

计算机网络与通信技术

知识点: 拥塞控制

北京交通大学 王保华



主要内容

- 拥塞控制原理
- TCP 拥塞控制
- 主动队列管理

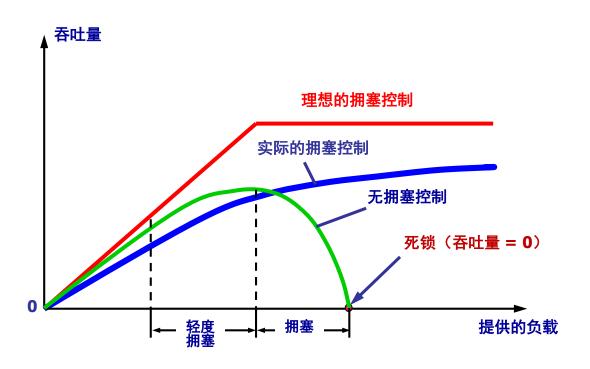


拥塞控制原理

- 拥塞定义:对网络资源的需求大于可用资源, 网络性能变坏。
- 具体原因:链路速度、路由器处理能力、主机 处理能力等。
- 控制目的: 防止过多的数据注入到网络中, 使网络中的路由器或链路不致过载。
- 与流量控制区别:控制的发起者不同。



拥塞控制原理





拥塞控制原理

- 控制方法: 开环控制和闭环控制。
- 检测指标:上升意味着拥塞的增长。
 - 由于缺少缓存空间而被丢弃的分组的百分数;
 - 平均队列长度;
 - 超时重传的分组数;
 - 平均分组时延;
 - 分组时延的标准差,等等。



主要内容

- 拥塞控制原理
- TCP 拥塞控制
- 主动队列管理

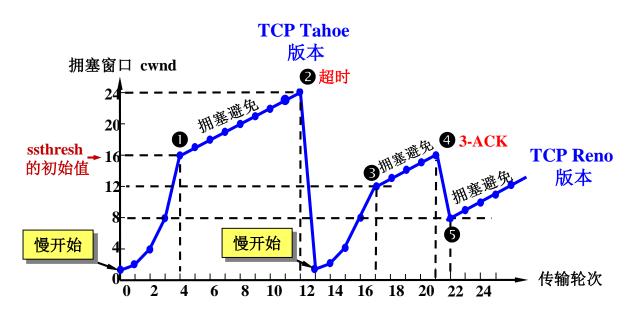


TCP拥塞控制

- · 控制方法四种(RFC 5681):
 - 慢开始 (slow-start)
 - 拥塞避免 (congestion avoidance)
 - 快重传 (fast retransmit)
 - 快恢复 (fast recovery)



TCP拥塞控制



发送窗口的上限值 = Min [rwnd, cwnd]

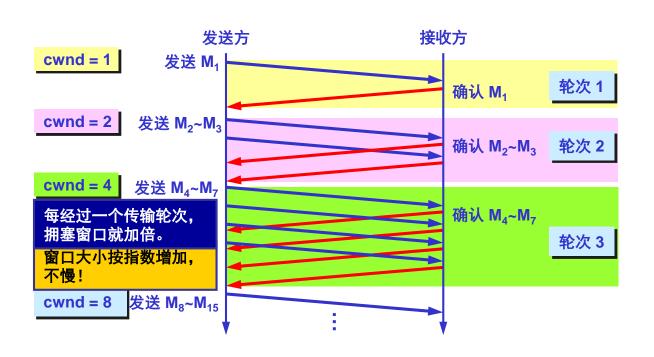


TCP拥塞控制一慢开始

- 用来试探并且确定网络的负载能力。
- 算法的思路:由小到大逐渐增大拥塞窗口数值。
- · 拥塞窗口 cwnd 的初始值,设置为不超过2至4个 SMSS 的数值。
- · 然后接收到一个报文的确认,就将cwnd加1。
- 慢开始门限 ssthresh: 防止拥塞窗口cwnd 增长过大引起网络拥塞。

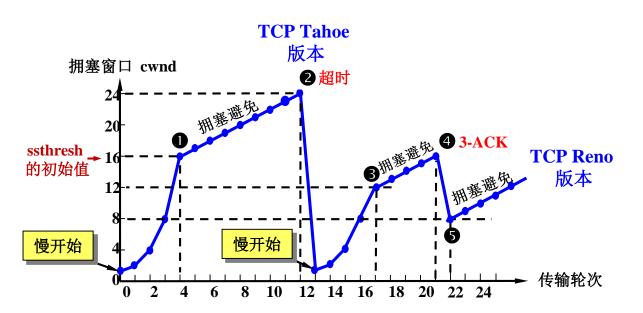


TCP拥塞控制一慢开始



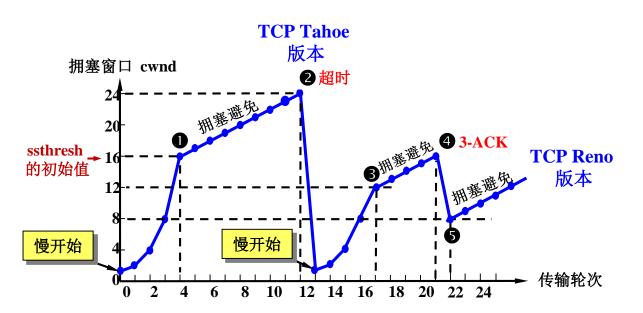


TCP拥塞控制一拥塞避免





TCP拥塞控制一拥塞避免





TCP拥塞控制一快重传

- 发送方只要一连收到三个重复确认,就知道接收 方确实没有收到报文段,因而应当立即进行重传 (即"快重传"),这样就不会出现超时,发送 方也不就会误认为出现了网络拥塞。
- 使用快重传可以使整个网络吞吐量提高约20%.

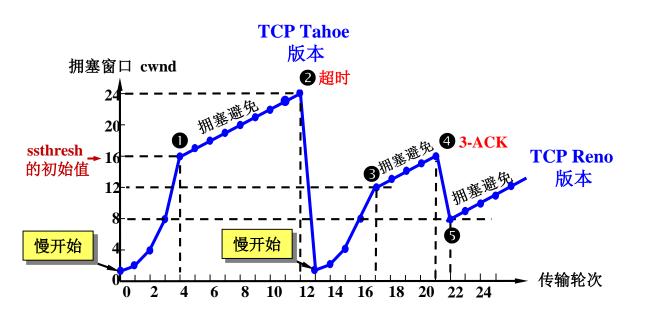


TCP拥塞控制一快恢复

- 慢开始门限 ssthresh = 当前拥塞窗口 cwnd / 2;
- 新拥塞窗口 cwnd = 慢开始门限 ssthresh;
- 开始执行拥塞避免算法,使拥塞窗口缓慢地线性增大。

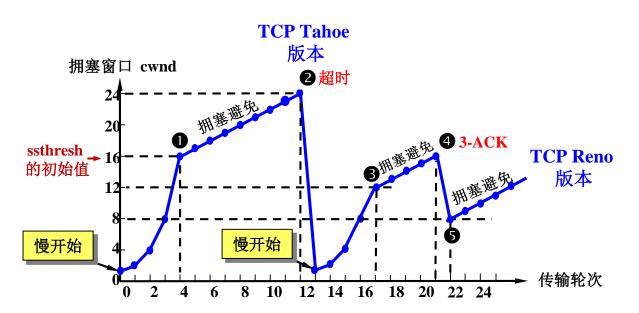


TCP拥塞控制一慢恢复





TCP拥塞控制一慢恢复



- 拥塞避免:加法增大,乘法减小(AIMD)
 - AI (Additive Increase)
 - MD (Multiplicative Decrease)



主要内容

- 拥塞控制原理
- TCP 拥塞控制
- 主动队列管理



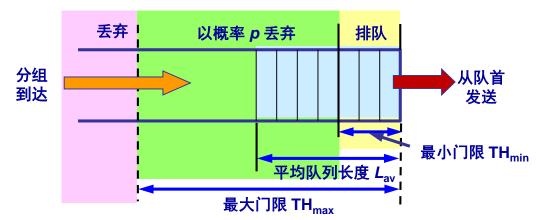
主动队列管理

- 路由器队列管理:
 - FIFO
 - 尾部丢弃
 - 导致重传
 - 全局同步



主动队列管理

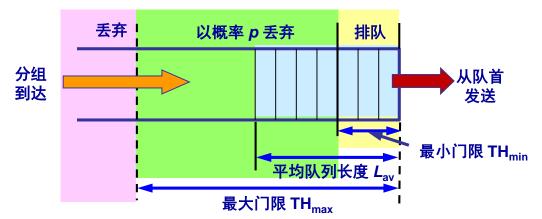
- AQM (Active Queue Management)
- 随机早期检测 RED (Random Early Detection):
 - 当 $L_{AV} < Th_{min}$ 时, 丢弃概率 $\rho = 0$ 。
 - 当 $L_{AV} > Th_{max}$ 时, 丢弃概率 $\rho = 1$ 。
 - 当 $TH_{min} < L_{AV} < TH_{max}$ 时, $0 < \rho < 1$





主动队列管理

- AQM (Active Queue Management)
- 随机早期检测 RED (Random Early Detection):
 - 当 $L_{AV} < Th_{min}$ 时, 丢弃概率 $\rho = 0$ 。
 - 当 $L_{AV} > Th_{max}$ 时,丢弃概率 $\rho = 1$ 。
 - 当 $TH_{min} < L_{AV} < TH_{max}$ 时, 0





主要内容

- 拥塞控制原理
 - 网络资源受限,发送端主动控制
- TCP 拥塞控制
 - 慢开始(小初始、指数增长)]
 - 拥塞避免(加法增大)
 - 拥塞控制 (乘法减小、接着慢开始)
 - 快重传、快恢复
- 主动队列管理AQM
 - 随机早检测(RED)
 - 队列丢弃策略