流量控制

让发送方发送的数据不要太快,要让接收方来得及接收

利用滑动窗口机制来实现对发送方的流量控制:

- TCP接收方利用自己接收窗口的大小来限制发送方发送窗口的大小
- TCP发送方收到接收方的零窗口通知后,启动持续计时器。持续计时器超时后,向接收方发送零窗口探测报文。



TCP规定,即使接收窗口为0,也必须接受零窗口探测报文段,确认报文段,以及携带有紧急数据的报文段。

习题

【2010年 题39】主机甲和主机乙之间建立了一个TCP连接,TCP最大段长度为1000字节。若主机甲的当前拥塞窗口为4000字节,在主机甲向主机乙连续发送两个最大段后,成功收到主机乙发送的第一个段的确认段,确认段中通告的接收窗口大小为2000字节,则此时主机甲还可以向主机乙发送的最大字节数是 🛕

A. 1000 B. 2000 C. 3000 D. 4000 [解析]

TCP发送方的发送窗口 = min[自身拥塞窗口,TCP接收方的接收窗口]

题目未给出TCP发送方的发送窗口的初始值,则取拥塞窗口值作为发送窗口值



对第一个段的确认 接收窗口为2000字节

拥塞控制

在某段时间,对网络中某一资源的需求超过了该资源所能提供的可用部分,网络性能就要变坏,这种情况叫做拥塞

发送方维护一个拥塞窗口的变量,其值取决于网络的拥塞程度,并且动态变化

- 拥塞窗口cwnd维护原则:只要网络没有出现拥塞,拥塞窗口就再增大一些;但只要网络出现拥塞,拥塞窗口就减少一些。
- 判断出现网络拥塞的证据: 没有按时收到应当到达的确认报文 (即发生超时重传)

发送方将拥塞窗口作为发送窗口swnd, swnd=cwnd

慢开始

维护一个慢开始门限ssthresh状态变量:

- 当cwnd < ssthresh时,使用慢开始算法
- 当cwnd > ssthresh时,停止使用慢开始算法而改变拥塞避免算法
- 当cwnd = ssthresh时,即可使用慢开始算法,也可使用拥塞避免算法

慢开始算法,**拥塞窗口指数增大。**

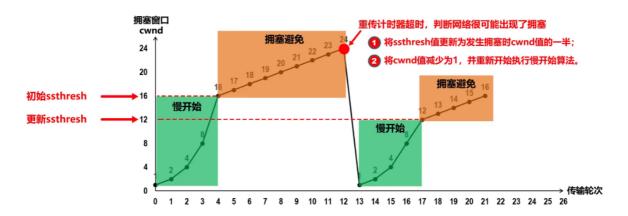
拥塞避免

当拥塞窗口cwnd的值达到慢开始门限值ssthresh时,执行拥塞避免算法,拥塞窗口的指按线性加一方式增大

当网络出现重传(即重传计时器超时):

- 将ssthresh值更新为发生拥塞时cwnd值的一半
- 将cwnd值减小为1,并重新开始执行慢开始算法

慢开始和拥塞避免示意图:



快重传

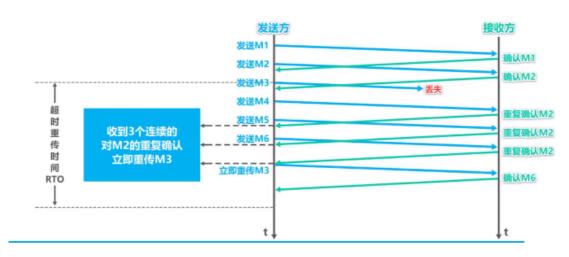
采用快重传的原因:

有时,个别报文段会在网络中丢失,但实际上网络并未发生拥塞。这将导致发送方超时重传,并误认为网络发生了拥塞;发送方把拥塞窗口cwnd又设置为最小值1,并错误的启动慢开始算法,因而降低了传输效率。

采用快重传算法可以让发送方尽早知道发生了个别报文段的丢失。

使发送方尽快进行重传,而不是等超时重传计时器超时再重传

- 要求接收方不要等待自己发送数据时才进行捎带确认, 而是要立即发送确认
- 即使收到失序的报文段也要立即发出对已收到的报文段的重复确认
- 发送方一旦收到3个连续的重复确认,就将相应的报文段立即重传,而不是等该报文段超时重传计时 器超时再重传
- 对于个别丢失的报文段,发送方不会出现超时重传,也就不会误认为出现了拥塞(进而降低拥塞窗口cwnd为1)



快恢复

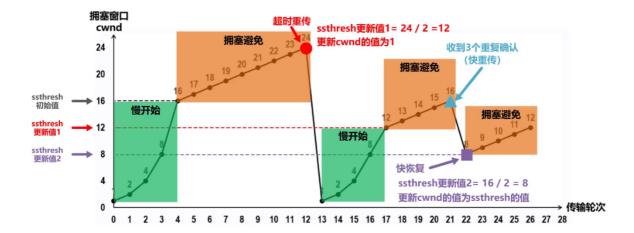
发送方收到3个重复确认,就知道只是丢失了个别报文段,执行快恢复算法:

ullet 发送方将ullet 开始门限ullet ullet ullet 作用ullet 的ullet ullet 的ullet ullet u

也可以把快恢复开始时的拥塞窗口cwnd值再增大一些,即等于新的ssthresh + 3

- 既然发送方收到3个重复的确认,就表明有3个数据报已经离开了网络
- 这三个数据报不再消耗网络资源而是停留在接收方的接受缓存中
- 可见在网络中不是堆积了报文段而是减少了3个报文段。因此可以适当把拥塞窗口扩大些

算法示意图



题目

【2009年 题39】一个TCP连接总是以1KB的最大段长发送TCP段,发送方有足够多的数据要发送。当拥塞窗口为16KB时发生了超时,如果接下来的4个RTT(往返时间)内的TCP段的传输都是成功的,那么当第4个RTT时间内发送的所有TCP段都得到肯定应答时,拥塞窗口大小是

