## 南京大学本科生实验报告

课程名称: 计算机网络

任课教师:田臣/李文中

助教:洋溢

学院	计算机	专业 (方向)	计算机科学与技术
学号	221220142	姓名	欧阳瑞泽
Email	221220142@smail.nju.edu.	开始/完成日期	2024.3.22
	cn		

## Lab 3: Forwarding Packets

#### 1. 实验目的

实现 router 的主要功能,包括对 ARP 请求的回复,用 ARP 请求 MAC 地址,对转发表和 ARP 表的维护,对数据包的转发,对转发队列的处理等。

## 2. 实验内容

## **Step 1: IP Forwarding Table Lookup**

构建 IP 转发表有两种方法,一种是静态地从配置好的转发表中读取,另一种是动态地扫描端口。由于本实验中网络结构不会发生变化,所以只需在创建对象时建立转发表即可。扫描端口时,将下一跳 IP 设置为 None。使用时,通常需要用 IP 地址与 IP 转发表表项做前缀匹配,找到最大前缀匹配。使用手册中给出的 API 来操作。

### **Step 2: Cached ARP Table**

Router 工作的流程如下:

- 1. 更新各种表项,移除超时的 ARP 表项,对时间间隔大于1s、请求次数小于5 此的 ARP 请求重新发送,移除请求次数大于5 次的 ARP 请求以及同一目标 IP的待发送队列
- 2. 接收数据包,判断以太头的目标地址是否为广播地址或者端口地址,若不是则丢弃。
  - 3. 判断数据包类型,分为 ARP 包和非 ARP 包, ARP

包采用 Lab3 中的处理方式: 在判断 ARP 包是否合法时,首先要判断以太头的目的地址是否为传入端口,其次要判断查询 IP 是否为 router 的端口之一。要判断 ARP 包是否只仅有两个头,而不是有 ARP 头则合法。根据 RFC1812,仅当 ARP 包是 Reply 类型且源 MAC 地址为广播地址时不更新 ARP 转发表,其他情况都选择相信并更新 ARP 表,并且所有的情况都需要 Reply。与 Lab3 不同的是当 ARP 表更新时,需要发送得知目标地址的数据包队列,顺序与进入 router 时相同。

非 ARP 包需要路由器进行转发,工作流程如下:

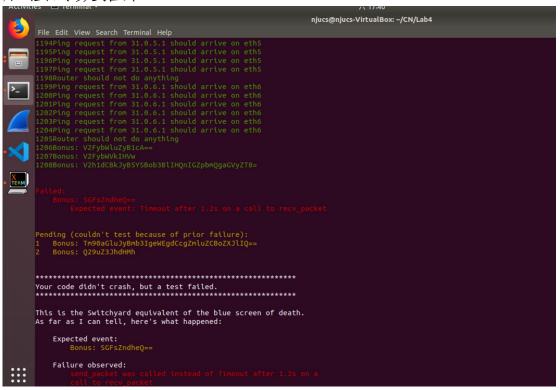
- 1. 若 IP 头的目标地址是 router 的端口,在本次 Lab 中丢弃此数据包,否则数据包的 TTL 减一。
- 2. 查找 IP 转发表中的最长前缀匹配,得知下一跳 IP 与端口,若下一条 IP 为 None,即说明此端口与目标地址在同一子网,下一跳地址即为数据包目标 IP 地址。
- 3. 查询 ARP 表, 若未知下一条地址的 MAC, 否则查看是否已发送目标 MAC 的 ARP 查询, 若已发送但仍未响应,则将数据包加入待发送队列, 若未发送,则发送第一个 ARP 询问, 并打上时间戳。
- 4. 已知下一条地址的 MAC, 需要修改数据包的以太头, 即源地址为发送的端口地址, 目标地址为下一跳 MAC。

# 3. 实验结果

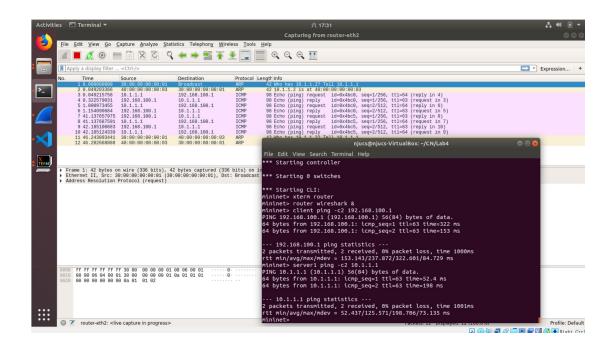
# 基本的数据集

-	NIUCSIW	njucs-vircualBox:
File		,
File	le Edit View Search Terminal Help	
	eth1	
15		
16		
	router-eth1 because of a slow response	
17		
	router-eth1	
18		
	router-eth1	
19		
	on router-eth0. No forwarding table entry should match.	
20		
2.4	arrive on router-eth0.	
21	Router should send an ARP request for 10.10.50.250 on router-eth1	
22		
22	then timeout	
23		
23	router-eth1	
24		
-	then timeout	
25		
	router-eth1	
26	Router should try to receive a packet (ARP response), but	
	then timeout	
27	Router should send an ARP request for 10.10.50.250 on	
	router-eth1	
28	Router should try to receive a packet (ARP response), but	
	then timeout	
29	Router should send an ARP request for 10.10.50.250 on	
	router-eth1	
30		
	then timeout	
31		
	then timeout	
ALL	l tests passed!	

#### 加强的数据集



在 mininet 中部署,用 wireshark 监测 router 的 eth2 接口,先让 client ping server1 两次,可以看见 client 先询问了网关的 MAC 地址,得到地址后发送两次 ICMP 数据包。可见 IP 头的源地址是 10.1.1.1,目标地址是 192.168.100.1,以太头的源地址是 30:00:00:00:00:01,目标地址是 40:00:00:00:00:03。再让 server1 ping client 两次,由于 router 在第一次 ping 时已知了 client 的 Mac,缓存了 ARP 表,所以直接发送 ICMP 包到 client。可见 IP 头的源地址是 192.168.100.1,目标地址是 10.1.1.1,以太头的源 地 址 是 40:00:00:00:00:03,目 标 地 址 是 30:00:00:00:00:00:01。



## 4. 核心代码

用字典维护待发送的队列, key 为目标 Ip 地址,对应的为数据包队列,每次主循环 loop 接收数据包之前更新表项。

### 5. 总结与感想

Router 规则比较复杂,在Lab3ARP 表的基础上增加了很多,加强数据中要判断的情况很多,比如 ARP 包的合法性,替换以太头时的处理。没有做 bonus 的部分。