TCP协议握手协商通信详解 PDF转换可能丢失图片或格式,建议阅读原文

https://www.100test.com/kao_ti2020/240/2021_2022_TCP_E5_8D 8F E8 AE AE E6 c101 240533.htm 1、建立连接协议(三次 握手)(1)客户端发送一个带SYN标志的TCP报文到服务器 。这是三次握手过程中的报文1.(2)服务器端回应客户端的 ,这是三次握手中的第2个报文,这个报文同时带ACK标志 和SYN标志。因此它表示对刚才客户端SYN报文的回应;同 时又标志SYN给客户端,询问客户端是否准备好进行数据通 讯。(3)客户必须再次回应服务段一个ACK报文,这是报 文段3.2、连接终止协议(四次握手)由于TCP连接是全双工 的,因此每个方向都必须单独进行关闭。这原则是当一方完 成它的数据发送任务后就能发送一个FIN来终止这个方向的连 接。收到一个FIN只意味着这一方向上没有数据流动,一 个TCP连接在收到一个FIN后仍能发送数据。首先进行关闭的 一方将执行主动关闭,而另一方执行被动关闭。 (1) TCP 客户端发送一个FIN,用来关闭客户到服务器的数据传送(报 文段4)。(2)服务器收到这个FIN,它发回一个ACK,确 认序号为收到的序号加1(报文段5)。和SYN一样,一个FIN 将占用一个序号。(3)服务器关闭客户端的连接,发送一 个FIN给客户端(报文段6)。(4)客户段发回ACK报文确 认,并将确认序号设置为收到序号加1(报文段7)。 CLOSED: 这个没什么好说的了,表示初始状态。LISTEN: 这个也是非常容易理解的一个状态,表示服务器端的某 个SOCKET处于监听状态,可以接受连接了。 SYN RCVD: 这个状态表示接受到了SYN报文,在正常情况下,这个状态

是服务器端的SOCKET在建立TCP连接时的三次握手会话过程 中的一个中间状态,很短暂,基本上用netstat你是很难看到这 种状态的,除非你特意写了一个客户端测试程序,故意将三 次TCP握手过程中最后一个ACK报文不予发送。因此这种状 态时,当收到客户端的ACK报文后,它会进入 到ESTABLISHED状态。 SYN_SENT: 这个状态与SYN_RCVD 遥想呼应,当客户端SOCKET执行CONNECT连接时,它首先 发送SYN报文,因此也随即它会进入到了SYN SENT状态,并 等待服务端的发送三次握手中的第2个报文。SYN SENT状态 表示客户端已发送SYN报文。 ESTABLISHED: 这个容易理解 了,表示连接已经建立了。FIN WAIT 1:这个状态要好好 解释一下, 其实FIN WAIT 1和FIN WAIT 2状态的真正含义 都是表示等待对方的FIN报文。而这两种状态的区别是 :FIN WAIT 1状态实际上是当SOCKET在ESTABLISHED状 态时,它想主动关闭连接,向对方发送了FIN报文,此时 该SOCKET即进入到FIN WAIT 1状态。而当对方回应ACK报 文后,则进入到FIN WAIT 2状态,当然在实际的正常情况下 .无论对方何种情况下,都应该马上回应ACK报文,所 以FIN WAIT 1状态一般是比较难见到的,而FIN_WAIT_2状 态还有时常常可以用netstat看到。 FIN_WAIT_2: 上面已经详 细解释了这种状态,实际上FIN WAIT 2状态下的SOCKET, 表示半连接,也即有一方要求close连接,但另外还告诉对方 ,我暂时还有点数据需要传送给你,稍后再关闭连接。 TIME WAIT:表示收到了对方的FIN报文,并发送出了ACK 报文,就等2MSL后即可回到CLOSED可用状态了。如 果FIN WAIT 1状态下,收到了对方同时带FIN标志和ACK标

志的报文时,可以直接进入到TIME WAIT状态,而无须经 过FIN WAIT 2状态。CLOSING:这种状态比较特殊,实际 情况中应该是很少见,属于一种比较罕见的例外状态。正常 情况下,当你发送FIN报文后,按理来说是应该先收到(或同 时收到)对方的ACK报文,再收到对方的FIN报文。但 是CLOSING状态表示你发送FIN报文后,并没有收到对方 的ACK报文,反而却也收到了对方的FIN报文。什么情况下会 出现此种情况呢?其实细想一下,也不难得出结论:那就是 如果双方几乎在同时close一个SOCKET的话,那么就出现了 双方同时发送FIN报文的情况,也即会出现CLOSING状态, 表示双方都正在关闭SOCKET连接。 CLOSE WAIT: 这种状 态的含义其实是表示在等待关闭。怎么理解呢?当对方close 一个SOCKET后发送FIN报文给自己,你系统毫无疑问地会回 应一个ACK报文给对方,此时则进入到CLOSE WAIT状态。 接下来呢,实际上你真正需要考虑的事情是察看你是否还有 数据发送给对方,如果没有的话,那么你也就可以close这 个SOCKET,发送FIN报文给对方,也即关闭连接。所以你 在CLOSE WAIT状态下,需要完成的事情是等待你去关闭连 接。LAST ACK:这个状态还是比较容易好理解的,它是被 动关闭一方在发送FIN报文后,最后等待对方的ACK报文。当 收到ACK报文后,也即可以进入到CLOSED可用状态了。 最 后有2个问题的回答,我自己分析后的结论(不一定保证100% 正确)1、为什么建立连接协议是三次握手,而关闭连接却 是四次握手呢? 这是因为服务端的LISTEN状态下的SOCKET 当收到SYN报文的建连请求后,它可以把ACK和SYN(ACK 起应答作用,而SYN起同步作用)放在一个报文里来发送。

但关闭连接时,当收到对方的FIN报文通知时,它仅仅表示对 方没有数据发送给你了;但未必你所有的数据都全部发送给 对方了,所以你可以未必会马上会关闭SOCKET,也即你可 能还需要发送一些数据给对方之后,再发送FIN报文给对方来 表示你同意现在可以关闭连接了,所以它这里的ACK报文 和FIN报文多数情况下都是分开发送的。 2、 为什 么TIME WAIT状态还需要等2MSL后才能返回到CLOSED状态 ? 这是因为:虽然双方都同意关闭连接了,而且握手的4个 报文也都协调和发送完毕,按理可以直接回到CLOSED状态 (就好比从SYN SEND状态到ESTABLISH状态那样);但是 因为我们必须要假想网络是不可靠的,你无法保证你最后发 送的ACK报文会一定被对方收到,因此对方处于LAST ACK 状态下的SOCKET可能会因为超时未收到ACK报文,而重 发FIN报文,所以这个TIME WAIT状态的作用就是用来重发 可能丢失的ACK报文 100Test 下载频道开通, 各类考试题目直 接下载。详细请访问 www.100test.com