

LAB4实验报告

专业	学号	姓名	开始/结束日期	Email
计算机科学与技术系	191220156	张桓	5.1~5.3	2659428453@qq.com

LAB4实验报告

实验名称

实验目的

实验内容

Task 2: IP Forwarding Table Lookup

建立转发表

实现逻辑

核心代码

实验结果

匹配目的IP地址

实现逻辑

核心代码

Task 3: Forwarding the Packet and ARP

实现等待回应表及其更新

实现逻辑

核心代码

对IP数据包的转发

实现逻辑

核心代码

对ARP回应包的处理

实现逻辑

核心代码

实验结果

在mininet上部署测试

测试方法

分析完整过程

总结感想

实验名称

Forwarding Packets

实验目的

本实验作为实验 IPv4 路由器的第二个阶段，在 Lab3 的基础上改进路由器，实现数据包的转发功能，主要实现下面两个方面：

- 接收和转发到达链路并发送其他主机的数据包。转发过程的一部分是在转发表中执行“最长前缀匹配”查找。我们将仅在路由器中使用“静态”路由，而不是实现像 RIP 或 OSPF 这样的动态路由协议。
- 对不知道 MAC 地址的目的 IP 地址发出 ARP 请求。路由器通常需要向其他主机发送数据包，并需 MAC 地址来完成这一工作。

实验内容

Task 2: IP Forwarding Table Lookup

建立转发表

路由器的一项基本功能就是建立转发表，当接收到数据包后将包的目的 IP 地址与转发表匹配，然后将数据包从正确的接口转发出去。通过 lab_Manual 我们知道，转发表的表项为：<网络地址，子网掩码，下一跳 IP 地址，出端口>，如下：

network address	subnet address	next hop address	interface
192.168.1.0	255.255.255.0	0.0.0.0	router-eth0
172.16.1.0	255.255.255.0	0.0.0.0	router-eth1

实现逻辑

- 表项的来源有两个：路由器的自身端口和 forwarding_table.txt 文件
 - 显然可以简单按照来源分成两次 for 循环，一次遍历路由器所有端口，可通过 net.interfaces() 以及 interfaces 类函数来获取需要的端口信息，比如端口的 IP 地址，端口的子网掩码来建立表项。如果下一跳就是目标 IP 时，即上图的 0.0.0.0，我用 None 表示。
 - 另一次 for 循环则通过读取 forwarding_table.txt 文件，使用 split() 方法将字符串按照空格和回车分隔开，建立表项附加到转发表中即可。
- 转发表最重要的功能是 IP 和子网表项的匹配，按照 manual 的提示，可以通过 IPv4Network 类提供的 in 方法来简单判断。因此我在建立转发表时直接就先将原始的 IP 地址(IPv4Address 类型)配合子网掩码转换成了子网地址(IPv4Network 类型)，这样就方便了以后的判断。
- 如何实现最长前缀匹配？如果一个目的 IP 地址可以和转发表中多个表项匹配时，选择匹配前缀最长的那一项。因此我们只需要简单排序，将前缀长的表项放在前面，这样在从前往后遍历转发表时，最先匹配到的表项总是前缀最长的，这样就实现了。

使用 sort() 方法，参数 key = lambda x:x[1] 表示按照第1项即子网掩码来排序，参数 reverse = True 表示逆序排序。显然子网掩码更大的表示前缀更长，被排在了更前面。

核心代码

```
1 self.fw_table = [] #construct the forward table
2     for intf in self.net.interfaces(): #from the ports in router
3         netaddr = IPv4Network(str(IPv4Address(int(intf.ipaddr) &
4             int(intf.netmask))) + '/' + str(intf.netmask)) # get the netaddr
5         self.fw_table.append([netaddr, intf.netmask, None, intf.name])
6     for line in open("forwarding_table.txt"): #from the txt file
7         item = line.split()
8         item[0] = IPv4Network(item[0] + '/' + item[1])
9         item[1] = IPv4Address(item[1])
10        item[2] = IPv4Address(item[2])
11        self.fw_table.append(item)
12    self.fw_table.sort(key = lambda x:x[1], reverse = True) # the longest prefix
    in head
```

实验结果

为了查看建立的转发表是否正确，在初始化转发表之后将其打印，输出如下：

```
[IPv4Network('172.16.42.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth2']
[IPv4Network('192.168.1.0/24'), IPv4Address('255.255.255.0'), None, 'router-eth0']
[IPv4Network('172.16.128.0/18'), IPv4Address('255.255.192.0'), IPv4Address('10.10.0.254'), 'router-eth1']
[IPv4Network('172.16.64.0/18'), IPv4Address('255.255.192.0'), IPv4Address('10.10.1.254'), 'router-eth1']
[IPv4Network('10.10.0.0/16'), IPv4Address('255.255.0.0'), None, 'router-eth1']
[IPv4Network('172.16.0.0/16'), IPv4Address('255.255.0.0'), IPv4Address('192.168.1.2'), 'router-eth0']
[IPv4Network('10.100.0.0/16'), IPv4Address('255.255.0.0'), IPv4Address('172.16.42.2'), 'router-eth2']
```

可以看到子网地址成功变成 `IPv4Network` 类型，更重要的是表项的前缀长度成功按照从大到小排序，符合预期。

匹配目的IP地址

实现逻辑

本实验对于接收到的 IP 数据包，查看其目的 IP 地址，不能为路由器某个端口地址，因此必须满足 `ipv4.dst not in self.myIPs`。

其中 `self.myIPs = [intf.ipaddr for intf in self.net.interfaces()]`，表示路由器所有端口 IP 地址的列表。

并且必须在转发表中可以找到表项使目的 IP 属于对应的子网，否则直接丢弃。

判断目的 IP 地址是否属于某个表项对应的子网时，利用 `IPv4Network` 类的属性直接查看，即 `ipv4.dst in item[0]`。其中 `item[0]` 是预先处理好的 `IPv4Network` 类型，详见上文。

核心代码

```
1 elif(packet.has_header(IPv4)): #a IP packet
2     ipv4 = packet.get_header(IPv4)
3     ipv4.ttl -= 1
4     if ipv4.dst not in self.myIPs: # the dest is not in router
5         for item in self.fw_table:
6             if ipv4.dst in item[0]: # the dst addr is in item's netaddr
7                 ...
8                 break #NOTE!!!
```

- 上述代码第7行的省略号是转发的具体工作，将在下面的 Task3 中展开
- 代码第8行 break 是实现**最长前缀匹配**的关键，因为从前向后遍历转发表，最先匹配到的一定是前缀最长的，匹配到之后应该立即跳出循环，否则有可能继续匹配到后续前缀较短的表项产生错误。

Task 3: Forwarding the Packet and ARP

实现等待回应表及其更新

路由器为了得知下一跳 IP 的 MAC 地址时需要发出 ARP 请求包，我们需要实现如果一个请求超过 1s 没有被回应则再次发送请求，**最多5次**后还没有回应的话则**丢弃**想要发到此地的所有包。

实现逻辑

- 这里用**字典**来实现等待回应表 wait_Queue，字典的表项为 <nextHop : [time, send_counts, out_intf, arp_request, packet_Queue]>，每次对一个**新的** nextHop 发出 ARP 请求，就需要在 wait_Queue 中建立对应的**新的表项**。
 - nextHop 是需要请求 MAC 的目的 IP 地址，是从接收到的 IP 包头中得到的。
 - time 为发送请求的最新时间，通过 time.time() 获取，send_counts 为对某个 nextHop 发送请求的次数，**第一次发送**对某个 nextHop 的请求时 send_counts 设置为1。
 - out_intf 和 arp_request 是 ARP 请求包发出的端口以及 ARP 请求包本身，之所以放到表项中是为了方便检测到表项**超时后再次发出请求**。
 - packet_Queue 为数据包**队列**。当多个数据包发往同一个 nextHop 时，需要维护一个队列来保持这些**数据包的次序关系**。当该 nextHop 被回应后，按照 **FIFO 的次序**依次将这些包发出。
- 实现超时重发
 - 遍历等待回应表中的表项，用当前时间 time.time() 减去 nextHop 的表项的 time，大于1则重发
 - 每次重新发送某个 ARP 请求后，对应 nextHop 的表项中的 send_counts 加1，若已经为5则 pop 掉该 nextHop 表项

核心代码

```

1 self.wait_Queue = {}
2 #the item is <nextHop : [time, send_counts, out_inft, arp_request, [packet]] >
3 ...
4 for nextHop in list(self.wait_Queue):
5     if(time.time() - self.wait_Queue[nextHop][0] > 1):
6         print(f"repeat a arp_request for nextHop's IP:{nextHop} because of
          timeout")
7         send_counts = self.wait_Queue[nextHop][1]
8         if(send_counts <= 4): #repeat again
9             self.net.send_packet(self.wait_Queue[nextHop][2],
              self.wait_Queue[nextHop][3])
10            self.wait_Queue[nextHop][0] = time.time()
11            self.wait_Queue[nextHop][1] = send_counts + 1
12        else: #send_counts more 5
13            self.wait_Queue.pop(nextHop)

```

- 上述代码实现了等待回应表的更新，为了实现**实时更新**，这部分代码放在 `def start(self)` 的 `while(true)` 中，具体位置如下，放到了 `try` 之前，因为如果放在 `try` 之后只能在**收到包之后才能更新**，很可能等待太长时间导致没有及时处理过时表项。因此**放到 `try` 之前**保证实时更新，即下面代码省略号的位置。

```

1 def start(self):
2     while True:
3         #TODO: update the wait_Queue
4         ...
5         try:
6             recv = self.net.recv_packet(timeout=1.0)
7         except NoPackets:
8             continue
9         except Shutdown:
10            break
11        self.handle_packet(recv)

```

对IP数据包的转发

Task 2 中在转发表中匹配数据包的目的 IP 地址之后，下一步就是将包**转发**出去。路由器收到一个 IP 包之后，**查询转发表**通过链路层将其转发到**下一跳**，这需要知道**下一跳**的 MAC 地址才行，这里使用到 Lab3 实现的 ARP 表。

实现逻辑

- 当目的 IP 地址为**路由器的端口地址**或者目的地址**不在转发表中**则丢弃。
- 查询转发表可以知道将数据包发到目的地址的**下一跳 IP 地址**以及**对应的出端口eth**。查询 ARP 表可以找到下一跳 IP 地址对应的 MAC 地址时，就可以依此构造好 Ethernet Head 直接将数据包从出端口 eth 发出即可。
- 但是当 ARP 表中**没有找到下一跳 IP**这一项时：

- 如果在等待回应表 `wait_Queue` 中没有等待此 IP 对应 MAC 的表项：
 - 路由器需要在 `wait_Queue` 中添加新的表项，具体操作见上文
 - 还需要构造 `ARP_request` 请求包，源 MAC 和源 IP 即 `eth` 的 MAC 和 IP，目的 IP 为下一跳 IP，从 `eth` 端口发出该请求包即可。
- 如果表中已经有请求该 IP 对应 MAC 的表项，只需要将该数据包附加到对应的数据包队列末尾即可。
- 维护数据包队列
 - 这里实际上是用列表来实现队列的，通过 `append` 方法，当某个数据包的 `nextHop` 请求已经在等待回应表中，只需将其 `append` 到队尾即可。

核心代码

```

1 elif(packet.has_header(IPv4)): #a IP packet
2     packet.get_header(IPv4).ttl -= 1
3     ipv4 = packet.get_header(IPv4)
4     if ipv4.dst not in self.myIPs: # the dest is not in router
5         for item in self.fw_table:
6             if ipv4.dst in item[0]: # the dst addr is belong item's netaddr
7                 print(f"the nextHop's IP:{nextHop} has been in arp_table")
8                 nextHop = item[2] if item[2] != None else ipv4.dst
9                 out_intf = self.net.interface_by_name(item[3])
10                if nextHop in self.arp_table.keys():
11                    eth_head = packet.get_header(Ethernet) # modify the ethernet
12                    eth_head.src = out_intf.ethaddr
13                    eth_head.dst = self.arp_table[nextHop] # use the arp_table
14                    next_packet = eth_head + ipv4 + packet.get_header(ICMP)
15                    self.net.send_packet(out_intf, next_packet)
16                else: #nextHop is not in arp_table, make ARP request for
17                    if nextHop not in self.wait_Queue:
18                        print(f"the nextHop's IP:{nextHop} is not in waitQueue")
19                        arp_request = create_ip_arp_request(out_intf.ethaddr,
20                                                            out_intf.ipaddr, nextHop)
21                        self.net.send_packet(out_intf, arp_request)
22                        self.wait_Queue[nextHop] = [time.time(), 1, out_intf,
23                                                    arp_request, [packet]]
24                        print(f"add a nextHop's IP: {nextHop} in waitQueue")
25                    else: #nextHop is in wait queue, add the packet in the pkt
26                        queue
27                        print(f"the nextHop's IP:{nextHop} has been in
28                            waitQueue")
29                        self.wait_Queue[nextHop][4].append(packet)

```

- 有个细节在于转发该包时 IP 头的 `ttl` 应该减1，我放在了查找转发表之前(第3行)。
- 第8行中设置 `nextHop` 时，如果转发表中为 `None` 则表示下一跳为路由器端口对应的子网，这时将 `nextHop` 赋值成 `ipv4.dst` 表示下一跳将直接到达目的地，其余情况需要按照转发表设置。

对ARP回应包的处理

实现逻辑

通过上面的分析可以知道，路由器收到一个 IP 数据包后，路由器发出对其 nextHop 的 IP 对应 MAC 的 ARP 请求包。由于可能有多个 IP 数据包发向同一个 nextHop，我们维护了一个数据包队列。需要注意的是收到 ARP 回应包后这些包必须按照到达路由器的顺序依次转发，并且更新 ARP 表。

- 如上文，通过列表实现数据包队列，添加时用 `append()` 方法，在依次转发时通过 `for` 循环从头开始遍历依次转发，也就实现了所谓的 FIFO。
- 构建新的转发包需要将之前以太网头未知的目的 MAC 填好，即 `eth_head.dst = next_mac`，同时将以太网头的源地址填成出端口的地址。
- nextHop 对应数据包队列全都依次发完后，将 nextHop 从等待回应表删除即可。

核心代码

```
1 elif arp.operation == ArpOperation.Reply:
2     next_ip = arp.senderprotoaddr
3     next_mac = arp.senderhwaddr
4     self.arp_table[next_ip] = next_mac
5     if next_ip in self.wait_Queue.keys(): #if this ip is waited
6         for wait_pkt in self.wait_Queue[next_ip][4]: # release the packets which wait
           ip's(nextHop) MAC
7             eth_head = wait_pkt.get_header(Ethernet)
8             eth_head.src = self.wait_Queue[next_ip][2].ethaddr
9             eth_head.dst = next_mac
10            next_packet = eth_head + wait_pkt.get_header(IPv4) +
              wait_pkt.get_header(ICMP)
11            self.net.send_packet(self.wait_Queue[next_ip][2], next_packet)
12            self.wait_Queue.pop(next_ip) #delete this ip
```

实验结果

在虚拟环境下通过 `testcase/myrouter2_testscenario.srpy` 所有测试用例，结果如下：

```

19 An IP packet from 192.168.1.239 for 10.200.1.1 should arrive
   on router-eth0. No forwarding table entry should match.
20 An IP packet from 192.168.1.239 for 10.10.50.250 should
   arrive on router-eth0.
21 Router should send an ARP request for 10.10.50.250 on
   router-eth1
22 Router should try to receive a packet (ARP response), but
   then timeout
23 Router should send an ARP request for 10.10.50.250 on
   router-eth1
24 Router should try to receive a packet (ARP response), but
   then timeout
25 Router should send an ARP request for 10.10.50.250 on
   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 Router should try to receive a packet (ARP response), but
   then timeout
31 Router should try to receive a packet (ARP response), but
   then timeout

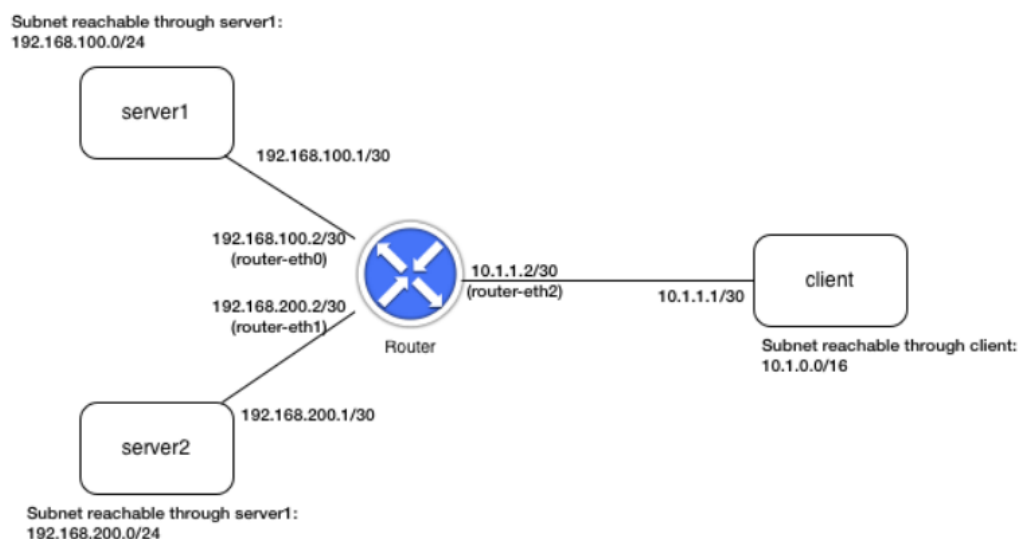
All tests passed!

```

在mininet上部署测试

测试方法

mininet 上部署的网络拓扑如下：我选择用 server1 来 ping client



在 router 上的 xterm 上运行 myrouter2.py , 然后 router wireshark & 监控 router-eth0 和 riuter-eth2 两个端口, 构造流量 server1 ping -c2 10.1.1.1 , 得到如下信息:

为了方便观察，我在 myrouter2.py 中添加了一些输出语句，用于打印路由器状态和动作信息，如下图：

```
16:29:30 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 10:00:00:00:00:01->ff:ff:f
f:ff:ff:ff ARP | Arp 10:00:00:00:00:01:192.168.100.1 00:00:00:00:00:00:192.168.1
00.2 on router-eth0
===== ARP_TABLE =====
|           IP           |           MAC           |
+-----+-----+-----+
| 192.168.100.1         | 10:00:00:00:00:01       |
+-----+-----+-----+

16:29:30 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 10:00:00:00:00:01->40:00:0
0:00:00:01 IP | IPv4 192.168.100.1->10.1.1.1 ICMP | ICMP EchoRequest 7177 1 (56
data bytes) on router-eth0
the nextHop's IP:10.1.1.1 is not in waitQueue
add a nextHop's IP: 10.1.1.1 in waitQueue
16:29:30 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:0
0:00:00:03 ARP | Arp 30:00:00:00:00:01:10.1.1.1 40:00:00:00:00:03:10.1.1.2 on ro
uter-eth2
receive a arp_reply for the nextHop's IP:10.1.1.1
the waitQueue's keys: dict_keys([IPv4Address('10.1.1.1')])
arp_reply reply the waited nextHop's IP:10.1.1.1
16:29:30 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:0
0:00:00:03 IP | IPv4 10.1.1.1->192.168.100.1 ICMP | ICMP EchoReply 7177 1 (56 da
ta bytes) on router-eth2
the nextHop's IP:192.168.100.1 has been in arp_table
16:29:31 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 10:00:00:00:00:01->40:00:0
0:00:00:01 IP | IPv4 192.168.100.1->10.1.1.1 ICMP | ICMP EchoRequest 7177 2 (56
data bytes) on router-eth0
the nextHop's IP:10.1.1.1 has been in arp_table
16:29:31 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:0
0:00:00:03 IP | IPv4 10.1.1.1->192.168.100.1 ICMP | ICMP EchoReply 7177 2 (56 da
ta bytes) on router-eth2
the nextHop's IP:192.168.100.1 has been in arp_table
16:29:35 2021/05/03      INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:0
0:00:00:03 ARP | Arp 30:00:00:00:00:01:10.1.1.1 00:00:00:00:00:00:10.1.1.2 on ro
uter-eth2
===== ARP_TABLE =====
|           IP           |           MAC           |
+-----+-----+-----+
| 192.168.100.1         | 10:00:00:00:00:01       |
+-----+-----+-----+
| 10.1.1.1              | 30:00:00:00:00:01       |
+-----+-----+-----+
```

分析完整过程

- 首先路由器收到来自 server1 的 ARP request 包，询问 router-eth0 的 MAC 地址，这时候 router 的 ARP 表被更新，即：

```
===== ARP_TABLE =====
|           IP           |           MAC           |
+-----+-----+-----+
| 192.168.100.1         | 10:00:00:00:00:01       |
+-----+-----+-----+
```

之后 router 应该通过 router-eth0 发出 ARP 回应包，通过 wireshark 可以看到捕获到了这两个 ARP 包：

正在捕获 router-eth0						
文件(F) 编辑(E) 视图(V) 跳转(G) 捕获(C) 分析(A) 统计(S) 电话(Y) 无线(W) 工具(T) 帮助(H)						
应用显示过滤器... <Ctrl-/> 表达式... +						
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000000	Private 00:00:01	Broadcast	ARP	42	Who has 192.168.100.2? Tell 192.168.100.1
2	0.091617492	40:00:00:00:00:01	Private 00:00:01	ARP	42	192.168.100.2 is at 40:00:00:00:00:01
3	0.091625621	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=1/256, ttl=64 (reply in 4)
4	0.413539532	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=1/256, ttl=63 (request in 3)
5	1.001648156	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=2/512, ttl=64 (reply in 6)
6	1.139117365	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=2/512, ttl=63 (request in 5)

- 然后 server1 向网关 router 的 router-eth0 端口发出目的地址为 10.1.1.1 的 echo request 包，对应上图第3项。之后 router 在转发表中查询到最长前缀匹配表项，填好 nextHop 为 10.1.1.1，转发表匹配如下图：

```
[IPv4Network('192.168.100.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth0']
[IPv4Network('10.1.1.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth2']
[IPv4Network('192.168.200.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth1']
[IPv4Network('192.168.100.0/24'), IPv4Address('255.255.255.0'), IPv4Address('192.168.100.1'), 'router-eth0']
[IPv4Network('192.168.200.0/24'), IPv4Address('255.255.255.0'), IPv4Address('192.168.200.1'), 'router-eth1']
[IPv4Network('10.1.0.0/16'), IPv4Address('255.255.0.0'), IPv4Address('10.1.1.1'), 'router-eth2']
```

由于 router 在当前 ARP 表中找不到 10.1.1.1 的表项，因此需要从 router-eth2 端口发出 ARP request 包，当前的 wait_Queue 中也没有该表项，因此还需要将 10.1.1.1 放入等待队列中，之后在此端口收到了 client 的 ARP reply，如下图：

正在捕获 router-eth2

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000000	40:00:00:00:00:03	Broadcast	ARP	42	Who has 10.1.1.1? Tell 10.1.1.2
2	0.000017084	30:00:00:00:00:01	40:00:00:00:00:03	ARP	42	10.1.1.1 is at 30:00:00:00:00:01
3	0.113009950	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=1/256, ttl=63 (reply in 4)
4	0.113030804	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=1/256, ttl=64 (request in 3)
5	0.842993083	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=2/512, ttl=63 (reply in 6)
6	0.843017391	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=2/512, ttl=64 (request in 5)
7	5.159063069	30:00:00:00:00:01	40:00:00:00:00:03	ARP	42	Who has 10.1.1.2? Tell 10.1.1.1
8	5.263128571	40:00:00:00:00:03	30:00:00:00:00:01	ARP	42	10.1.1.2 is at 40:00:00:00:00:03

对应的 router 输出信息如下：记录了 router 发出询问 10.1.1.1 的 ARP 请求包到收到 ARP 回应全过程，涉及到了等待队列的维护，见下图的彩色输出：

```
16:29:30 2021/05/03 INFO received packet Ethernet 10:00:00:00:00:01->40:00:00:00:00:01 IP | IPv4 192.168.100.1->10.1.1.1 ICMP | ICMP EchoRequest 7177 1 (56 data bytes) on router-eth0
the nextHop's IP:10.1.1.1 is not in waitQueue
add a nextHop's IP: 10.1.1.1 in waitQueue
16:29:30 2021/05/03 INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:00:00:00:01 ARP | Arp 30:00:00:00:00:01:10.1.1.1 40:00:00:00:00:03:10.1.1.2 on router-eth2
receive a arp_reply for the nextHop's IP:10.1.1.1
the waitQueue's keys: dict_keys([IPv4Address('10.1.1.1')])
arp_reply reply the waited nextHop's IP:10.1.1.1
```

- router 收到对 10.1.1.1 的回应后，知道了其 MAC 地址，然后将 echo request 转发到 10.1.1.1，这时 echo request 的以太网头中的源地址和目的地址会发生改变，原来是 server1 → router-eth0，现在是 router-eth2 → client，二者对比如下图：

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000000	Private_00:00:01	Broadcast	ARP	42	Who has 192.168.100.2? Tell 192.168.100.1
2	0.091617402	40:00:00:00:00:01	Private_00:00:01	ARP	42	192.168.100.2 is at 40:00:00:00:00:01
3	0.091625621	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=1/256, ttl=64 (reply in 4)
4	0.413539532	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=1/256, ttl=63 (request in 3)
5	1.001648156	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=2/512, ttl=64 (reply in 6)
6	1.139117365	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=2/512, ttl=63 (request in 5)

Frame 3: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface 0	
Ethernet II, Src: Private_00:00:01 (10:00:00:00:00:01), Dst: 40:00:00:00:00:01 (40:00:00:00:00:01)	
Destination: 40:00:00:00:00:01 (40:00:00:00:00:01)	
Source: Private_00:00:01 (10:00:00:00:00:01)	从server1 → router-eth0
Type: IPv4 (0x0008)	
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.1, Dst: 10.1.1.1	
Internet Control Message Protocol	

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000000	40:00:00:00:00:03	Broadcast	ARP	42	Who has 10.1.1.1? Tell 10.1.1.2
2	0.000017084	30:00:00:00:00:01	40:00:00:00:00:03	ARP	42	10.1.1.1 is at 30:00:00:00:00:01
3	0.113009950	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=1/256, ttl=63 (reply in 4)
4	0.113030804	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=1/256, ttl=64 (request in 3)
5	0.842993083	192.168.100.1	10.1.1.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0x19a3, seq=2/512, ttl=63 (reply in 6)
6	0.843017391	10.1.1.1	192.168.100.1	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0x19a3, seq=2/512, ttl=64 (request in 5)
7	5.159063069	30:00:00:00:00:01	40:00:00:00:00:03	ARP	42	Who has 10.1.1.2? Tell 10.1.1.1
8	5.263128571	40:00:00:00:00:03	30:00:00:00:00:01	ARP	42	10.1.1.2 is at 40:00:00:00:00:03

Frame 3: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface 0
 Ethernet II, Src: 40:00:00:00:00:03 (40:00:00:00:00:03), Dst: 30:00:00:00:00:01 (30:00:00:00:00:01)
 Destination: 30:00:00:00:00:01 (30:00:00:00:00:01) **从router-eth2 → client**
 Source: 40:00:00:00:00:03 (40:00:00:00:00:03)
 Type: IPv4 (0x0800)
 Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.1, Dst: 10.1.1.1
 Internet Control Message Protocol

并且在收到对 10.1.1.1 的回应后，ARP 表也会更新成下图的样子：

ARP_TABLE	
IP	MAC
192.168.100.1	10:00:00:00:00:01
10.1.1.1	30:00:00:00:00:01

- router 从 router-eth2 端口转发出 echo request 后同样会在该端口收到 echo reply (源为 10.1.1.1 目的为 192.168.100.1)。router 需要将其转发给 client，查询转发表匹配项如下，填好 nextHop 为 192.168.100.1。

```
[IPv4Network('192.168.100.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth0']
[IPv4Network('10.1.1.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth2']
[IPv4Network('192.168.200.0/30'), IPv4Address('255.255.255.252'), None, 'router-eth1']
[IPv4Network('192.168.100.0/24'), IPv4Address('255.255.255.0'), IPv4Address('192.168.100.1'), 'router-eth0']
[IPv4Network('192.168.200.0/24'), IPv4Address('255.255.255.0'), IPv4Address('192.168.200.1'), 'router-eth1']
```

这时的 nextHop 已经在 ARP 表中了，无需再次询问，直接转发即可，输出信息如下：

```
15:31:25 2021/05/03 INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:00:00:00:03 IP | IPv4 10.1.1.1->192.168.100.1 ICMP | ICMP EchoReply 6563 1 (56 data bytes) on router-eth2
the nextHop's IP:192.168.100.1 has been in arp_table
15:31:26 2021/05/03 INFO received packet Ethernet 10:00:00:00:00:01->40:00:00:00:00:03 IP | IPv4 192.168.100.1->10.1.1.1 ICMP | ICMP EchoRequest 6563 2 (56 data bytes) on router-eth0
the nextHop's IP:10.1.1.1 has been in arp_table
15:31:26 2021/05/03 INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:00:00:00:03 IP | IPv4 10.1.1.1->192.168.100.1 ICMP | ICMP EchoReply 6563 2 (56 data bytes) on router-eth2
the nextHop's IP:192.168.100.1 has been in arp_table
15:31:30 2021/05/03 INFO received packet Ethernet 30:00:00:00:00:01->40:00:00:00:00:03 ARP | Arp 30:00:00:00:00:01:10.1.1.1 00:00:00:00:00:10.1.1.2 on router-eth2
```

上图记录了 router 第一次收到 client 的 echo reply 后，直接查询 ARP 表转发给 192.168.100.1。

- 由于我的命令是 ping -c2 要发两次。第二次时 router 还是在 router-eth0 收到 echo request，而这时的 ARP 表记录了 10.1.1.1 和 192.168.100.1 的信息，因此直接查 ARP 表转发，之后在 router-eth2 收到 echo reply，同样直接查 ARP 表转发，上图中有详细记录。

通过上面的分析，结合 wireshark 抓包文件和输出信息，可以看到 router 的行为完全符合预期，测试正确。

上面分析过程中的抓包文件已经放在 /report 文件中，命名为 lab_4_eth0 和 lab_4_eth2

总结感想

本次实验相比上次内容更多更难，编写过程中出错的地方比较多，在编写时多输出一些状态信息，比如表项内容等等，方便我找出了很多 bug。比如这次我使用 `IPv4Network` 的 `in` 方法来判断某个 IP 是否属于某个子网，但是编写时出现了匹配不上的情况，原来是因为在读取 `txt` 文件配置转发表时，我的 `nextHop` 是字符串类型的，导致有些表项匹配不上，而那些按照路由器端口配置的表项却可以正常匹配。这个 bug 是通过完整打印转发表的信息后才发现的(包括每一项的类型)。这之后的所有路由器的每个关键动作我都设置了输出，之后的 debug 还是非常顺利的，也为在 `mininet` 上验证提供了参考。

再有就是帮助我理清了路由器的完整转发逻辑，对三种包：ARP 请求包、ARP 相应包、IP 包的处理转发，等待回应队列的构建等加深了印象。

还有对于 python 的使用参考一些文章:

[IPv4/IPv6 manipulation library](#)

[How to sort a list of objects based on an attribute of the objects?](#)

[Python四种逐行读取文件内容的方法](#)

最后感谢助教的耐心批改 🍻🍻🍻