效率:

- 1. 如果继续使用本次实验中所使用的vector进行效率的提高,最简单的方式就是将路由表进行有序的存储(如按照IP目的地址的大小存储),在vector进行二分查找,将每次转发搜索路由表的时间由O(n)变为O(logn)。
- 2. 如果改进路由表的数据结构,可以使用平衡树之类数据结构,将查询的时间变为稳定 O(logn),并且缩小新增表项重新整理成有序的时间。

心得体会:

通过平台给的查看数据包的构建以及断点调试的功能。这对于实现原本的功能有着很大的帮助。通过在实验中,模拟实现分组收发和分组转发,对于路由器的功能实现有了更深的认识。希望改进实验平台...