第27讲 | 云中的网络QoS: 邻居疯狂下电影, 我该怎么办?

2018-07-18 刘超



第27讲 | 云中的网络QoS: 邻居疯狂下电影, 我该怎么办?

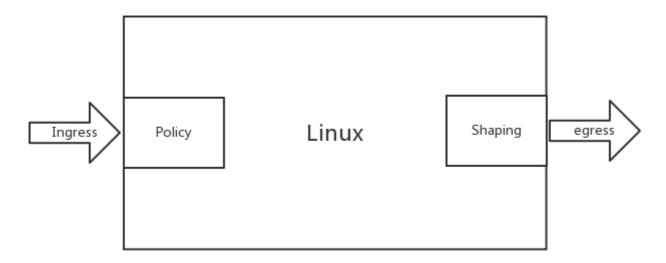
朗读人: 刘超 10'40" | 4.89M

在小区里面,是不是经常有住户不自觉就霸占公共通道,如果你找他理论,他的话就像一个相声《楼道曲》说的一样: "公用公用,你用我用,大家都用,我为什么不能用?"。

除此之外,你租房子的时候,有没有碰到这样的情况:本来合租共享 WIFI,一个人狂下小电影,从而你网都上不去,是不是很懊恼?

在云平台上,也有这种现象,好在有一种流量控制的技术,可以实现QoS (Quality of Service) ,从而保障大多数用户的服务质量。

对于控制一台机器的网络的 QoS, 分两个方向, 一个是入方向, 一个是出方向。



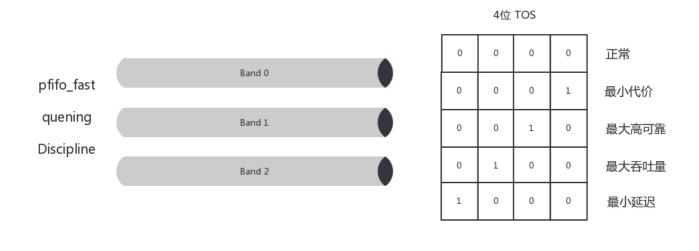
其实我们能控制的只有出方向,通过 Shaping,将出的流量控制成自己想要的模样。而进入的方向是无法控制的,只能通过 Policy 将包丢弃。

控制网络的 QoS 有哪些方式?

在 Linux 下,可以通过 TC 控制网络的 QoS,主要就是通过队列的方式。

无类别排队规则

第一大类称为无类别排队规则(Classless Queuing Disciplines)。还记得我们讲<u>ip addr</u>的时候讲过的pfifo fast,这是一种不把网络包分类的技术。



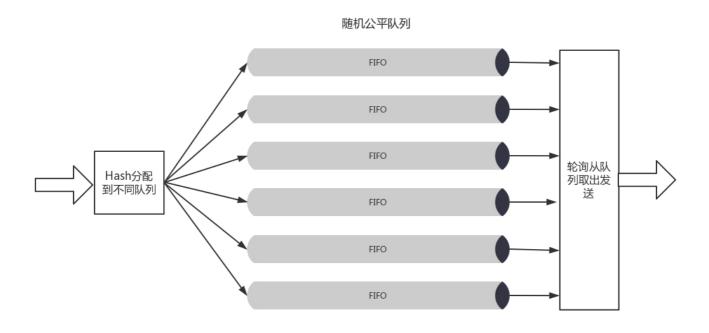
| τς | qaisc | snow | aev | etnu |
|----|-------|------|-----|------|
| | | | | |

| TOS | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | А | В | С | D | E | F |
|-------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| priomap (Band) | 1 | 2 | 2 | 2 | 1 | 2 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

pfifo_fast 分为三个先入先出的队列,称为三个 Band。根据网络包里面 TOS,看这个包到底应该进入哪个队列。TOS 总共四位,每一位表示的意思不同,总共十六种类型。

通过命令行 tc qdisc show dev eth0,可以输出结果 priomap,也是十六个数字。在 0 到 2 之间,和 TOS 的十六种类型对应起来,表示不同的 TOS 对应的不同的队列。其中 Band 0 优先级最高,发送完毕后才轮到 Band 1 发送,最后才是 Band 2。

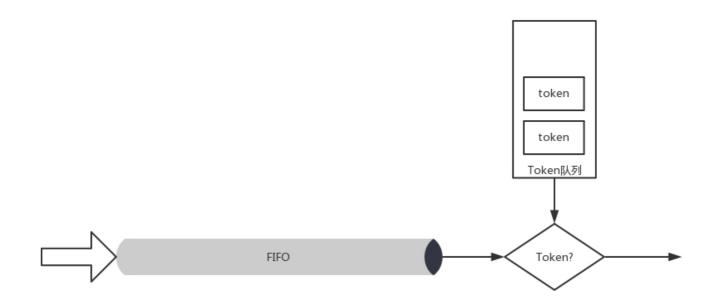
另外一种无类别队列规则叫作随机公平队列 (Stochastic Fair Queuing) 。



会建立很多的 FIFO 的队列,TCP Session 会计算 hash 值,通过 hash 值分配到某个队列。在队列的另一端,网络包会通过轮询策略从各个队列中取出发送。这样不会有一个 Session 占据所有的流量。

当然如果两个 Session 的 hash 是一样的,会共享一个队列,也有可能互相影响。hash 函数会经常改变,从而 session 不会总是相互影响。

还有一种无类别队列规则称为令牌桶规则 (TBF, Token Bucket Filte)。



所有的网络包排成队列进行发送,但不是到了队头就能发送,而是需要拿到令牌才能发送。

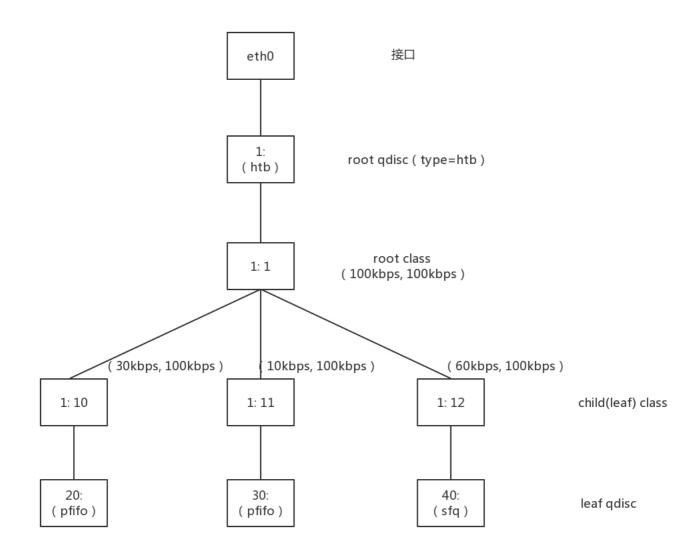
令牌根据设定的速度生成,所以即便队列很长,也是按照一定的速度进行发送的。

当没有包在队列中的时候,令牌还是以既定的速度生成,但是不是无限累积的,而是放满了桶为止。设置桶的大小为了避免下面的情况:当长时间没有网络包发送的时候,积累了大量的令牌,突然来了大量的网络包,每个都能得到令牌,造成瞬间流量大增。

基于类别的队列规则

另外一大类是基于类别的队列规则(Classful Queuing Disciplines),其中典型的为分层令牌桶规则(HTB, Hierarchical Token Bucket)。

HTB 往往是一棵树,接下来我举个具体的例子,通过 TC 如何构建一棵 HTB 树来带你理解。



使用 TC 可以为某个网卡 eth0 创建一个 HTB 的队列规则,需要付给它一个句柄为 (1:)。

这是整棵树的根节点,接下来会有分支。例如图中有三个分支,句柄分别为(:10)、(:11)、(:12)。最后的参数 default 12,表示默认发送给 1:12,也即发送给第三个分支。

对于这个网卡,需要规定发送的速度。一般有两个速度可以配置,一个是rate,表示一般情况下的速度;一个是ceil,表示最高情况下的速度。对于根节点来讲,这两个速度是一样的,于是创建一个 root class,速度为(rate=100kbps,ceil=100kbps)。

```
tc class add dev eth0 parent 1: classid 1:1 htb rate 100kbps ceil 100kbps
```

接下来要创建分支,也即创建几个子 class。每个子 class 统一有两个速度。三个分支分别为 (rate=30kbps, ceil=100kbps) 、 (rate=10kbps, ceil=100kbps) 、 (rate=60kbps, ceil=100kbps) 。

```
tc class add dev eth0 parent 1:1 classid 1:10 htb rate 30kbps ceil 100kbps tc class add dev eth0 parent 1:1 classid 1:11 htb rate 10kbps ceil 100kbps tc class add dev eth0 parent 1:1 classid 1:12 htb rate 60kbps ceil 100kbps
```

你会发现三个 rate 加起来,是整个网卡允许的最大速度。

HTB 有个很好的特性,同一个 root class 下的子类可以相互借流量,如果不直接在队列规则下面创建一个 root class,而是直接创建三个 class,它们之间是不能相互借流量的。借流量的策略,可以使得当前不使用这个分支的流量的时候,可以借给另一个分支,从而不浪费带宽,使带宽发挥最大的作用。

最后,创建叶子队列规则,分别为fifo和sfq。

```
tc qdisc add dev eth0 parent 1:10 handle 20: pfifo limit 5
tc qdisc add dev eth0 parent 1:11 handle 30: pfifo limit 5
tc qdisc add dev eth0 parent 1:12 handle 40: sfq perturb 10
```

基于这个队列规则,我们还可以通过 TC 设定发送规则:从 1.2.3.4 来的,发送给 port 80 的包,从第一个分支 1:10 走;其他从 1.2.3.4 发送来的包从第二个分支 1:11 走;其他的走默认分支。

```
tc filter add dev eth0 protocol ip parent 1:0 prio 1 u32 match ip src 1.2.3.4 match ip dport tc filter add dev eth0 protocol ip parent 1:0 prio 1 u32 match ip src 1.2.3.4 flowid 1:11
```

如何控制 QoS?

我们讲过,使用 OpenvSwitch 将云中的网卡连通在一起,那如何控制 QoS 呢?

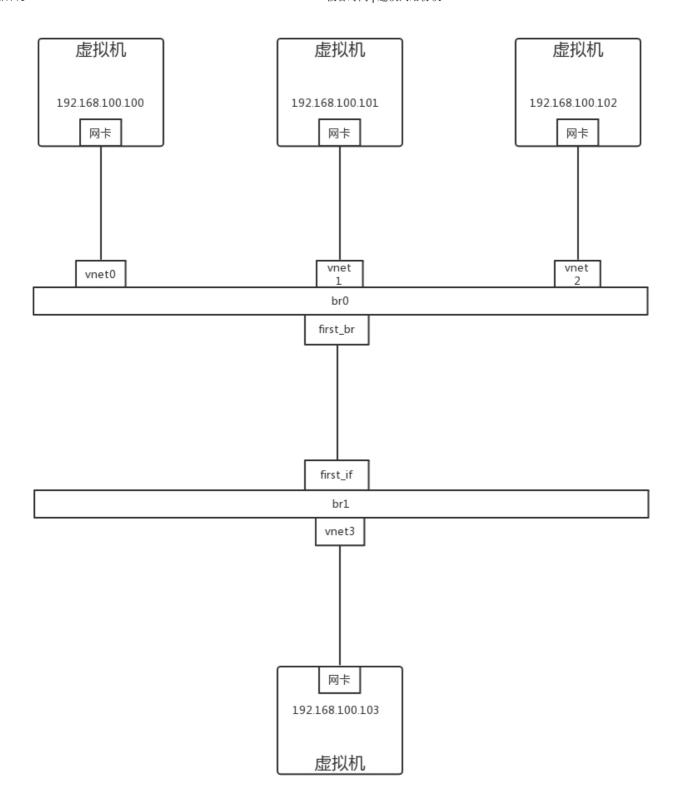
就像我们上面说的一样, OpenvSwitch 支持两种:

• 对于进入的流量,可以设置策略 Ingress policy;

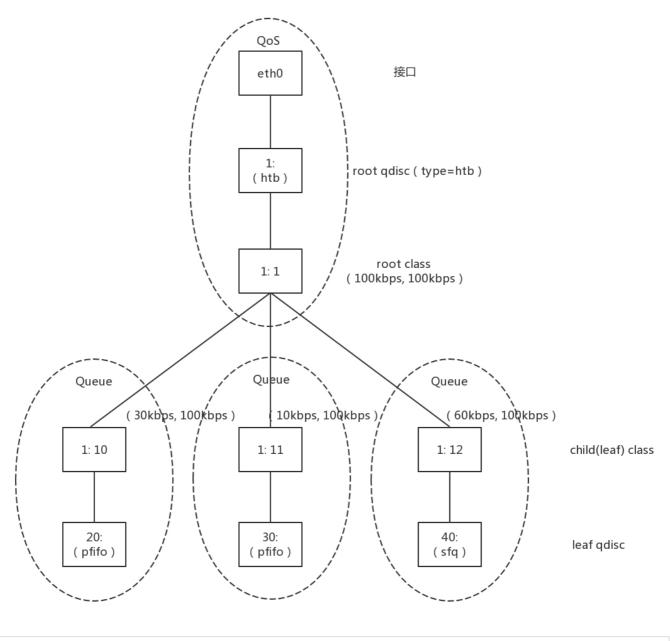
ovs-vsctl set Interface tap0 ingress_policing_rate=100000
ovs-vsctl set Interface tap0 ingress_policing_burst=10000

• 对于发出的流量,可以设置 QoS 规则 Egress shaping, 支持 HTB。

我们构建一个拓扑图,来看看 OpenvSwitch 的 QoS 是如何工作的。



首先,在 port 上可以创建 QoS 规则,一个 QoS 规则可以有多个队列 Queue。



```
ovs-vsctl set port first_br qos=@newqos -- --id=@newqos create qos type=linux-htb other-confi
```

上面的命令创建了一个 QoS 规则,对应三个 Queue。min-rate 就是上面的 rate,max-rate 就是上面的 ceil。通过交换机的网络包,要通过流表规则,匹配后进入不同的队列。然后我们就可以添加流表规则 Flow(first_br 是 br0 上的 port 5)。

```
ovs-ofctl add-flow br0 "in_port=6 nw_src=192.168.100.100 actions=enqueue:5:0"
ovs-ofctl add-flow br0 "in_port=7 nw_src=192.168.100.101 actions=enqueue:5:1"
ovs-ofctl add-flow br0 "in_port=8 nw_src=192.168.100.102 actions=enqueue:5:2"
```

接下来, 我们单独测试从 192.168.100.100, 192.168.100.101, 192.168.100.102 到 192.168.100.103 的带宽的时候, 每个都是能够打满带宽的。

如果三个一起测试,一起狂发网络包,会发现是按照 3:1:6 的比例进行的,正是根据配置的队列的带宽比例分配的。

如果 192.168.100.100 和 192.168.100.101 一起测试,发现带宽占用比例为 3:1, 但是占满了总的流量, 也即没有发包的 192.168.100.102 有 60% 的带宽被借用了。

如果 192.168.100.100 和 192.168.100.102 一起测试,发现带宽占用比例为 1:2。如果 192.168.100.101 和 192.168.100.102 一起测试,发现带宽占用比例为 1:6。

小结

好了,这一节就讲到这里了,我们来总结一下。

- 云中的流量控制主要通过队列进行的,队列分为两大类:无类别队列规则和基于类别的队列规则。
- 在云中网络 Openvswitch 中,主要使用的是分层令牌桶规则(HTB),将总的带宽在一棵树上按照配置的比例进行分配,并且在一个分支不用的时候,可以借给另外的分支,从而增强带宽利用率。

最后,给你留两个思考题。

- 1. 这一节中提到,入口流量其实没有办法控制,出口流量是可以很好控制的,你能想出一个控制云中的虚拟机的入口流量的方式吗?
- 2. 安全性和流量控制大概解决了,但是不同用户在物理网络的隔离还是没有解决,你知道怎么解决吗?

我们的专栏更新到第27讲,不知你掌握得如何?每节课后我留的思考题,你都有没有认真思考,并在留言区写下答案呢?我会从已发布的文章中选出一批认真留言的同学,赠送学习奖励礼券和我整理的独家网络协议知识图谱。

欢迎你留言和我讨论。趣谈网络协议,我们下期见!



版权归极客邦科技所有,未经许可不得转载

通过留言可与作者互动