Lab3: QoS Implementation with OvS 副本

发布时间: 2024.3.19 23:59

截止时间: 2024.4.2 23:59

一、实验介绍

QoS(Quality of Service)即服务质量。指一个网络能够利用各种基础技术,为指定的网络通信提供更好的服务能力。当网络过载或拥塞时,QoS能确保重要业务量不受延迟或丢弃,同时保证网络的高效运行。对于网络业务,服务质量包括传输的带宽、传送的时延、数据的丢包率、网络抖动等。在网络中可以通过保证传输的带宽、降低传送的时延、降低数据的丢包率、降低网络抖动值等措施来提高服务质量。限流是Qos中常用的一种技术手段,本实验基于开源虚拟交换机OpenvSwitch和网络仿真器Mininet,从传统网络模式和SDN模式完成限流的功能,对比出各种方式的特点。

二、环境准备

• tips: 在普通用户下运行可能会遇到权限问题,建议在root权限下实验

系统要求

本实验推荐 VMware Workstation + Ubuntu20.04 的Linux环境

软件要求

安装Open vSwitch

Open vSwitch(OVS)是运行在虚拟化平台上的虚拟交换机,其支持OpenFlow协议,也支持gre/vxlan/IPsec等隧道技术,并且应用于越来越多的开源项目。

1. 安装编译,可参考OvS官方教程https://docs.openvswitch.org/en/latest/intro/install/general/)

```
1 #安装准备
2 apt install git build-essential autoconf automake libtool
 3
 4 #获取源代码
5 git clone https://github.com/openvswitch/ovs.git
 6 cd ovs
7 git checkout origin/branch-2.13
9 #编译安装
10 ./boot.sh
11 ./configure
12 make
13 make install
14 make modules_install
15
16 #载入ovs模块到内核中
17 /sbin/modprobe openvswitch
18 /sbin/lsmod | grep openvswitch
```

完成后可得到如下结果:

2. 运行Open vSwitch

```
1 $ export PATH=$PATH:/usr/local/share/openvswitch/scripts
3 #配置ovsdb的数据库
4 $ mkdir -p /usr/local/etc/openvswitch
5 $ ovsdb-tool create /usr/local/etc/openvswitch/conf.db \
6 vswitchd/vswitch.ovsschema
7 $ mkdir -p /usr/local/var/run/openvswitch
8 $ ovsdb-server --remote=punix:/usr/local/var/run/openvswitch/db.sock \
9 --remote=db:Open_vSwitch,Open_vSwitch,manager_options \
10 --private-key=db:Open_vSwitch,SSL,private_key \
11 --certificate=db:Open_vSwitch,SSL,certificate \
12 --bootstrap-ca-cert=db:Open_vSwitch,SSL,ca_cert \
13 --pidfile --detach --log-file
14
15 #使用ovs-vsctl初始化数据库
16 ovs-vsctl --no-wait init
17
18 #启动ovs-vswitchd
19 ovs-ctl --no-ovsdb-server start
```

验证ovs是否启动成功

```
1 $ ovs-vsctl show
2 f2a9e1fd-ee07-44a2-9e87-9fbf2d006100
3 ovs_version: "2.13.x"
```

安装Mininet

Mininet是一个强大的虚拟化网络仿真工具,它可以创建一个包含主机,交换机,控制器和链路的虚拟网络,其交换机支持OpenFlow,具备高度灵活的自定义软件定义网络。

1. 安装编译

```
1 git clone https://github.com/mininet/mininet.git
2 cd mininet/util
3 ./install.sh -3n
```

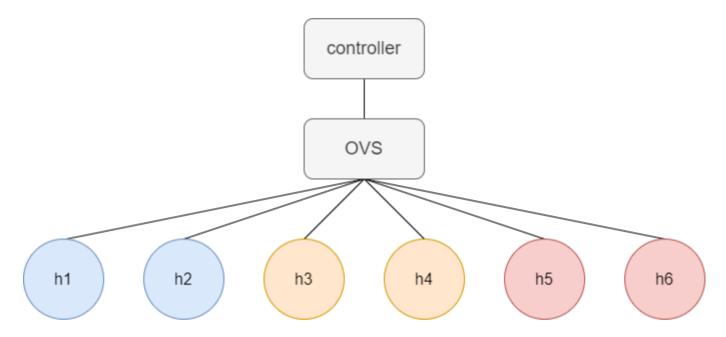
三、实验内容

本次实验共包含七个Task以及两个Question,请勿遗漏。

Part1: 创建网络拓扑

拓扑设计与搭建

1. 设计拓扑



2. 搭建拓扑

- 1 #使用mininet命令搭建一个如上图所示的拓扑
- 2 \$ mn --topo single,6 --switch ovs,protocols=OpenFlow13

输出如下:

```
1 *** Creating network
2 *** Adding controller
3 *** Adding hosts:
4 h1 h2 h3 h4 h5 h6
5 *** Adding switches:
6 s1
7 *** Adding links:
8 (h1, s1) (h2, s1) (h3, s1) (h4, s1) (h5, s1) (h6, s1)
9 *** Configuring hosts
10 h1 h2 h3 h4 h5 h6
11 *** Starting controller
```

```
12 c0
13 *** Starting 1 switches
14 s1 ...
15 *** Starting CLI:
16 mininet>
```

连通性测试

打开虚拟主机h1、h2,使用iperf测试两台虚拟主机之间是否连通

```
1 #使用xterm打开虚拟主机的命令行
2 $ mininet> xterm h1
3 $ mininet> xterm h2
```

在弹出的Node:h1窗口中

```
1 #使用ifconfig查看虚拟主机h1的ip地址
2 $ ifconfig
3 h1-eth0: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
          inet 10.0.0.1 netmask 255.0.0.0 broadcast 10.255.255.255
4
          inet6 fe80::a456:a8ff:fef5:5617 prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
5
          ether a6:56:a8:f5:56:17 txqueuelen 1000 (Ethernet)
6
          RX packets 70 bytes 6511 (6.5 KB)
7
          RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
8
          TX packets 10 bytes 796 (796.0 B)
9
          TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
10
11
12 lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
13
          inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
          inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
14
          loop txqueuelen 1000 (Local Loopback)
15
          RX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
16
          RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
17
18
          TX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
          TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
19
20
21 #打开iperf准备收包
22 $ iperf -s
24 Server listening on TCP port 5001
25 TCP window size: 85.3 KByte (default)
26 -----
```

在Node:h2窗口中

同时检查Node:h1的输出

可以看出h1和h2之间已正常连通

Task1 请在你自己的环境中完成上面的连通性测试,并以截图的形式分别记录Node:h1和Node:h2中 iperf的输出结果。要求:截图尽可能清晰,且需要连同任务栏的系统时间一起截图,后续的所有截图 都要求包含系统时间。

Part2: 准入控制

1. 介绍

Task2 交换机可以建立准入规则,丢弃符合指定规则的数据包。假设来自h2的数据包不值得信任,需要建立准入规则,将这些数据包丢弃。

2. 实验过程

首先,在主机中

```
1 #查看交換机中的流表
2 $ ovs-ofctl dump-flows s1 -0 openflow13
3
4
5 #设置交換机的工作模式和协议版本
6 $ ovs-vsctl set bridge s1 datapath_type=netdev
7 $ ovs-vsctl set bridge s1 protocols=OpenFlow13
8
9
10 $ sudo ovs-ofctl add-flow s1 "table=0,nw_src=10.0.0.2/24,actions=drop" -0 openflow13
11
12 #查看交換机中的流表
13 $ ovs-ofctl dump-flows s1 -0 openflow13
```

在h1中

```
1 iperf -s
```

在h2中

```
1 iperf -c 10.0.0.1
```

此处也需要截图记录实验结果。

• *tips*: 做完该部分实验后,记得清理实验过程中遗留的配置(删除流表或重启ovs),防止对后续部分造成影响。

Part3: 三种限速方式

网卡限速

1. 简单介绍

Open vSwitch的QoS功能是基于Linux内核来完成的,Open vSwitch所做的是对Linux内核的限速功能进行配置。Linux内核中接收数据包使用的方法叫策略(policing),用于限制网卡上接收分组

(ingress)的速率,当速率超过了配置速率,就简单的把数据包丢弃。Policing通过简单的丢包机制实现接口速率的限制,它既可以作用于物理接口,也可以作用于虚拟接口。

2. 实验过程

首先,在主机中

```
1 #使用ifconfig查看h1和h2对应的网卡
2 $ ifconfig
3
5 s1-eth1: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
          inet6 fe80::8c20:d7ff:fe94:f1f8 prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
7
          ether 8e:20:d7:94:f1:f8 txqueuelen 1000 (Ethernet)
          RX packets 860391 bytes 56786070 (56.7 MB)
8
          RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
9
10
          TX packets 1250073 bytes 54794581912 (54.7 GB)
          TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
11
12
13 s1-eth2: flags=4163<UP, BROADCAST, RUNNING, MULTICAST> mtu 1500
          inet6 fe80::2c2d:41ff:fe35:572e prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
14
          ether 2e:2d:41:35:57:2e txqueuelen 1000 (Ethernet)
15
          RX packets 1249962 bytes 54794572648 (54.7 GB)
16
          RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
17
          TX packets 860468 bytes 56793066 (56.7 MB)
18
          TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
19
20 ...
21
22 #使用vsctl设置两张网卡的ingress rate,当收包速率超过5000Kbps时,将多余的包直接丢掉
23 ovs-vsctl set interface s1-eth1 ingress_policing_rate=5000
24 ovs-vsctl set interface s1-eth2 ingress_policing_rate=5000
```

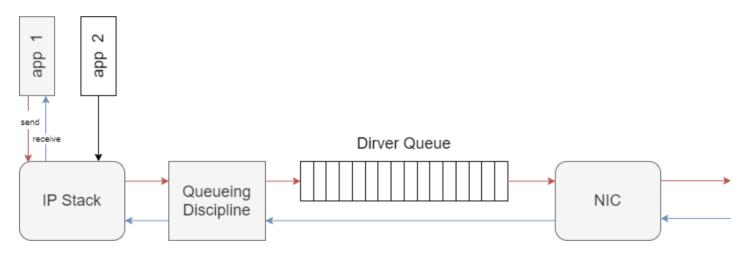
在h1中

在h2中

Task3.1 请截图记录输出结果,截图要求同Task1,并着重关注其中的带宽、抖动、丢包率等数据。

队列限速

1. 简单介绍



数据包队列是任何一个网络栈的核心组件,数据包队列实现了异步模块之间的通讯,提升了网络性能。Linux可以将网络数据包缓存起来,然后根据用户的设置,在尽量不中断连接(如 tcp)的前提下来平滑网络流量。内核通过某个网络接口发送数据包,它都需要按照这个接口的队列规则把数据包加入队列。由于Linux对接收队列的控制不够好,所以一般只用发送队列,即"控发不控收"。shaping用于实现出口流量的控制,使用队列queue,可以缓存和调度数据包发送顺序,比policing更加精确和有效。在ovs的数据表中主要使用QoS和Queue两张表。

2. 实验过程

在主机中

```
1 #为h4的网卡创建队列
 2
 3 #为s1-eth4创建qos,名称为newgos
 4
 5 #创建gos,名称为newgos,类型为linux-htb,指定处理队列为g0
7 #创建队列q0,设置最大的速率为5000000bps,即5M
8 $ ovs-vsctl set port s1-eth4 qos=@newqos -- \
9 --id=@newqos create qos type=linux-htb queues=0=@q0 -- \
10 --id=@q0 create queue other-config:max-rate=5000000
11
12
13
14 #查看队列信息
15
16 #qos的参数信息,最重要的是处理队列的uuid
17 $ ovs-vsctl list qos
                   : da72773b-b39e-47ab-8b8c-e01c8b31b38f
18 _uuid
19 external_ids
                   : {}
20 other_config
                 : {}
21 queues
                    : {0=5148fd23-aa4e-413e-80b9-659bd242f402}
                    : linux-htb
22 type
23
24 #队列的信息,最重要的是队列的最大速度
25 $ ovs-vsctl list queue
26 _uuid
                    : 5148fd23-aa4e-413e-80b9-659bd242f402
27 dscp
                    : []
28 external_ids
                   : {}
29 other_config : {max-rate="5000000"}
```

```
1 #查看ip
2 $ ifconfig
3 h4-eth0: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
           inet 10.0.0.4 netmask 255.0.0.0 broadcast 10.255.255.255
           inet6 fe80::64dc:18ff:fe6e:298f prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
5
           ether 66:dc:18:6e:29:8f txqueuelen 1000 (Ethernet)
6
           RX packets 98 bytes 8571 (8.5 KB)
7
8
           RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
           TX packets 14 bytes 1076 (1.0 KB)
9
           TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
10
11
12 lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
13
           inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
           inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
14
          loop txqueuelen 1000 (Local Loopback)
15
          RX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
16
           RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
17
          TX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
18
19
           TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
20
21 #打开iperf
22 $ iperf -u -s
24 Server listening on UDP port 5001
25 Receiving 1470 byte datagrams
26 UDP buffer size: 208 KByte (default)
```

h3:

Task3.2 同上,此处也需要截图记录实验结果。

Meter表限速

1. 简单介绍

Meter 表

Meter Identifier	Meter Bands	Counters
------------------	-------------	----------

Meter Band

Band Type	Rate	Counters	Type specific arguments
-----------	------	----------	-------------------------

Meter表限速是SDN的限速方式。OpenFlow 1.3版本中增加了对单个数据流的计量功能,使得 OpenFlow能够实现简单的QoS服务(例如流量限速),并且可以结合每个端口队列来实现更复杂的 QoS框架(例如DiffServ)

- Meter Identifier 32位的无符号整数,用来唯一识别该计量表项
- Merter Bands 由计量带组成的无序列表,其中每个计量带都指明了其速率及处理数据包的方式
- Counters 用于在报文被计量表项处理时更新相关计数

每个计量表项可能具有有一个或多个计量带,每个计量带都指定了其所适用的速率和数据被处理的方式。每个Meter Band指明了带宽速率以及对数据包的处理行为。数据包基于其当前的速率会被其中一个Meter Band来处理。

- Band Type 定义了数据包怎样被处理(drop,dscp remark)
- Rate 用于选择计量带,定义了带可以运行的最高速率
- Counters 当数据报文被计量带处理时,更新计数器
- Counters 当数据报文被计量带处理时,更新计数器

Band Type

- Drop 通过丢弃数据包,定义带宽速率限制
- Dscp remark 降低数据包的IP头中的DSCP字段丢弃的优先级

2. 实验过程

主机中:

```
1 #查看交换机中的流表
2 $ ovs-ofctl dump-flows s1 -0 openflow13
 4
5 #设置交换机的工作模式和协议版本
 6 $ ovs-vsctl set bridge s1 datapath_type=netdev
7 $ ovs-vsctl set bridge s1 protocols=0penFlow13
8
10 #下发meter表并查看
11 $ ovs-ofctl add-meter s1 meter=1,kbps,band=type=drop,rate=5000 -0 OpenFlow13
12
13
14 #查看流表转发端口,为下发流表准备
15 $ ovs-ofctl show s1 -0 openflow13
16
17
18 #下发流表并查看
19 $ ovs-ofctl add-flow s1 in_port=5,action=meter:1,output:6 -0 openflow13
20 $ ovs-ofctl dump-flows s1 -0 openflow13
```

Question 1 尝试理解Line19,20两条指令,指出每条指令的具体工作是什么,并逐个分析其中各个参数的具体含义。

```
1 #查看ip
2 $ ifconfig
3 h6-eth0: flags=4163<UP, BROADCAST, RUNNING, MULTICAST> mtu 1500
4
           inet 10.0.0.6 netmask 255.0.0.0 broadcast 10.255.255.255
           inet6 fe80::a849:b6ff:fe77:1125 prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
5
           ether aa:49:b6:77:11:25 txqueuelen 1000 (Ethernet)
6
           RX packets 99 bytes 8613 (8.6 KB)
7
8
           RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
9
           TX packets 14 bytes 1076 (1.0 KB)
           TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
10
11
12 lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
           inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
13
           inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
14
           loop txqueuelen 1000 (Local Loopback)
15
           RX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
16
           RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
17
           TX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
18
           TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
19
20
21 #打开iperf
22 $ iperf -u -s
24 Server listening on UDP port 5001
25 Receiving 1470 byte datagrams
26 UDP buffer size: 208 KByte (default)
```

```
1 #查看网卡
2 $ ifconfig
3 h5-eth0: flags=4163<UP, BROADCAST, RUNNING, MULTICAST> mtu 1500
4
          inet 10.0.0.5 netmask 255.0.0.0 broadcast 10.255.255.255
          inet6 fe80::60e8:93ff:fe58:a72f prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
5
          ether 62:e8:93:58:a7:2f txqueuelen 1000 (Ethernet)
6
          RX packets 101 bytes 8697 (8.6 KB)
7
          RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
8
9
          TX packets 17871 bytes 26996478 (26.9 MB)
          TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
10
11
12 lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
          inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
13
          inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
14
          loop txqueuelen 1000 (Local Loopback)
15
          RX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
16
          RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
17
          TX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
18
          TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
19
20
21 #关闭网卡的tx校验
22 $ ethtool -K h5-eth0 tx off
23 Actual changes:
24 tx-checksumming: off
          tx-checksum-ip-generic: off
25
26
          tx-checksum-sctp: off
27 tcp-segmentation-offload: off
          tx-tcp-segmentation: off [requested on]
28
29
          tx-tcp-ecn-segmentation: off [requested on]
          tx-tcp-mangleid-segmentation: off [requested on]
30
          tx-tcp6-segmentation: off [requested on]
31
32
33 #使用iperf向h6发包
34 $ iperf -u -c 10.0.0.6 -b 10M
35 -----
36 Client connecting to 10.0.0.6, UDP port 5001
37 Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 1121.52 us (kalman adjust)
38 UDP buffer size: 208 KByte (default)
40 ...
```

Task3.3 同上,请将此处的实验结果按要求截图。

Question 2 到这里,你已经完成了三种限速方式的实验,并获得了三组测试数据,请你就三组数据中的带宽、抖动和丢包率等参数,对三种限速方式进行横向比较,并适当地分析原因。

Part4: 拓展与应用

场景介绍

经过上述三个主机间交互的限速实验,你已经对使用Open vSwitch和Mininet的操作有了基本的了解。现在我们将研究在多台主机间交互时的QoS实现。

小明是上海交通大学的一名学生,在疫情封校期间他倍感无聊,准备在周末好好放松自己。周五晚上他打算为周末的计划准备一下,在玩《绝地求生》的同时又在后台下载《艾尔登法环》,并且还在下载一部自己很早就想看的电影。但是他发现边玩边下载让自己的游戏很卡,并且下载速度也很慢,这样自己晚上玩不好,并且明天的计划也要泡汤了!请你帮助小明设计一套QoS方案,以保证他的计划能够实现。

小明的想法是在保证游戏稳定的前提下,尽量将更多的带宽资源分配给《艾尔登法环》下载,电影 是在最后一天看,慢慢下载也可以接受。

实验过程

- tips: 记得清理先前实验过程中遗留的配置,防止对该部分造成影响
- 1. 场景模拟

在该拓展部分使用先前Mininet创建的网络拓扑中从h1至h4四台虚拟主机。h1作为iperf的Server端,h2至h4为Client(假定Server端和Client端的网络带宽均为10Mb)。

在Server中运行下列指令:

```
1 iperf -u -s
```

在三个Client中同时运行下列指令:

```
1 iperf -u -c <ip of h1> -b 10M -t 20 -i 1
```

Task4 在限制Server端(h1)的带宽为10Mb的前提下,观察稳定后的三个Client的带宽,将结果截图并简单分析。

2. QoS设计

在该部分中,当Client同时运行时,你需要保证总带宽资源在他们之间分配方式如下:

h2:5Mb及以上

h3: 3Mb及以上

h4: 在保证h2和h3的前提下尽量多

Task5 你可以通过上述三种限速的方法来达成目标,请记录你的设计过程(思路及运行指令),并将你稳定后的三个Client的带宽结果截图。

四、提交要求

- 你应当在Canvas上提交一个gzip压缩包,命名为{Your student ID}.zip。其中Task完成结果分文件 夹保存,Question回答以word或pdf文档的形式提交。
- 带有实验结果的截图请保证清晰度,并且规范命名(拒绝电脑随机生成的名字)。截图应带有系统时间。

五、评分标准

• Task: 1,2 各5%; 3.1,3.2,3.3各10%; 4,5各20%。

• Question: 1,2各10%。

• 若发现文档中的错误并提出修改意见,可获得**额外加分**。

• 杜绝抄袭现象,一经发现将严肃处理!