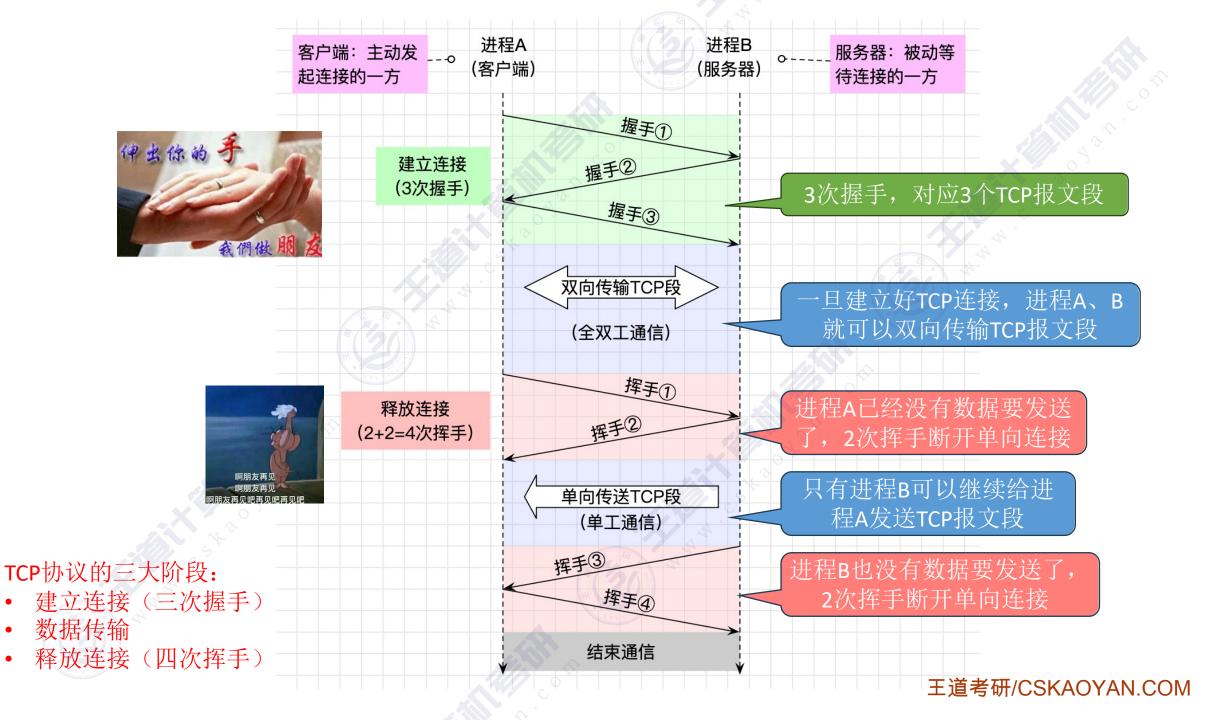


408考研大纲(传输层)

【考纲内容】

通常不单独考,结合 UDP、TCP考察

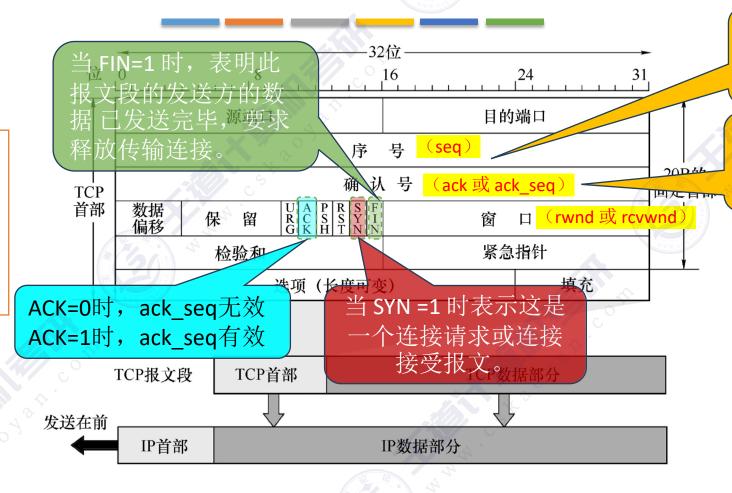
- (二) UDP 小题*3 UDP 数据报; UDP 检验
- (三) TCP 小题*20, 大题*2 TCP 段; TCP 连接管理; TCP 可靠传输; TCP 流量控制与拥塞控制



回顾: TCP首部的常考字段

考题常见术语补充: 若SYN=1,可称为SYN段 若FIN=1,可称为FIN段 若ACK=1,可称为ACK段

其他标志位同理



用士标记数据部分 第一个字节在原始 字节流中的位置

用于反馈,表示<u>序号</u> <u>在该确认号之前的所</u> <u>有字节</u>都已正确收到

只有握手①的ACK=0,其他所有TCP报文段都是ACK=1

只有<u>握手①、握手②</u>的SYN=1,其他所有TCP报文段都是SYN=0 只有<u>挥手①、挥手③</u>的FIN=1,其他所有TCP报文段都是FIN=0

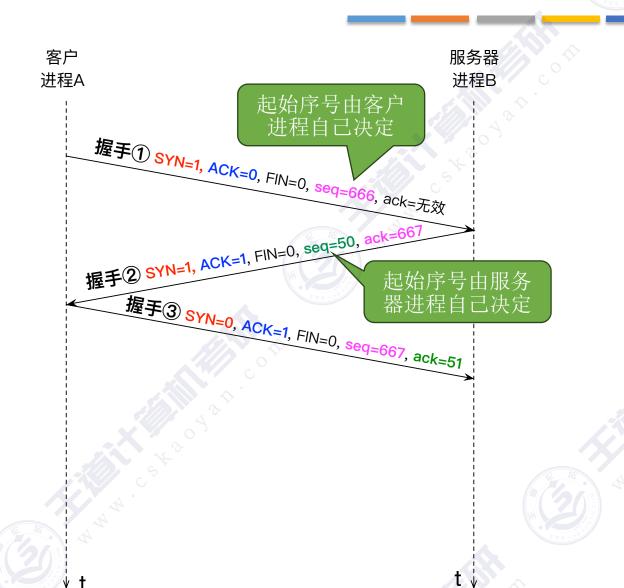
TCP连接管理高频命题角度

TCP连接管理 (三次握手、四次挥手) SYN、ACK、FIN、seq、ack_seq 的值为多少?

每发出/收到一个握手/挥手报文段后,进程的TCP状态转换

建立连接、断开连接的最短耗时分析

建立连接(三次握手)



此图重点体会:

三次握手的TCP报文段中,SYN、ACK、seq、ack

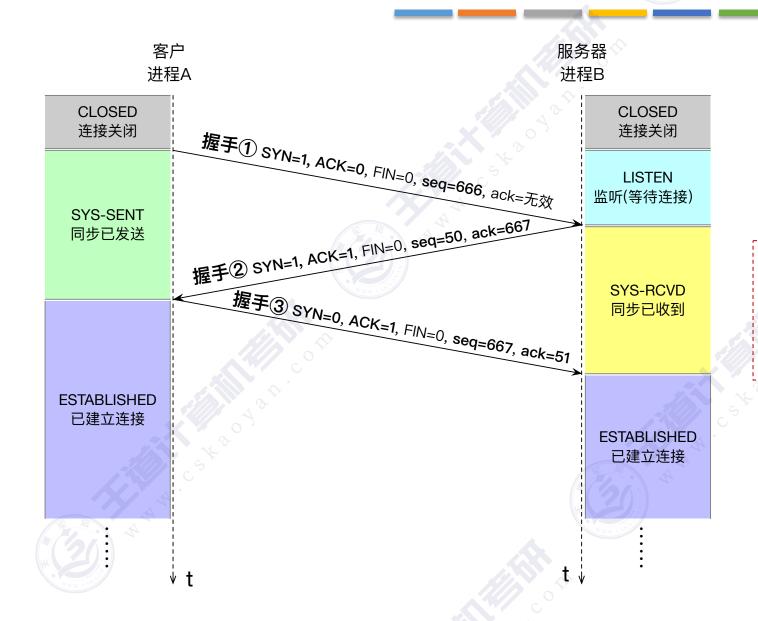
考试要点:

- ➤ 在TCP全过程中,只有握手①、握手②的 SYN=1
- ➤ 在TCP全过程中,只有握手①的ACK=0
- ➤ 握手①、握手②不能携带数据(只有TCP首 部),但是仍要消耗一个序号

例题: 2011年真题_39

- **39**. 主机甲向主机乙发送一个(SYN = 1, seq = 11220)的 TCP 段,期望与主机乙建立 TCP 连接,若主机乙接受该连接请求,则主机乙向主机甲发送的正确的 TCP 段可能是()。
 - A. (SYN = 0, ACK = 0, seq = 11221, ack = 11221)
 - B. (SYN = 1, ACK = 1, seq = 11220, ack = 11220)
 - C. (SYN = 1, ACK = 1, seq = 11221, ack = 11221)
 - D. (SYN = 0, ACK = 0, seq = 11220, ack = 11220)

建立连接(三次握手)



此图重点体会:

三次握手过程中,客户端、服务器进程TCP状态是如何变化的?

考试要点:

- > 发出/收到某个握手报文段前后,TCP 状态如何变化?
- ▶ 记忆型考点,建议考前几天回顾(短时记忆)

例题: 2021年_38题

- 38. 若客户首先向服务器发送 FIN 段请求断开 TCP 连接,则当客户收到服务器发送的 FIN 段并向 服务器发送了 ACK 段后,客户的 TCP 状态转换为(
 - A. CLOSE_WAIT
- B. TIME_WAIT C. FIN_WAIT_1
- D. FIN_WAIT_2

注:本题考释放连接阶段的状态转换,同类题目也可能考建立连接阶段

建立连接(三次握手)

客户

客户 服务器 讲程A 进程B 握手① SYN=1, ACK=0, FIN=0, seq=666, ack=无效 握手② SYN=1, ACK=1, FIN=0, seq=50, ack=667 握手③ SYN=0, ACK=1, FIN=0, seq=667, ack=51 假设不携 TCP段 SYN=0, ACK=1, FIN=0, seq=51, ack=667 带数据 握手①、握手②虽然不携带数据,但仍要消耗1个序号 如果握手③不携带数据,那么不消耗序号

此图重点体会: 左右两个例子的区别

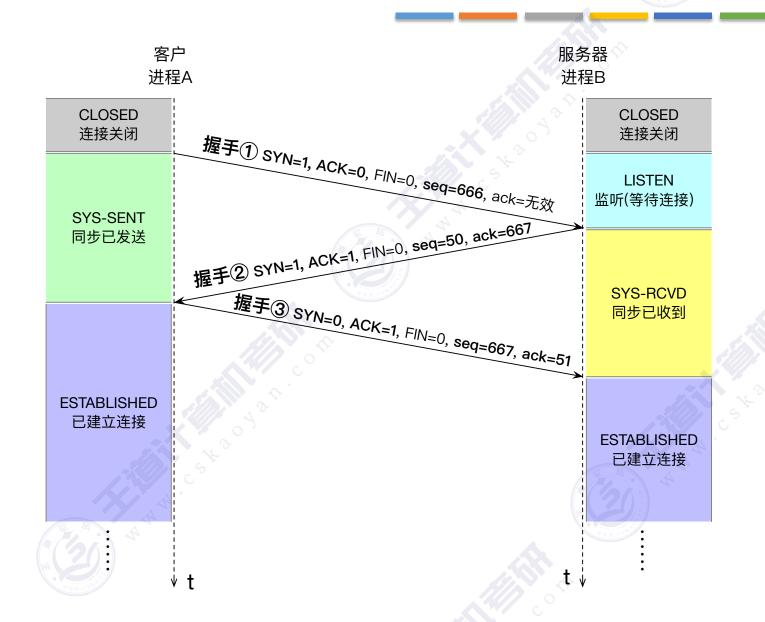
考试要点:

- ▶ 握手①②不能携带 数据,握手③可以 携带数据
- ▶ 握手①②固定消耗1个序号
- ▶ 握手③如果不携带 数据就不消耗序号

进程A 进程B **握手①** SYN=1, ACK=0, FIN=0, seq=666, ack=无效 握手② SYN=1, ACK=1, FIN=0, seq=50, ack=667 握手③ SYN=0, ACK=1, FIN=0, seq=667, ack=51 假设携带 TCP段 SYN=0, ACK=1, FIN=0, seq=51, ack=767 100B数据 握手①、握手②虽然不携带数据,但仍要消耗1个序号 如果握手③携带100B数据、那么消耗100个序号

服务器

建立连接阶段耗时分析



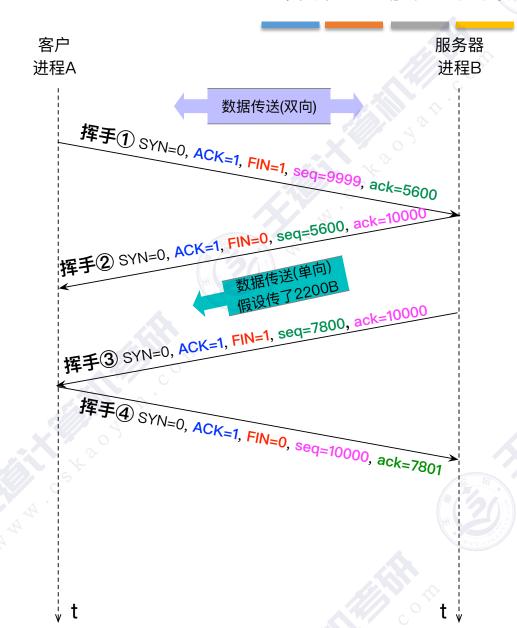
考试要点:

从发出握手①,到客户端进程可以发送数据,至少需要多久?——1RTT

从发出握手①,到服务器进程可以发送数据,至少需要多久?——1.5RTT

注:题目会给出RTT

释放连接(四次挥手)



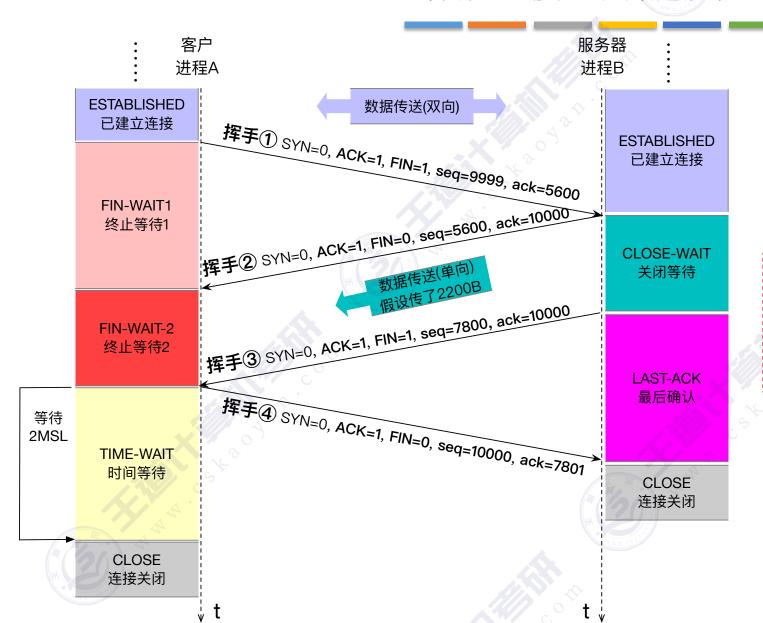
此图重点体会:

四次挥手的TCP报文段中,FIN、ACK、seq、ack

考试要点:

- ➤ 在TCP全过程中,只有挥手①、挥手③的 FIN=1
- ▶ 挥手①、挥手③即使不携带数据,也要消耗 一个序号
- ➤ 挥手②<u>可以</u>携带数据
- > 挥手④不可以携带数据

释放连接(四次挥手)



此图重点体会:

四次握手过程中,客户端、服务器进程TCP状态是如何变化的?

考试要点:

- > 发出/收到某个挥手报文段前后,TCP 状态如何变化?
- ▶ 记忆型考点,建议考前几天回顾(短时记忆)

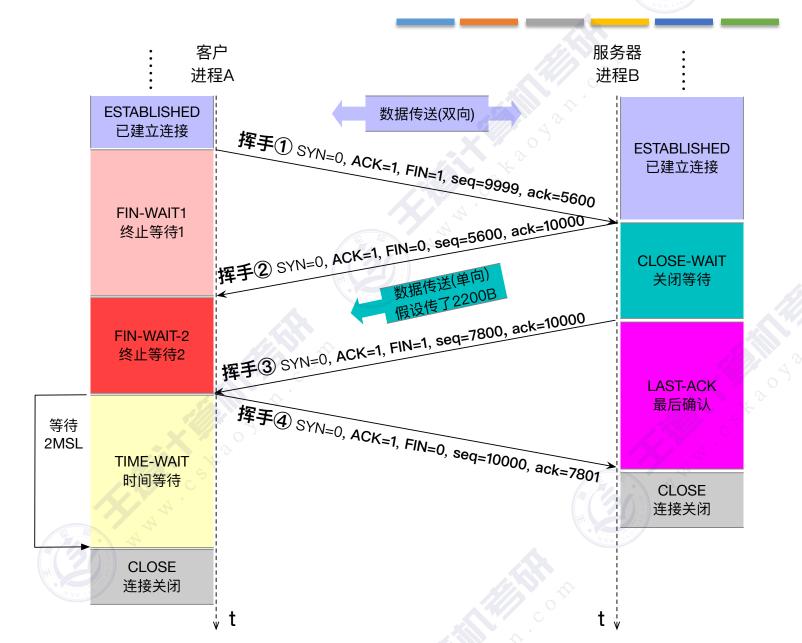
注意: 也可以是服务器先发出挥手

例题: 2021年_38题

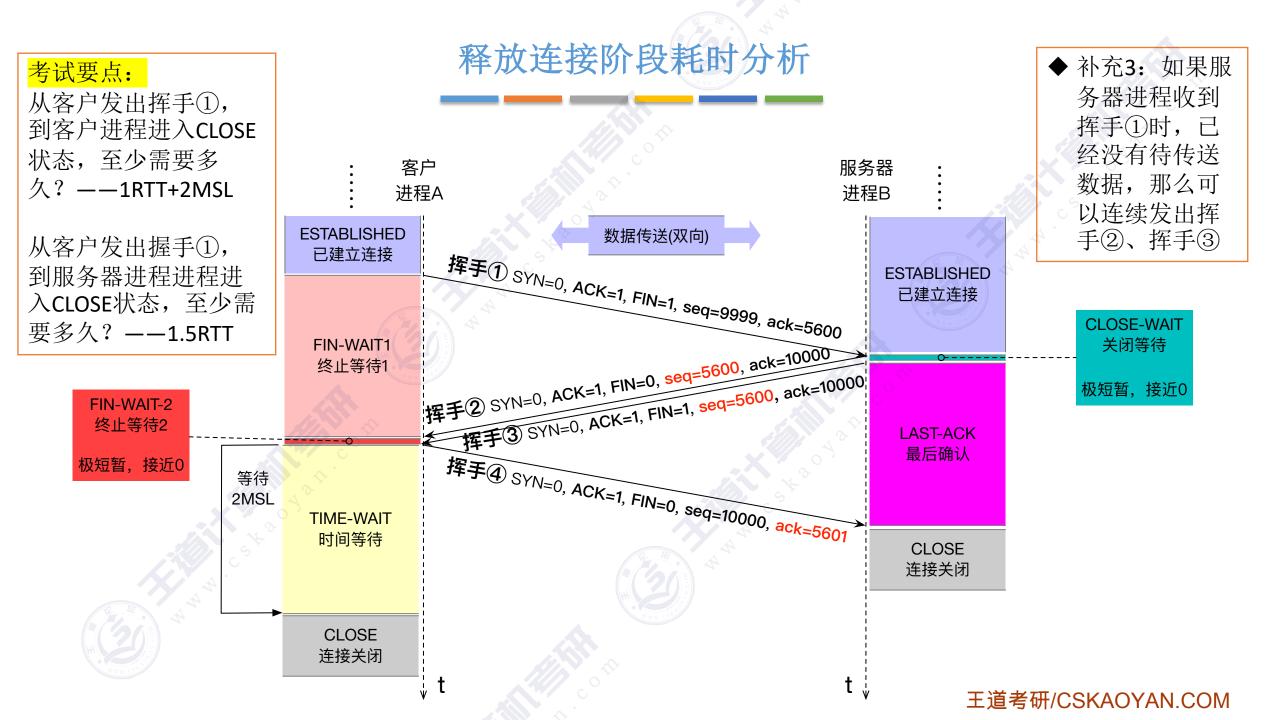
- 38. 若客户首先向服务器发送 FIN 段请求断开 TCP 连接,则当客户收到服务器发送的 FIN 段并向 服务器发送了 ACK 段后,客户的 TCP 状态转换为()。
 - A. CLOSE_WAIT
- B. TIME_WAIT C. FIN_WAIT_1

D. FIN_WAIT_2

释放连接阶段耗时分析



- ◆补充1:客户进程收到挥手 ③后,立即进入TIME-WAIT 状态,并启动"TIME-WAIT 计时器",倒计时2MSL后 才能进入CLOSE状态。(如 果等待期间重复收到挥手 ③,就重置计时器)
- ◆ 补充2: MSL (Maximum Segment Lifetime, 最长报 文段寿命),是由TCP协议 规定的一个固定时间长度



例题: 2022年_39题

39. 假设客户 C 和服务器 S 已建立一个 TCP 连接,通信往返时间 RTT = 50 ms,最长报文段寿命 MSL = 800 ms,数据传输结束后,C 主动请求断开连接。若从 C 主动向 S 发出 FIN 段时刻算起,则 C 和 S 进入 CLOSED 状态所需的时间至少分别是()。

A. 850 ms, 50 ms

C. 850 ms, 75 ms

B. 1650 ms, 50 ms

D. 1650 ms, 75 ms

要点回顾

