TCPIP的三次握手与四次挥手详解

TCP/IP的三次握手与四次挥手详解

TCP((Transmission Control Protocol)传输控制协议,是一个面向连接的协议。在运用此协议进行数据传输前都会进行连接的建立工作(三次握手);当数据传输完毕,连接的双方都会通知对方要释放此连接(四次挥手)。

• 认识TCP标志位

tcp标志位有6种标示:

SYN(synchronous建立联机)

ACK(acknowledgement 确认)

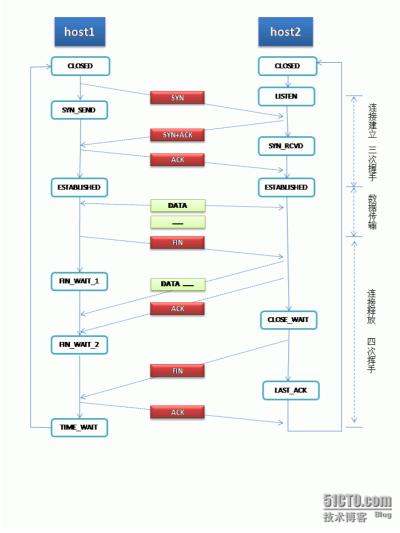
PSH(push传送)

FIN(finish结束)

RST(reset重置)

URG(urgent緊急)

• 图解TCP与UDP的三次握手与四次挥手过程



150141960.png

三次握手过程:

第一次握手: host1发送一个TCP标志位SYN=1、ACK=0的数据包给host2,并随机会产生一个Sequence number=3233.当host2接收到这个数据后,host2由SYN=1可知客户端是想要建立连接;

第二次握手:host2要对客户端的联机请求进行确认,向host1发送应答号ACK=1、SYN=1、

确认号Acknowledge number=3234,此值是host1的序列号加1,还会产生一个随机的序列号Sequence number=36457,这样就告诉host1可以进行连接;

第三次握手: host1收到数据后检查Acknowledge number是否是3233+1的值,以及ACK的值是否为1,若为1, host1会发送ACK=1、

确认号码Acknowledge number=36457,告诉host2,你的请求连接被确认,连接可以建立。

四次挥手过程:

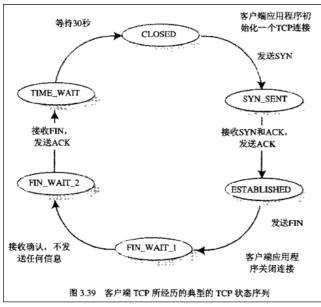
第一次挥手:当传输的数据到达尾部时,host1向host2发送FIN=1标志位;可理解成,host1向host2说,我这边的数据传送完成了,我准备断开了连接;

第二次挥手:因TCP的连接是全双工的双向连接,关闭也是要从两边关闭;当host2收到host1发来的FIN=1的标志位后,host2不会立刻向host1发送FIND=1的请求关闭信息,而是先向host1发送一个ACK=1的应答信息,表示:你请求关闭的请求我已经收到,但我可能还有数据没有完成传送,你再等下,等我数据传输完成了我就告诉你;

第三次挥手: host2数据传输完成,向host1发送FIN=1,host1收到请求关闭连接的请求后,host1就明白host2的数据已传输完成,现在可以断开连接了,

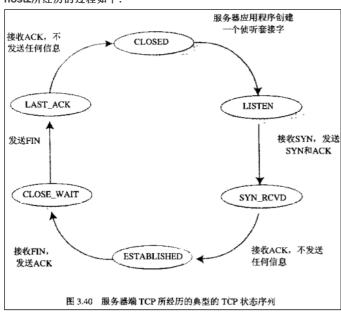
第四次挥手: host1收到FIND=1后, host1还是怕由于网络不稳定的原因,怕host2不知道他要断开连接,于是向host2发送ACK=1确认信息进行确认,把自己设置成TIME_WAIT状态并启动定时器,如果host2没有收到ACK,host2端TCP的定时器到达后,会要求host1重新发送ACK,当host2收到ACK后,host2就断开连接;当host1等待2MLS(2倍报文最大生存时间)后,没有收到host2的重传请求后,他就知道host2已收到了ACK,所以host1此时才关闭自己的连接。这一点我觉得设计得非常巧妙!

整个过程host1端所经历的状态如下:



155802215.gif

host2所经历的过程如下:



155930629.gif

总结:以前对TCP的三次握手与四次挥手没有进行深入的理解,只是一知半解,现在参照网上的一些资料写了此博文,对此知识点

有了深刻认识。在TCP连接的建立与释放的过程中,hostl与host2并没有严格的客户端与服务器之分,谁先发起请求,那就是客户端。

 $\hbox{ {\it Copyright @ 2016. All rights reserved.} (\hbox{ {\it Co change the copyright info, just edit it in template for zuozong.}) }$