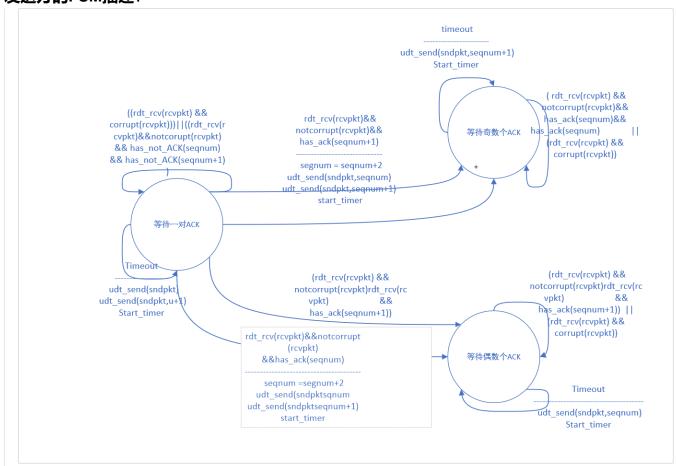
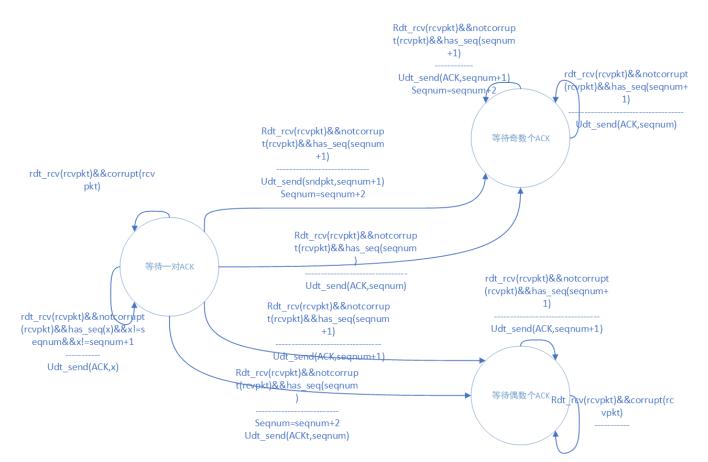
第三次作业

P18

发送方的FSM描述:



接收方的FSM描述:



例子

Sender	Receiver
make pair (0,1)	
send packet 0	
Packet 0 drops	
send packet 1	
	receive packet 1
	buffer packet 1
	send ACK 1
receive ACK 1	
(timeout)	
resend packet 0	
	receive packet 0
	deliver pair (0,1)
	send ACK 0
receive ACK 0	

P40

a.

 $t\in[1,6]\cup[23,26]$

这段时间内t指数上升, 所以是慢启动阶段

b.

这段时间内t线性上升,所以是拥塞避免阶段

C.

3个冗余ACK,因为拥塞窗口不是从1开始重新增加

d.

超时检测,因为拥塞窗口从1开始重新增加

e.

32, 由图可知

f.

21, cwnd的一半

g.

14, cwnd的一半, 向下取整

h.

第7个传输轮回

i.

拥塞窗口长度为8/2+3=7, ssthresh值为4

j.

16轮时丢包,ssthresh变为21,拥塞窗口长度需降为1,后拥塞窗口长度指数增长2轮,所以:拥塞窗口长度为4,ssthresh为21

k.

1+2+4+8+16+21=52, 共发送了52个分组

P45

a.

这个周期中发送的总分组数为:

$$\sum_{i=0}^{w/2} rac{W}{2} + i = rac{3w^2}{8} + rac{3w}{4}$$

丢了一个包, 所以丢包率L为:

$$L = rac{1}{3w^2/8 + 3w/4}$$

b.

当W很大时, $3w^2/8\gg 3w/4$,L近似等于 $8/3w^2$,w近似等于 $\sqrt{8/3L}$ 由吞吐量公式,平均速率为平均吞吐量 $\times MSS$:

平均速率
$$pprox rac{0.75 imes W imes MSS}{RTT} \ pprox \sqrt{rac{3}{2}} \cdot rac{MSS}{RTT\sqrt{L}} \ pprox rac{1.22MSS}{RTT\sqrt{L}}$$