

计算机网络 课程实验报告

实验名称	IPv4 分组收发/转发实验					
姓名	刘天瑞		院系	未来技术学院		
班级	20W0362		学号	7203610121		
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)	大型心力		
教师评语						

实验目的:

(注:实验报告模板中的各项内容仅供参考,可依照实际实验情况进行修改。) 本次实验的主要目的。

答:

- 1. 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。
- 2. 使学生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。
- 3. 使学生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:

概述本次实验的主要内容,包含的实验项等。

答:

- 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。
- 3. 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。
- 4. 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"。
- 5. 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。

1.了解实验相关基础知识

1) IPv4 协议

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。在日常使用的计算机的主机协议栈中,IPv4 协议必不可少,因为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。

在主机协议栈中,IPv4 协议主要承担辨别和标识源 IPv4 地址和目的 IPv4 地址的功能,一方面接收处理发送给自己的分组,另一方面根据应用需求填写目的地址并将上层报文封装发送。IPv4 地址可以在网络中唯一标识一台主机,因而在相互通信时填写在 IPv4 分组头部中的 IPv4 地址就起到了标识源主机和目的主机的作用。

在两个主机端系统通信的环境中,网络的拓扑可以简化为两台主机直接相连,中间的 具体连接方式可以抽象为一条简单链路,如下图所示:

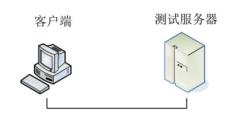


图 1 主机端系统通信环境抽象

2) IPv4 协议的分组转发

分组转发是路由器最重要的功能。分组转发的依据是路由信息,以此将目的地址不同的分组发送到相应的接口上,逐跳转发,并最终到达目的主机。在实验中,需要按照路由器协议栈的 IPv4 协议功能进行设计实现,接收处理所有收到的分组(而不只是目的地址为本机地址的分组),并根据分组的 IPv4 目的地址结合相关的路由信息,对分组进行转发、接收或丢弃操作。

3) IPv4 报文格式

IPv4 报文格式如下:

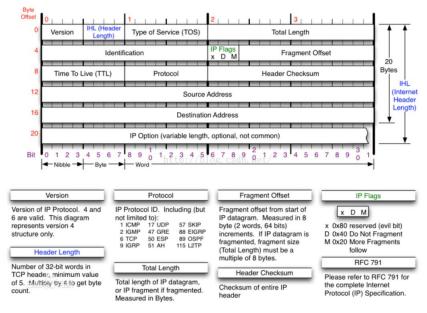


图 2 IPv4 报文具体格式

以下具体说明了 IPv4 报文段中比较重要的部分:

(i)Version (版本)

字段长度为 4 位,标识了数据包的 IP 版本号。0100 表示 IP 版本为 4,0110 表示 IP 版本为 6(其他所有版本号仅作为"历史产物")。

(ii)IHL(头部长度)

字段长度为 4 位(单位为 4 个字节),IP 报头的最小长度为 20 个八位组,最大可以扩展到 60 个八位组,通过这个字段可以描述 32 位字长的最大长度。

(iii)Total Length (总长度)

字段长度为 16 位(单位为一个八位组),其中包括 IP 报头。接受者用总长度减去 IP 报头长度,就可以确定数据包数据有效载荷的大小(用十进制表示最大到 65535 个)

(iv)TTL(生存时间)

字段长度为 8 位,以前为时间,现在为跳数。传输时,每台路由器都会将 TTL 值减一,到 0 会向源点发送错误信息(用于防止环形成以及 trace 追踪工具)。

(v)Header Checksum (头部校验)

是针对 IP 报头的纠错字段。校验和不计算被封装的数据,UDP、TCP 和 ICMP 都有各自的校验和。

4) NetRiver 平台的使用

NetRiver 平台的整体流程如下:



图 3 NetRiver 平台使用流程图

首先,我在 VMware 平台安装了 WindowsXP 虚拟机,进入客户端软件后,选择要进行的实验内容与测试用例,新建文件,复制我们写好的代码进行编译。编译完成后,执行文件,等待一段时间后,便可得到测试结果。

2.分析程序设计思路

1) IPv4 报文接收与发送的程序设计思路

在发送 IPv4 报文的过程中,根据所传参数(如数据大小),来确定分配的存储空间的大小并申请分组的存储空间。按照 IPv4 协议标准填写 IPv4 分组头部各字段,标识符(Identification)字段可以使用一个随机数来填写(注意:部分字段内容需要通过 ntol()函数转换成网络字节顺序)。在完成 IPv4 分组的封装后,调用 ip_SendtoLower()接口函数将数据报文发送给下层协议,最终将分组发送到网络中。

发送函数的程序流程图如下:

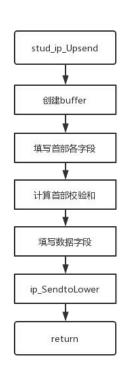


图 4 发送函数程序流程图

在接收 IPv4 报文时,首先要检查接收到的 IPv4 分组头部的字段,包括版号(Version)、头部长度(IP Head length)、生存时间(TTL)以及头校验和(Header checksum)。字段是否符合要求。如果不符合要求,则判定为出错分组,调用 ip_DiscardPkt()函数,以特定的错误类型进行丢弃。随后,要检查 IPv4 分组是否应该由本机接收。如果分组的目的地址是本机地址或广播地址,则说明此分组是发送给本机的,进行对上层协议类型的提取,并调用ip_SendtoUp()接口函数,将数据报交给上层协议进行后续接收处理;否则说明此 IP 报文虽然正确,但并非发送给本机,需要调用 ip DiscardPkt()函数丢弃,并说明错误类型。

接收函数的程序流程图如下:

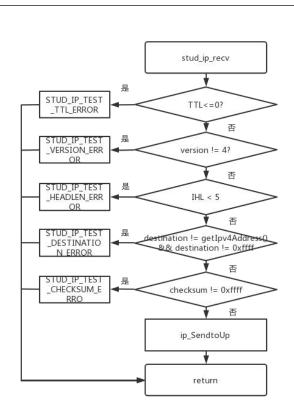


图 5 接收函数程序流程图

2) IPv4 分组转发程序的设计思路

(i)路由表初始化:在 IPv4 分组转发程序中,设定如下的数据结构:

图 6 定义路由表结构体的部分代码

路由表初始化的程序很简单,即简单对路由表进行清空操作。

(ii)在路由表初始化之后,路由表需要增加路由表项,具体过程为:从 newTableItem 结构中取得 dest, masklen, nextIP,转为网络字节序之后经过处理,构建结构体 route,并添加到 vector 中。路由表增加路由表项的程序框图如下图所示:

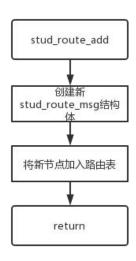


图 7 向路由表增加路由表项的程序流程图

(iii)路由转发:在 stud fwd deal ()函数中,需要完成下列分组接收处理步骤:

- 1. 查找路由表。根据相应路由表项的类型来确定下一步操作,错误分组调用函数进行丢弃,上交分组调用接口函数提交给上层协议继续处理,转发分组进行转发处理。值得注意的是,转发分组还要从路由表项中获取下一跳的 IPv4 地址。
- 2. 转发处理流程。对 IPv4 头部中的 TTL 字段减 1,重新计算校验和,然后调用下层接口进行发送处理。

路由转发的程序框图如下图所示:

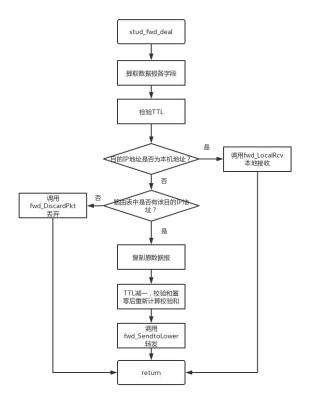


图 8 路由转发处理函数程序流程图

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。

1. IPv4分组收发实验:

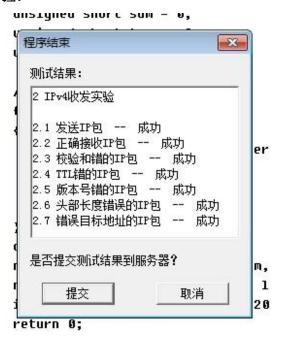


图9 IPv4分组收发实验测试结果

2. IPv4分组转发实验:

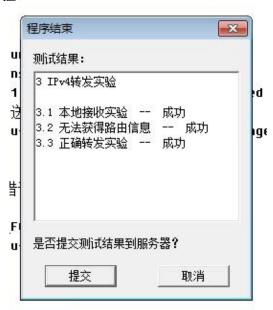


图10 IPv4分组转发实验测试结果

最终实验成绩结果如下所示:



图11 我的实验成绩

问题讨论:

对实验过程中的思考问题进行讨论或回答。

- ⇒:
- 1. 在IP分组转发实验中,若存在大量分组情况下如何提高转发效率,展开讨论如下:
- (i) 首先最直接一点是改进存储结构,本次实验中使用的线性结构,查询时间复杂度为O(n)。若将查询时间优化到O(logn),可以根据IP目的地址进行有序存储,查询时使用二分查找,若希望查询时间复杂度为O(1),可以将路由表设置为一个哈希表,达到空间换时间的目的。
- (ii) 因为存在大量分组,从硬件层面入手,所以可以采用并行转发。所有的检测、匹配等过程都可以并行处理。
- (iii) 经过路由器的前后分组间的相关性很大,具有相同目的地址和源地址的分组往往连续到达,快速转发过程中,缓存分组,如果该分组的目的地址和源地址与转发缓存中的匹配,则直接根据转发缓存中的下一网关地址进行转发,减轻了路由器的负担,提高路由器吞吐量。
- 2. 发送IPv4分组计算头部校验和时总是出错,展开讨论如下:

因为IPv4分组需要转发给下层然后发送出去,而每次计算校验和时使用unsigned short 类型即16位进行计算,需要更改为网络字节序再进行计算,否则在接收端计算校验和时会总是出错。

心得体会:

结合实验过程和结果给出实验的体会和收获。

答:

- 1. 经过本次实验,我对IPv4的报文结构与检测、转发等功能有了更为深入的认识,也对路由表的建立、维护和工作过程更加了解;
- 2. 同时我还学习到了IPv4的数据包头部字段内容和格式,IP分组各字段计算方法、接收转发的流程,路由表的建立和路由信息添加、路由器如何为分组选择路由并逐跳地发送到目的主机以及检索,深入了解了网络层协议的基本原理。
- 3. 深入理解了路由表的数据结构,理解路由器是如何根据路由表对分组进行转发的。

附录

实验源代码如下所示:

(i) IPv4分组收发实验:

```
* THIS FILE IS FOR IP RECEIVE TEST
*/
#include "sysInclude.h"
#include <stdio.h>
#include <string.h>

extern void ip_DiscardPkt(char *pBuffer, int type);

extern void ip_SendtoLower(char *pBuffer, int length);

extern void ip_SendtoUp(char *pBuffer, int length);
```

```
int stud_ip_recv(char *pBuffer, unsigned short length)
  int errorType = 0;
 // 检测 version 错误
  int version = pBuffer[0] >> 4;
  if (version != 4)
   errorType = STUD_IP_TEST_VERSION_ERROR;
   ip_DiscardPkt(pBuffer, errorType);
   return 1;
 }
  // 检测 headerLength 错误
  int headerLength = pBuffer[0] & 0xF;
  if (headerLength < 5)</pre>
   errorType = STUD_IP_TEST_HEADLEN_ERROR;
   ip_DiscardPkt(pBuffer, errorType);
   return 1;
 // 检测 TTL 错误
  int ttl = (unsigned short)pBuffer[8];
  if (tt1 <= 0)
  {
   errorType = STUD_IP_TEST_TTL_ERROR;
   ip_DiscardPkt(pBuffer, errorType);
   return 1;
 // 检测目的地址错误
 unsigned int destIP = ntohl(*(unsigned int *) (pBuffer + 16));
 unsigned int localIP = getIpv4Address();
  if (destIP != 0xFFFFFFFF && destIP != localIP)
   errorType = STUD_IP_TEST_DESTINATION_ERROR;
   ip_DiscardPkt(pBuffer, errorType);
   return 1;
  // 检测 checkSum 错误
```

```
unsigned short sum = 0;
 unsigned short temp = 0;
 for (int i = 0; i < headerLength * 2; i++)
   temp = ((unsigned char)pBuffer[i * 2] << 8) + (unsigned char)pBuffer[i * 2 + 1]; //
<<8 表示其做高 2 位
   if (sum + temp > 0xFFFF) // 若计算结果 > 0xFFFF,则将高 16 位加在低 16 位上
   sum += temp;
 if (sum != 0xFFFF) // 若计算结果 ≠ FFFF, 说明数据报发生错误
   errorType = STUD_IP_TEST_CHECKSUM_ERROR;
   ip DiscardPkt(pBuffer, errorType);
   return 1;
 // 无错误显示,则表示成功接受,再上传给上层
 ip_SendtoUp(pBuffer, length);
 return 0;
int stud ip Upsend (char *pBuffer, unsigned short len, unsigned int srcAddr, unsigned int
dstAddr, byte protocol, byte ttl)
 char *IPBuffer = (char *)malloc((len + 20) * sizeof(char)); // IPBuffer 的每一位对应
着一个字节,20是报文头的字节数
 memset (IPBuffer, 0, len + 20);
 IPBuffer[0] = 0x45; // 构造版本号与头长度位
 unsigned short totalLength = htons(len + 20); // IPv4报文分组总长度
 memmove (IPBuffer + 2, &totalLength, 2); // 构造报文头的 totalLength 部分
 IPBuffer[8] = ttl; // 构造 TTL
 IPBuffer[9] = protocol; // 构造协议号
 unsigned int src = htonl(srcAddr);
 unsigned int dst = htonl(dstAddr);
 memmove (IPBuffer + 12, &src, 4); // 源 IP 地址
 memmove(IPBuffer + 16, &dst, 4); // 目的 IP 地址
 unsigned short sum = 0;
 unsigned short temp = 0;
 unsigned short checkSum = 0;
 //计算 checksum
 for (int i = 0; i < 10; i++)
```

```
temp = ((unsigned char)IPBuffer[i * 2] << 8) + (unsigned char)IPBuffer[i * 2 + 1];</pre>
// <<8 表示其做高 2 位
   if (sum + temp > 0xFFFF) // 若结果>0xFFFF,则将高16位加在低16位上
     sum += 1;
   sum += temp;
  checkSum = htons(0xFFFF - sum); // 取反, 得到最终的 checkSum
  memmove (IPBuffer + 10, &checkSum, 2); // 构造报文头的 checkSum 部分
  memmove (IPBuffer + 20, pBuffer, len); // 构造报文的实际内容
  ip_SendtoLower(IPBuffer, len + 20); // 向下一层协议发送
  return 0;
    (ii) IPv4分组转发实验:
* THIS FILE IS FOR IP FORWARD TEST
#include "sysInclude.h"
#include <vector>
#include <iostream>
using std::cout;
using std::vector;
// system support
extern void fwd_LocalRcv(char *pBuffer, int length);
extern void fwd SendtoLower(char *pBuffer, int length, unsigned int nexthop);
extern void fwd_DiscardPkt(char *pBuffer, int type);
extern unsigned int getIpv4Address();
// implemented by students
// 构造路由表结构体
struct routingTable
    unsigned int dstIP; // 目的 IP
    unsigned int mask; // 掩码
    unsigned int masklen; // 掩码长度
    unsigned int nexthop; // 下一跳
};
// 创建路由表实例
vector<routingTable> routing_table; // 路由表
void stud_Route_Init()
    routing_table.clear();
```

```
return;
void stud_route_add(stud_route_msg *proute)
   routingTable rt;
    rt. dstIP = ntohl(proute->dest);
    rt.mask = (1 << 31) >> (ntohl(proute->masklen) - 1);
   rt. masklen = ntohl(proute->masklen); //将一个无符号长整形数从网络字节顺序转换为主
机字节顺序
   rt.nexthop = ntohl(proute->nexthop);
   routing table.push back(rt);
   return;
int stud fwd deal(char *pBuffer, int length)
   int errorType = 0; // 错误编号
   int ttl = pBuffer[8]; // TTL
    int headerLength = pBuffer[0] & 0xF; // 数据报头部长度
    int dstIP = ntohl(*(unsigned int *)(pBuffer + 16)); // 目的 IP 地址
    if (dstIP == getIpv4Address()) // 判断分组地址与本机地址是否相同, 若相同, 则直接交
付报文
        fwd LocalRcv(pBuffer, length); // 向上层协议交付 IP 分组
       return 0;
   if (ttl <= 0) // 若 TTL < 0, 则将该分组丢弃
        errorType = STUD FORWARD TEST TTLERROR;
        fwd_DiscardPkt(pBuffer, errorType);
       return 1;
   // 进行路由查找
   bool match = false; // 是否完成匹配
   unsigned int maxLen = 0; // 最长前缀匹配的长度
    int longestNum = 0; // 最长前缀匹配的序号
    // 判断是否存在匹配
    for (int i = 0; i < routing_table.size(); i++)</pre>
        if (routing_table[i].masklen > maxLen && routing_table[i].dstIP == (dstIP &
routing table[i].mask)) // 按照最长前缀原则匹配到下一跳,记录相关数据
```

```
match = true;
        longestNum = i;
        maxLen = routing_table[i].masklen;
    }
}
if (match) // 匹配成功,发送至下一跳
    int sum = 0;
    unsigned short int newCheckSum = 0;
    char *buffer = new char[length];
    memmove(buffer, pBuffer, length);
    buffer[8]一; // 让 TTL - 1
    for (int j = 1; j < 2 * headerLength + 1; <math>j++)
        if (j != 6)
            sum += (buffer[(j-1) * 2] << 8) + (buffer[(j-1) * 2 + 1]);
            sum %= 65535;
    // 重新计算 checksum
    newCheckSum = htons(~(unsigned short int)sum);
    memmove(buffer + 10, &newCheckSum, sizeof(unsigned short));
    // 向下一层协议发送,将数据传送至下一跳的路由
    fwd_SendtoLower(buffer, length, routing_table[longestNum].nexthop);
    return 0;
}
else // 若匹配失败,则进行错误处理
    errorType = STUD_FORWARD_TEST_NOROUTE;
    fwd DiscardPkt(pBuffer, errorType);
    return 1;
```