QoS Implementation with DPDK

515030910223 杨健邦

∞使用的DPDK API

1. Meter

```
int
rte_meter_srtcm_config(struct rte_meter_srtcm *m,
    struct rte_meter_srtcm_params *params);
```

• 初始化每个流的srtcm的runtime data, srtcm每个流一个。

```
static inline enum rte_meter_color
rte_meter_srtcm_color_blind_check(struct rte_meter_srtcm *m,
    uint64_t time,
    uint32_t pkt_len);
```

- 给到来的每一个包染色,传入的srtcm为每个流对应的runtime data。注意: 此处的time是以cycle为单位的,而且在上面 config的时候会调用api来记录config的时间,因此这里的time并不是从0开始的,需要加一个偏移量。
- 2. Dropper

```
int
rte_red_config_init(struct rte_red_config *red_cfg,
    const uint16_t wq_log2,
    const uint16_t min_th,
    const uint16_t max_th,
    const uint16_t maxp_inv);
```

• 初始化config, config每个流的每一种颜色都要一个,一共4 * 3 = 12个。

```
int
rte_red_rt_data_init(struct rte_red *red);
```

• 初始化dropper的runtime data, 也是12个。

```
static inline int
rte_red_enqueue(const struct rte_red_config *red_cfg,
    struct rte_red *red,
    const unsigned q,
    const uint64_t time);
```

• 对于每一个到来的包,判断其是否需要被丢弃。**注意: 这里的q为每一个流一个(DPDK上面文档有说明),单位为** packets,每一个period(1,000,000个cycles)清空一次。

参数理解

Meter

```
/* srtcm 每个参数的说明以及作用:
* cir:
```

```
* - 承诺访问速率,每秒钟往C桶和E桶填充新令牌的速率,一个令牌相当于一个Byte
* - 单位 Byte/s
* cbs:
* - C桶容量
* - 增大的话,承受burst的能力增强
* ebs:
* - E桶容量
* - 增大的话,承受burst的能力增强
* - 单位 Byte
* ebs:
```

Dropper

```
/*
    * WRED 每个参数的说明以及作用:
    * min_th:
    * — 小队列长度,当队列小于该长度时,不会丢包,在min和max之间开始丢包,丢包可能性随q增大而增大,最大丢包可能性为maxp
    * max_th:
    * — 最大队列长度,当队列大于该长度时,丢包率为100%
    * maxp_inv:
    * — 队列长度在min和max之间时最大的丢包可能性,10表示,10个包中有1个包会丢
    * wq_log2:
    * — 决定平均队列长度变化速率的快慢,同一种流的wq_log2的值要相同。
    */
```

Meter的调参过程

- 1. 通过调用rte_get_tsc_hz(), 可知道虚拟机CPU的HZ为3,095,221,586, 也就是说每秒中CPU运行3,095,221,586个cycle。
- 2. meter将cir转换为cir_period和cir bytes per period, cir_period指的是每隔多少个cycles填充一次令牌桶, CIR bytes per period 指的是每个period填充多少个bytes。
- 3. 通过计算main中发包速率,得出每隔1,000,000个cycles,平均每一个流要发(1000/4)Packets * 640 Bytes = 160,000, 即每秒每个流要发送495,235,453.76Bytes
- 4. 对于FLOW 0,要让其获得最大带宽,则其可能的最大发包速率为(128+1024)*1500 = 1,728,000 Byte, cbs和ebs应该设得尽可能大,使其的包都染成绿色。
- 5. 对于FLOW 1,其cir应为FLOW 0的一半, 调整cbs和ebs, 使得FLOW 1中被染成绿包的数量约等于FLOW 0绿包数量的一 半偏少, 黄包的数量和绿包差不多, 其它都为红包。
- 6. 同理, 其它流的设置也类似,逐次减半。
- 7. 最后的结果是: 由于FLOW 0要达到最大带宽,所以FLOW 0全都是绿包,其它流的绿包数分别约为FLOW 0的绿包数的二分之一、四分之一、八分之一

Dropper的调参过程

- 1. 由于FLOW 0可以得到最大带宽,所以其min_th和max_th要调得尽可能大,分别为1022和1023,而丢包率要尽可能低,因此将maxp_inv设置为255, 255个包才会丢一个。
- 2. 由于上面Meter的时候设置的绿包比差不多等于带宽比,其它Flow的绿包也要尽可能地少丢,但是也不能不丢,因此,将绿包的min_th设置为64左右,而将绿包的max_th设置为1023。
- 3. 由于上面Meter的时候设置的绿包比差不多等于带宽比,FLOW1-3的黄包和红包丢包率要较大,方法是将红包和黄包的min_th和max_th设置得比较小(1-24左右),同时maxp_inv也设置得比较小(1-4左右)。
- 4. 剩下的工作就是细调, 使得四个流的带宽比为8:4:2:1

实际结果

- 平均每个流一共要发送1,600,000个Bytes, 因此FLOW 0全部发送, 不丢包, 而FLOW 1约能发送800,000个Bytes, FLOW 2约能发送400,000个Bytes, FLOW 3 约能发送200,000个Bytes。
- 测试1

• 测试2

• 测试3

• 测试4