实验十三实验报告

实验内容 顶层架构设计 内部实现细节 IP层更改 TCP层功能 NAT功能

需要进一步改进的部分

实验测试

环境配置 实验测试过程

思考题 总结

实验十三实验报告

● 杨宇恒 2017K8009929034

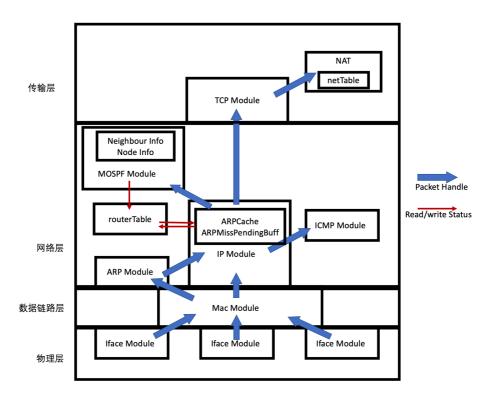
摘要:本实验为了实现NAT,在实验十二中自己搭建的框架中,进一步增加TCPModule模块和NAT模块。特别的,为了实现简洁(虽然不高效),我们将NAT放到TCPModule的上层以复用其中报头解析和校验和逻辑。最终在测试网络中,我们观察到了1)公网主机可以通过NAT的IP地址访问私网中不同主机。2)私网主机成功接收到了以NAT的IP地址为目的IP的数据报。3)前两条保证了,相同的私网IP地址可以出现不同的私网中。

1 实验内容

实现NAT。它根据配置好的地址转换规则,在TCP请求建立时,实时对私网对公网、公网对私网的TCP请求进行地址转换。具体来说,通过TP/TCP报头解析,获取数据报原始的IP/TCP地址,之后查找转换缓冲,如果命中,则进行转换;否则,需要先根据地址转换规则,创建新的转换缓冲,进行转换。同时,转换缓冲会清除过久没有使用的条目。

2 顶层架构设计

本实验基于实验十二中独立搭建的框架进一步增加 TCPPacketModule 和 nat ,构成如下图的整体结构: (Surprise? 我们将NAT放到了传输层中,这是考虑到在数据报处理流程上,NAT模块需要TCP报头解析的服务)



其中,新增接口函数有:

- TCPPacketModule_c::handlePacket: 当IP层的数据报需要TCP报头解析并进行后续处理的时候,会调用此函数,将数据报的处理移交给TCP模块。
- IPPacketModule_c::sendPacket: 当TCP层准备好一个数据报后,会调用此函数,获得IP层为 其发包的服务。
- nat c::translate: 当TCP模块调用这个函数进行IP/TCP地址转换,并转发。

此外,我们在结构图中单独设置NAT方框是有一定的不一致性的。因为所有其他单独的方框(如ICMP Module),都是有其特定的报头的,然而我们并没有NAT报头。但将NAT单独画一个方框可以更好地体现清晰的模块划分。

3内部实现细节

3.1 IP层更改

● handlePacket: 在收包时,禁用原来的所有处理,解析报头后,直接向上提供给TCP层处理。如果TCP转换失败,向上提供给ICMP进行主机不可达报告。

3.2 TCP层功能

- handlePacket:解析报头后,直接提供给NAT模块处理。
- sendPacket:除了常规的调用IP发包以外,校验和需要特别的虚拟报头。

3.3 NAT功能

- nat c (构造函数): 从配置文件读入地址转换规则。
- translate: 进行地址转换。数据结构是 map<pair<IPAddr_t, TCPPort_t>, list<natMap_t>> netTable, 组织形式如下面左图。处理算法逻辑如下面右图。

使用Hash查找映射关系

■ Hash表存储映射关系 key??? -> nat mapping



Observation: (rmt_ip, rmt_port) 是地址翻译中的不变量

Problem: 可能有多个主机同时请求该服务,这些连接有相同的rmt_ip+rmt_port

Solution: 可以先用(rmt_ip, rmt_port) 定位到一组映射结构(链表),再根据数据包方向,决定用(rmt_ip, rmt_port) + (int_ip, int_port) 还是(rmt_ip, rmt_port) + (ext_ip, ext_port) 来确定唯一的映射结构

NAT地址翻译

- Existing
 - 查找映射关系,进行(internal_ip, internal_port) <-> (external_ip, external_port)之间的转换
- SNAT
 - saddr = external_iface->ip; sport = assign_external_port();
 - 不能使用端口0建立连接
 - □ 建立连接映射关系
 - (internal ip, internal port) <-> (external ip, external port)
- DNAT
 - ☐ daddr = rule->daddr; dport = rule->dport;
 - □ 建立连接映射关系
 - (internal_ip, internal_port) <-> (external_ip, external_port)
- tableTimeoutThread: 每秒进行 netTable 老化操作, 删除60s内没有使用的条目。

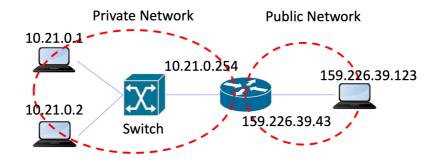
3.4 需要进一步改进的部分

没有实现TCP链接结束后的条目删除,因为这涉及了TCP协议细节,会在后面对TCP细节有更好理解的时候补充。

4 实验测试

4.1 环境配置

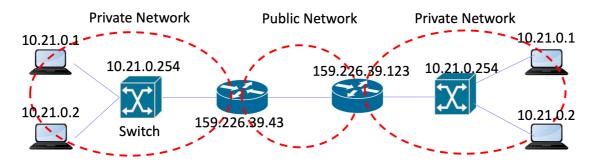
1. 测试中前两部分采用的网络结构和地址转换规则如下:



internal-iface: n1-eth0
external-iface: n1-eth1

dnat-rules: 159.226.39.43:8000 -> 10.21.0.1:8000 dnat-rules: 159.226.39.43:8001 -> 10.21.0.2:8000

2. 最后一部分的网络结构和地址转换规则如下:



```
# Left Nat
internal-iface: n1-eth0
external-iface: n1-eth1
dnat-rules: 159.226.39.43:8000 -> 10.21.0.1:8000
dnat-rules: 159.226.39.43:8001 -> 10.21.0.2:8000
```

```
# Right Nat
internal-iface: n2-eth1
external-iface: n2-eth0
dnat-rules: 159.226.39.123:8000 -> 10.21.0.1:8000
dnat-rules: 159.226.39.123:8001 -> 10.21.0.2:8000
```

4.2 实验测试过程

1. STEP1: 两个私网主机向公网主机发起 wget 请求, 结果输出到 ./result/STEP1-h1client-index.html 和 ./result/STEP1-h2client-index.html 中, 分别为:

```
#./result/STEP1-h2client-index.html

My IP is: 159.226.39.123

Remote IP is: 159.226.39.43
```

可见,在公网主机看来,两个私有主机的IP地址是相通的NAT的IP地址。

2. STEP2: 公网主机向两个私网主机发起 wget 请求,结果输出到 ./result/STEP2-h3clientToh1-index.html 和 ./result/STEP2-h3clientToh2-index 中,分别为:

```
#STEP2-h3clientToh1-index.html

My IP is: 10.21.0.1

Remote IP is: 159.226.39.123
```

可见,私网主机可以成功看到公网发来的请求,这是通过NAT地址转化实现的。

3. STEP3: 右侧私网两个主机分别向两个私网主机发起 wget 请求, 结果输出到 ./result/STEP3-h3clientToh1-index.html & ./result/STEP3-h3clientToh2-index.html (右上主机结果)和 ./result/STEP3-h4clientToh1-index.html & ./result/STEP3-h4clientToh2-index.html (右下主机结果)中,分别为:

```
#./result/STEP3-h3clientToh1-index.html & ./result/STEP3-h3clientToh2-
index.html

My IP is: 10.21.0.1
    Remote IP is: 159.226.39.123

My IP is: 10.21.0.2
    Remote IP is: 159.226.39.123
```

```
#./result/STEP3-h4clientToh1-index.html & ./result/STEP3-h4clientToh2-
index.html

My IP is: 10.21.0.1
    Remote IP is: 159.226.39.123

My IP is: 10.21.0.2
    Remote IP is: 159.226.39.123
```

可见,NAT转换成功的是的私网地址,可以在不同的私网中重复使用。

5 思考题

实验中的NAT系统可以很容易实现支持UDP协议,现实网络中NAT还需要对ICMP进行地址翻译,请调研说明NAT系统如何支持ICMP协议。

TCP和UDP可以轻松实现地址转换的关键在于端口号的存在,然而,在ICMP协议中,并没有端口号的概念。于是,为了实现ICMP地址转化,参考<u>RFC 792</u>第16页,我们可以使用ICMP头中的一部分作为源/目的端口号来使用。

具体来说,ICMP发送方把Sequence Number作为源端口号,而Identifier作为目的端口号。经过NAT时,NAT会记录下这个个数据报的源/目的端口号和IP地址,并重新填充源端口号(Sequence Number)和源IP地址。当目标收到并回复的时候,会将收到的数据报的发送方端口号(Sequence Number)作为新数据报的目的端口号(Identifier);并将收到的数据报的目的方端口号(Identifier)作为新数据报的发送端口号(Sequence Number)。之后,回复数据报到达NAT时,会进行目的IP和Port转换,这是和NAT进行TCP/UDP转换相同的机制。

6 总结

本实验为了实现NAT,在实验十二中自己搭建的框架中,进一步增加TCPModule模块和NAT模块。特别的,为了实现简洁(虽然不高效),我们将NAT放到TCPModule的上层以复用其中报头解析和校验和逻辑。最终在测试网络中,我们观察到了1)公网主机可以通过NAT的IP地址访问私网中不同主机。2)私网主机成功接收到了以NAT的IP地址为目的IP的数据报。3)前两条保证了,相同的私网IP地址可以出现不同的私网中。