

计算机网络 课程实验报告

实验名称	IPv4 分组收发实验					
姓名	王艺丹		院系	计算机		
班级	1903601		学号	1190201303		
任课教师	李全龙		指导教师	李全龙		
实验地点	G207		实验时间	2021.11.13		
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)			
教师评语						

实验目的:

本次实验的主要目的。

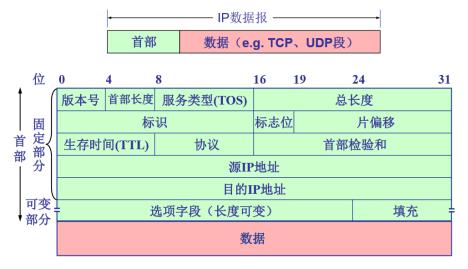
- 1. 设计实现主机协议栈中的 IPv4 协议
- 2. 了解网络层协议的基本原理,学习 IPv4 协议基本的分组接收和发送流程
- 3. 将实验模块的角色定位从通信两端的主机转移到 作为中间节点的路由器上,在 IPv4
- 4. 分组收发处理的基础上,实现分组的路由转发功能。
- 5. 设计模拟实现路由器中的 IPv4 协议,可以在原有 IPv4 分组收发实验的基础上,增加 IPv4 分组的转发功能。
- 6. 了解路由器是如何为分组选择路由,并逐跳地将分组发送到目的主机。

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。
- 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:

- 一. 安装实验客户机(不做赘述)
- 二. 看一下IPv4报文结构:



三. 主要函数编写

A. IPv4收发实验

1) 主要思想:

客户端接收到测试服务器发送来的 IPv4 分组后,调用接收接口函数stud_ip_recv()。需要在这个函数中实现 IPv4分组接收处理的功能。接收处理完成后,调用接口函数

ip_SendtoUp()将需要上层协议进一步处理的信息提交给上层协议;或者调用函数ip_DiscardPkt()丢弃有错误的分组并报告错误类型。所以我们需要完成接收函数stud_ip_recv()。此函数的主要功能就是检查结束的报文是否有错误,是否接收。具体需要检查的有错误的地方有:检查版本号,检查首部长度,检查目的地址,检查TTL,检查校验和,如果都没有错误,就调用ip_SendtoUp()函数交给系统进行后续处理,如果

a) 接收函数流程图:

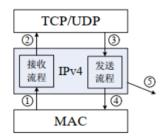
有任何一个地方出错,则舍弃。



b) 发送函数流程图:



2) 实验接口:



- 3) 字段的错误检测原理:
 - ◆ 版本号 (Version):

版本号位于 pBuffer 的第一个字节的高四位,在 IPv4 报文中,版本号为 4,因此 我们只需要提取版本号并判断是否为 4 即可

```
//IP版本号错
if (version != 4){
    ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_VERSION_ERROR);
    return 1;
}
```

◆ 生存时间 (Time to live)

在 pBuffer 的第 9 个字节中,如果 TTL 为负数或 0 则判定为非法,舍弃该分组

```
//TTL值错误
if (TTL <= 0){
    ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_TTL_ERROR);
    return 1;
}
```

◆ 头部长度(Header Length)

头部长度位于 pBuffer 第一个字节的低四位。头部长度乘 4 可以获得字节数,且 头部长度不小于 5

```
//头部长度错
if (headLength < 5){
    ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_HEADLEN_ERROR);
    return 1;
```

◆ 目的地址错误(Destination Address)

目的地址字段位于 pBuffer+16 开始的四个字节。使用给出的 getIpv4Address(),可以获得本机 ip 地址,如果 IPv4 报文中的目的地址与本机 ip 地址不匹配,或者不是广播地址(0xffff),则出错

```
//目的地址错
if (dstAddr != getIpu4Address() && dstAddr != @xffff){
    ip_DiscardPkt(pBuffer,STUD_IP_TEST_DESTINATION_ERROR);
    return 1;
}
```

◆ 头部校验和(Header checksum)

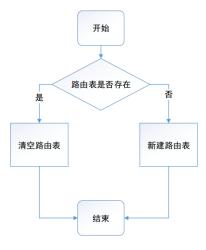
pBuffer 的第 11 和第 12 个字节共同构成头部校验和。

计算方法:将头部中除校验和外的字段求和,然后用 0xffff 减去该和值

```
//校验和错应该最后检验错误
unsigned short sum = 0;
unsigned short tempNum = 0;
for (int i = 0; i < headLength * 2; i++){
    tempNum = ((unsigned char)pBuffer[i*2]<<8) + (unsigned char)pBuffer[i*2 + 1];
    if (0xffff - sum < tempNum)
        sum = sum + tempNum + 1;
    else
        sum = sum + tempNum;
}
if (sum != 0xffff){
    ip_DiscardPkt(pBuffer, STUD_IP_TEST_CHECKSUM_ERROR);
    return 1;
}
```

B. IPv4转发实验

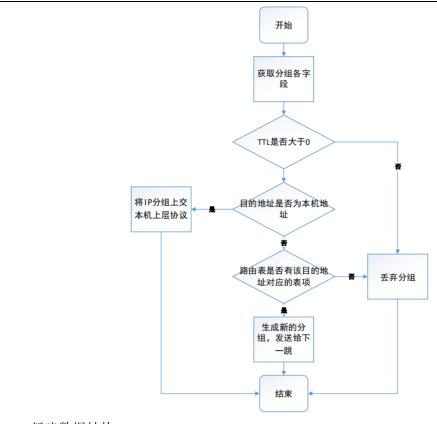
- 1) 主要思想:
- 2) 路由表初始化函数:



3) 路由增加函数



4) 路由转发函数



- 5) 新建数据结构
 - ◆ 路由表单项的数据结构

数据类型为 struct;

成员属性共有四个:目的 IP,掩码,掩码长度,下一跳

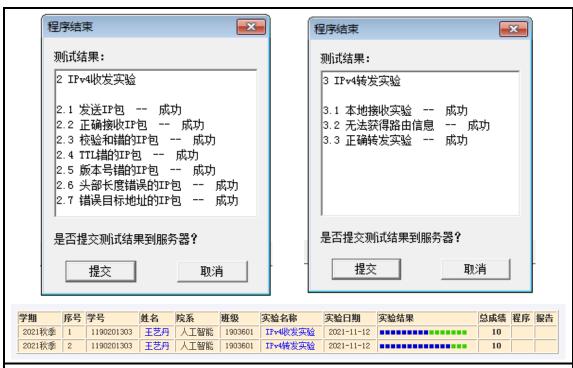
```
struct routeTableItem//路由表单项的数据结构
{
    unsigned int destIP;//目的IP地址
    unsigned int mask;//子网掩码,用于将IP地址进行按位与,从而在路由表里进行匹配
    unsigned int masklen;//前缀的长度,即子网掩码中为1部分的长度
    unsigned int nexthop;//下一跳地址
}:
```

路由表数据结构 由表表项构成的数组

vector<routeTableItem> m_table; //路由表

6) 存在大量分组的情况下如何提高转发效率

实验结果:



问题讨论:

请分析在存在大量分组的情况下如何提高转发效率

- ✔ 提高路由转发中路由表查询的速率,有以下方法
 - 线性查找:最简单的方法,时间效率比较低,时间复杂度为 O(N)。在路由表中插入新的表项时间复杂度为 O(1)
 - 二分查找:按照路由表表项中的一个成员属性对路由表进行排序,在查找时可以采用二分的查找方式,时间复杂度为 O(logN),但是缺点是,在加入新的路由表表项时,需要进行排序,采用堆的数据结构可以在 O(logN)的时间内完成
 - 哈希查找,将路由表存储为<DestIP,Item>的哈希结构,理想状态下可以在O(1)的时间内完成查找。但是缺点是,存储开销比较大。
- ✓ 从程序整体的角度出发,可以使用多线程的方法处理路由转发,提高 CPU 的利用率。
- ▶ IPv4的收发实验中,注意在发送数据包之前,需要将每一个字段的内容从主机字节序转 为网络字节序。这条原则反过来也适用,对于接收到的数据包,要想获取其中每一 字段的内容,需要从网络字节序转为主机字节序
- ➤ 在IP分组的转发中,注意要满足最长匹配原则。

心得体会:

- 在实际的应用中,效率是非常重要的,我们的实验在小数据量上进行,而当数据规模扩充时,如何更高效率的处理数据就变成了一个很重要的问题
- 本次实验让我了解了 IPv4 分组转发的具体流程,熟悉了路由器是如何为分组选择路由 (最终逐跳地将分组发送到目的主机),收获很多