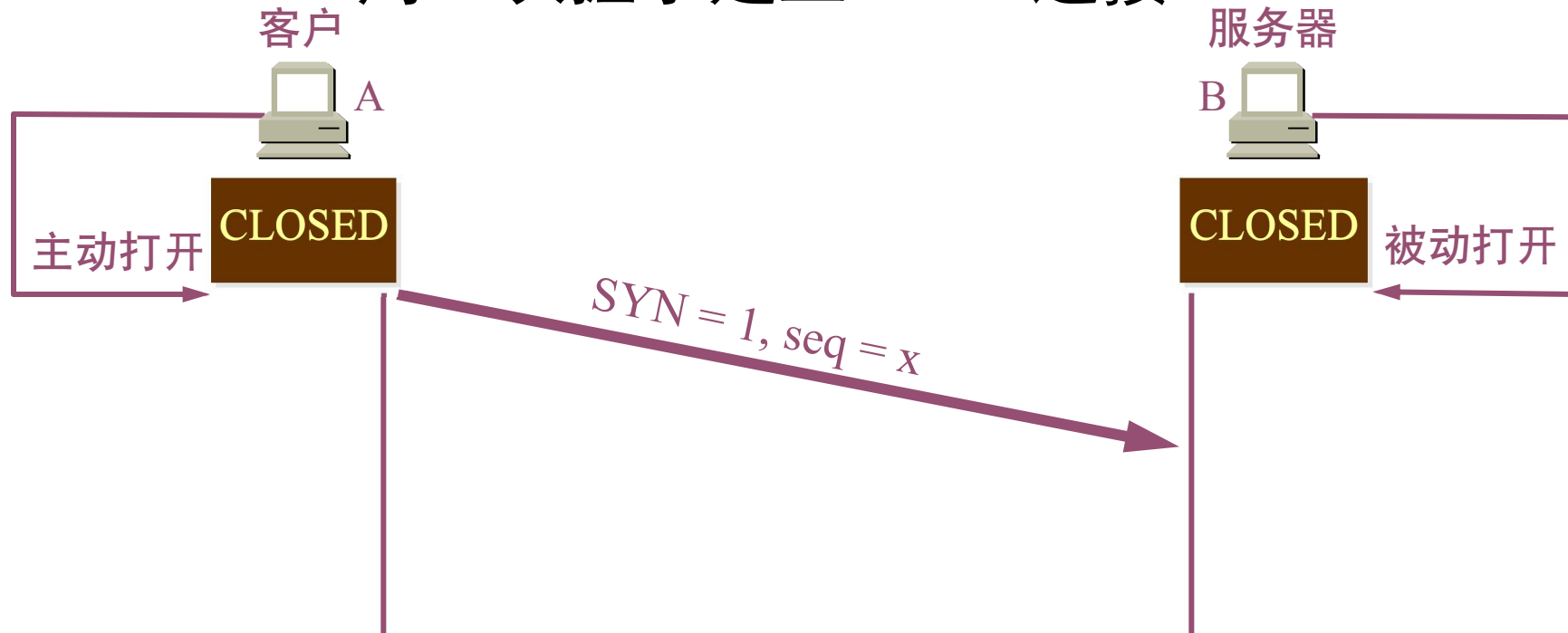


5.9.1 TCP 的连接建立

- TCP 建立连接的过程叫做**握手**。
- 握手需要在客户和服务端之间交换三个 TCP 报文段。称之为**三报文握手**。
- 采用**三报文握手**主要是为了防止已失效的连接请求报文段突然又传送到了，因而产生错误。

5.9.1 TCP 的连接建立

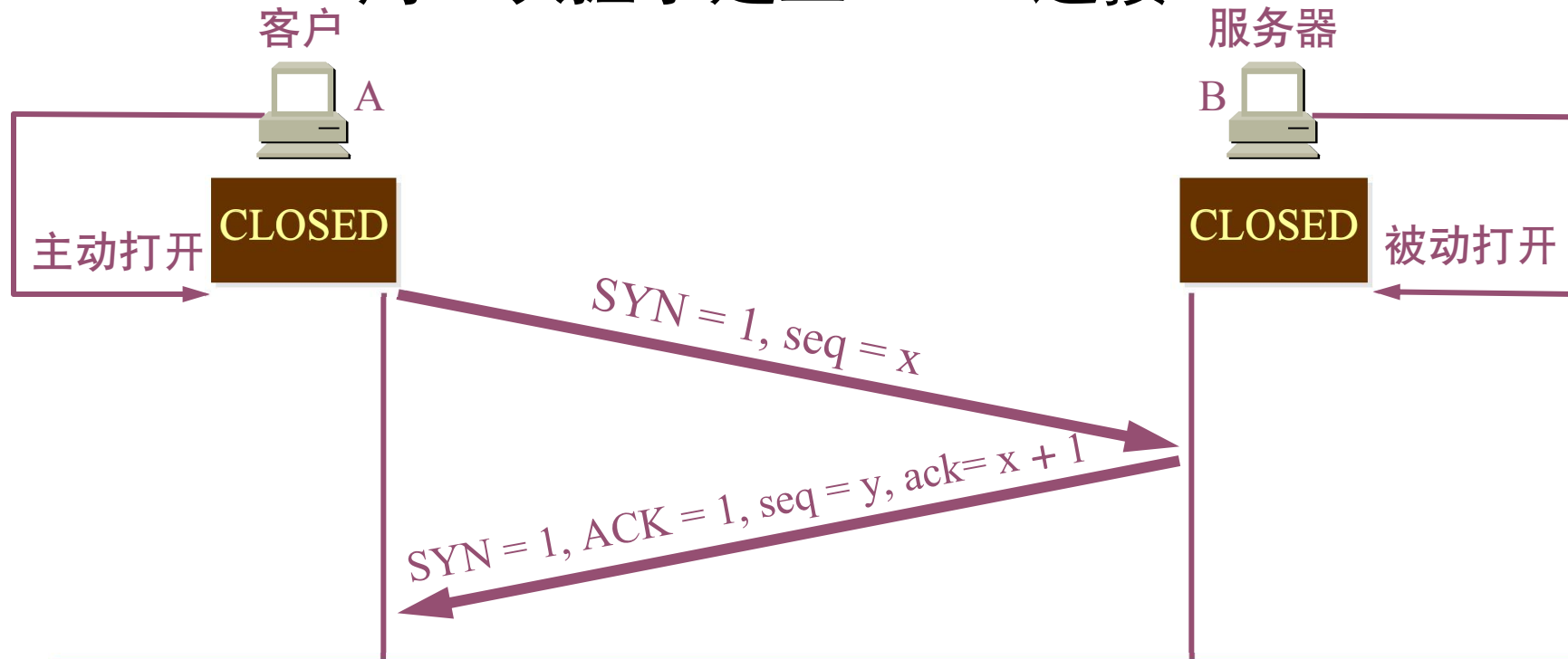
用三次握手建立 TCP 连接



A 的 TCP 向 B 发出连接请求报文段，其首部中的同步位 $SYN = 1$ ，并选择序号 $seq = x$ ，表明传送数据时的第一个数据字节的序号是 x 。

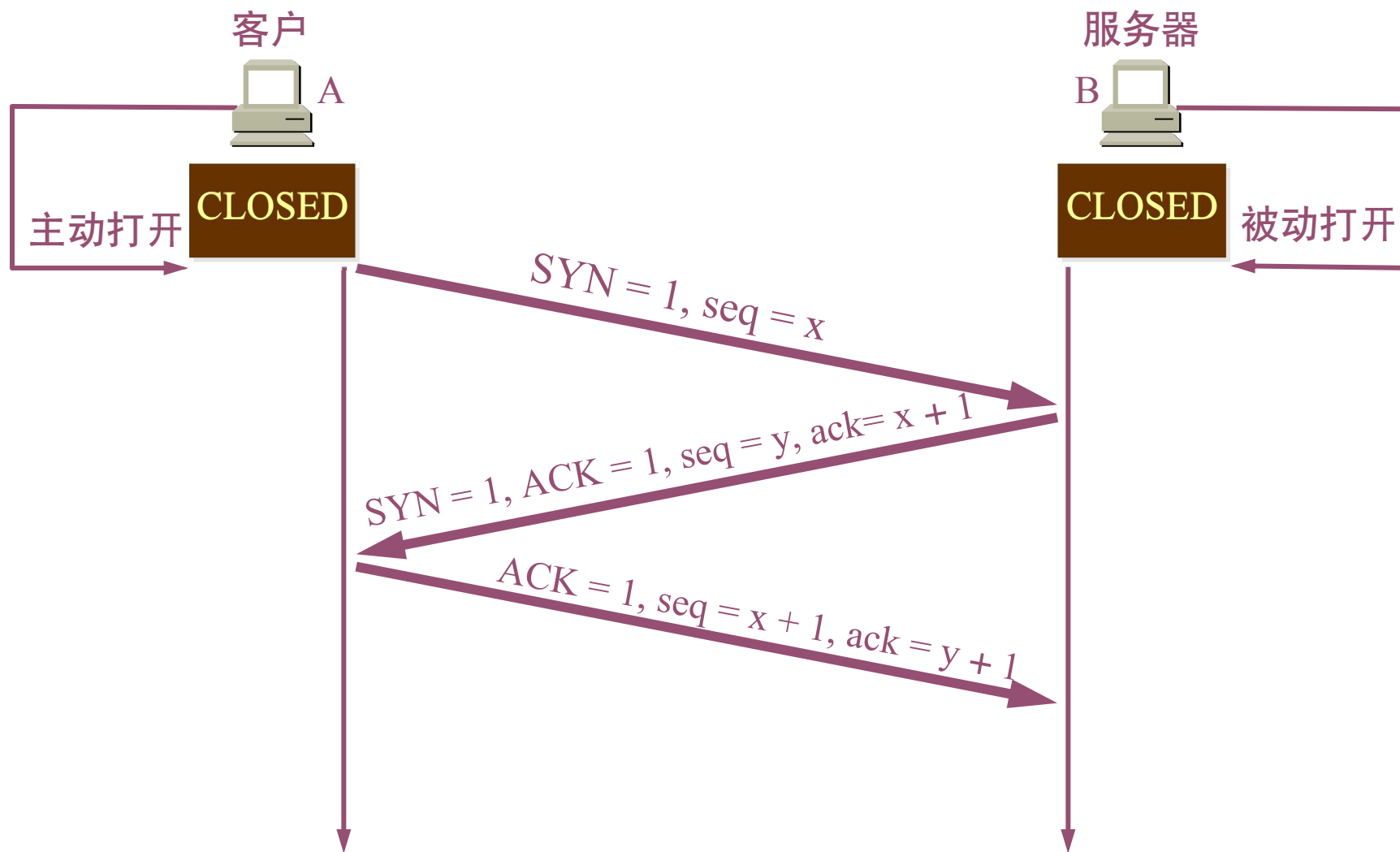
5.9.1 TCP 的连接建立

用三次握手建立 TCP 连接

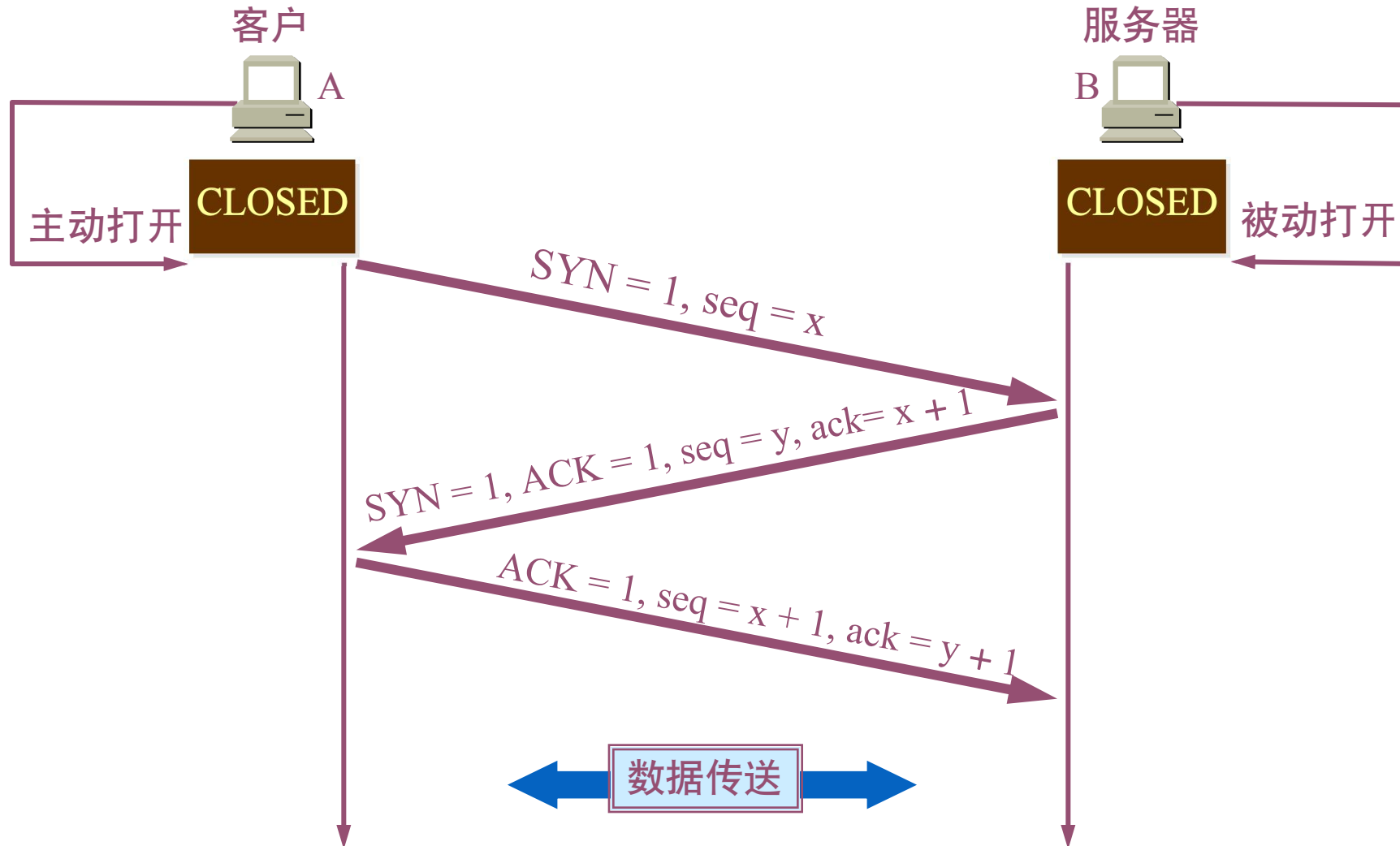


- B 的 TCP 收到连接请求报文段后，如同意，则发回确认。
- B 在确认报文段中应使 $SYN = 1$ ，使 $ACK = 1$ ，其确认号 $ack = x + 1$ ，自己选择的序号 $seq = y$ 。

- A 收到此报文段后向 B 给出确认，其 $ACK = 1$ ，确认号 $ack = y + 1$ 。
- A 的 TCP 通知上层应用进程，连接已经建立。

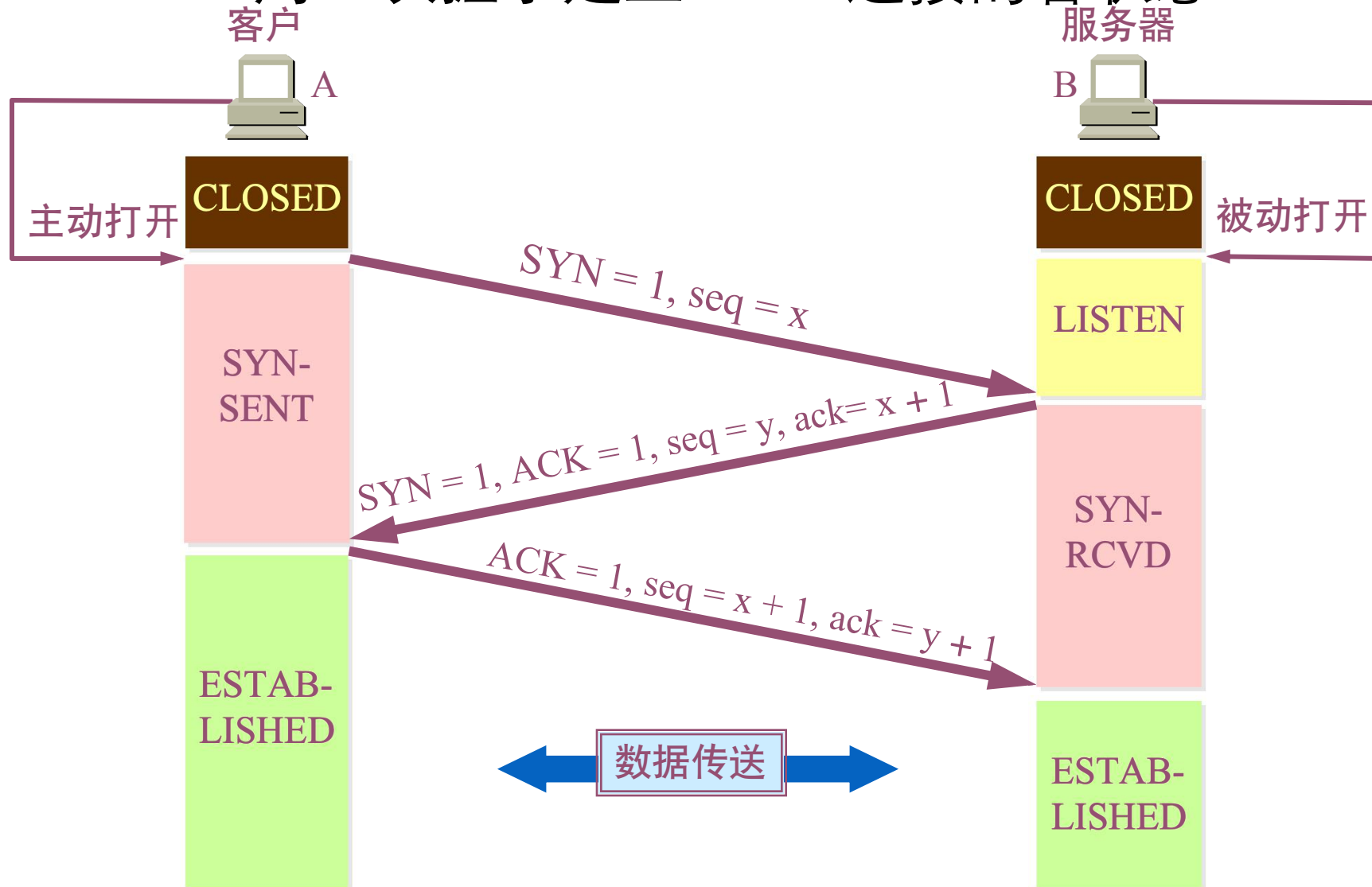


- B 的 TCP 收到主机 A 的确认后，也通知其上层应用进程：TCP 连接已经建立。



5.9.1 TCP 的连接建立

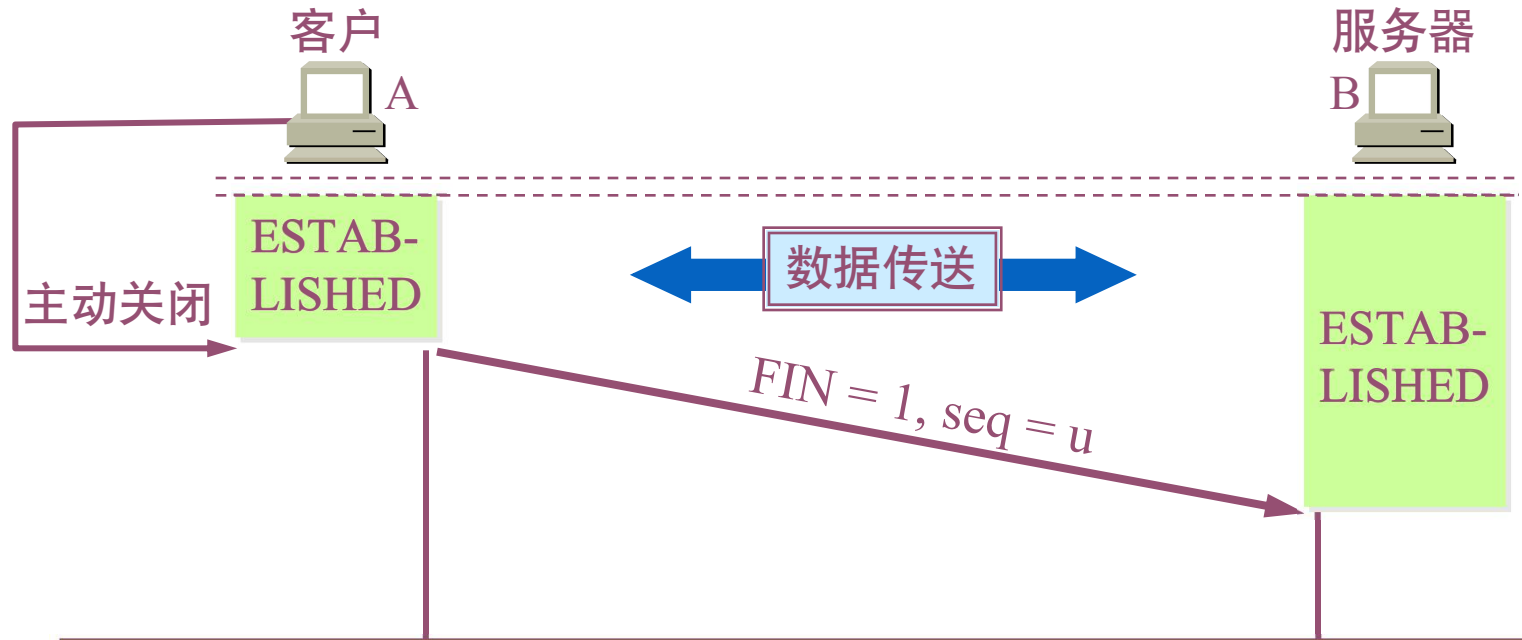
用三次握手建立 TCP 连接的各状态



5.9.2 TCP 的连接释放

- TCP 连接释放过程比较复杂。
- 数据传输结束后，通信的双方都可释放连接。
- TCP 连接释放过程是四报文挥手。

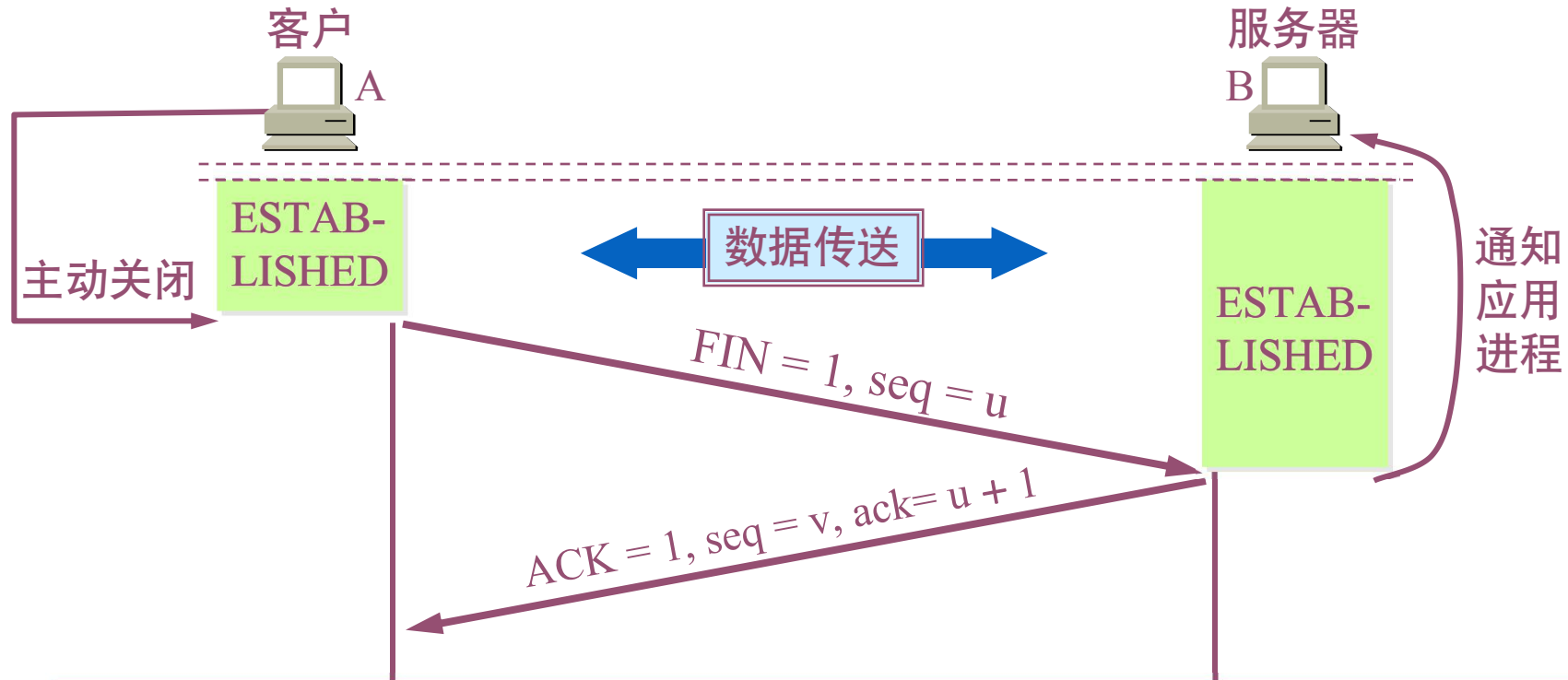
5.9.2 TCP 的连接释放



- 数据传输结束后，通信的双方都可释放连接。现在 A 的应用进程先向其 TCP 发出连接释放报文段，并停止再发送数据，主动关闭 TCP 连接。
- A 把连接释放报文段首部的 $FIN = 1$ ，其序号 $seq = u$ ，等待 B 的确认。

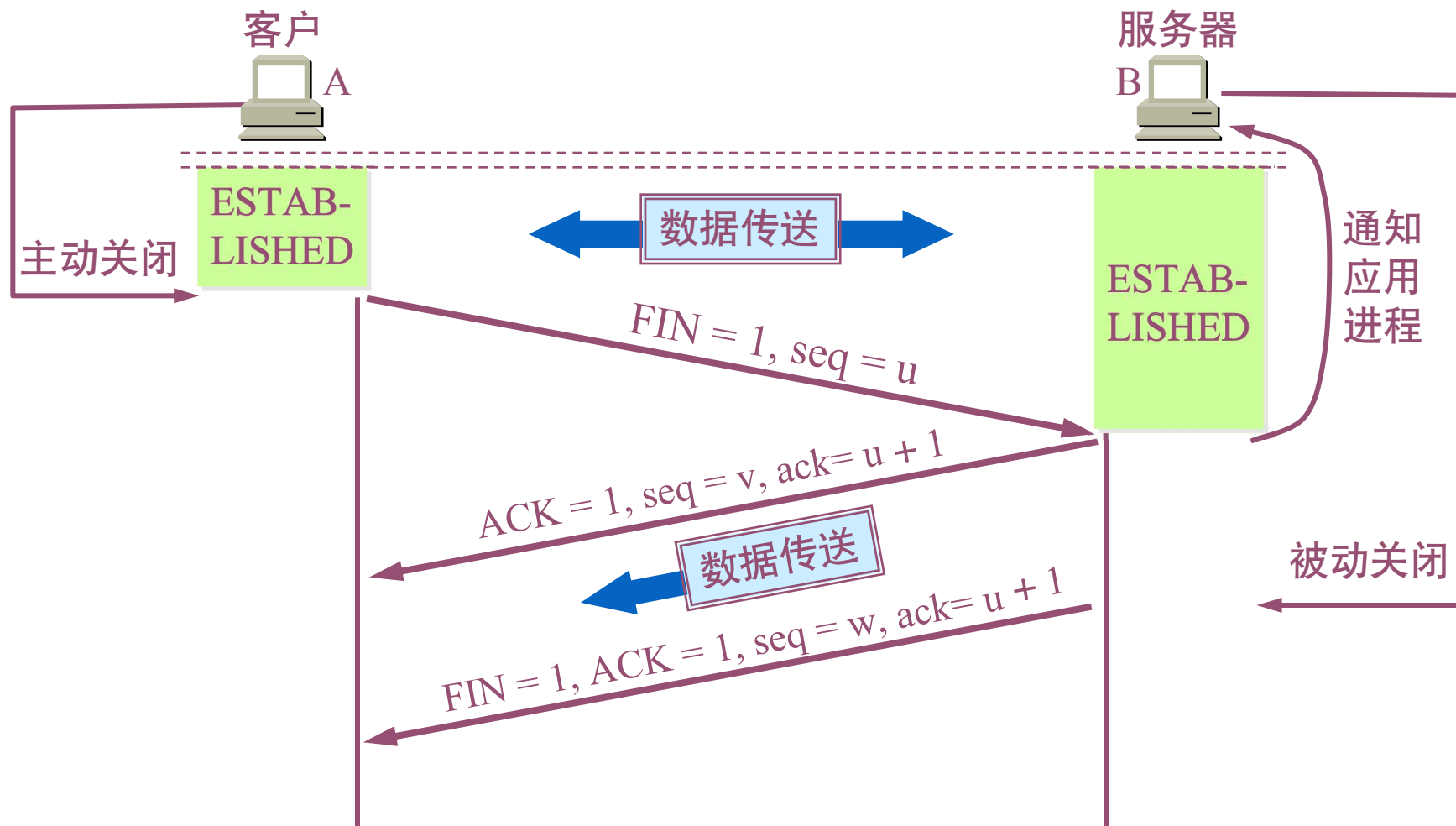
CLOSED

5.9.2 TCP 的连接释放



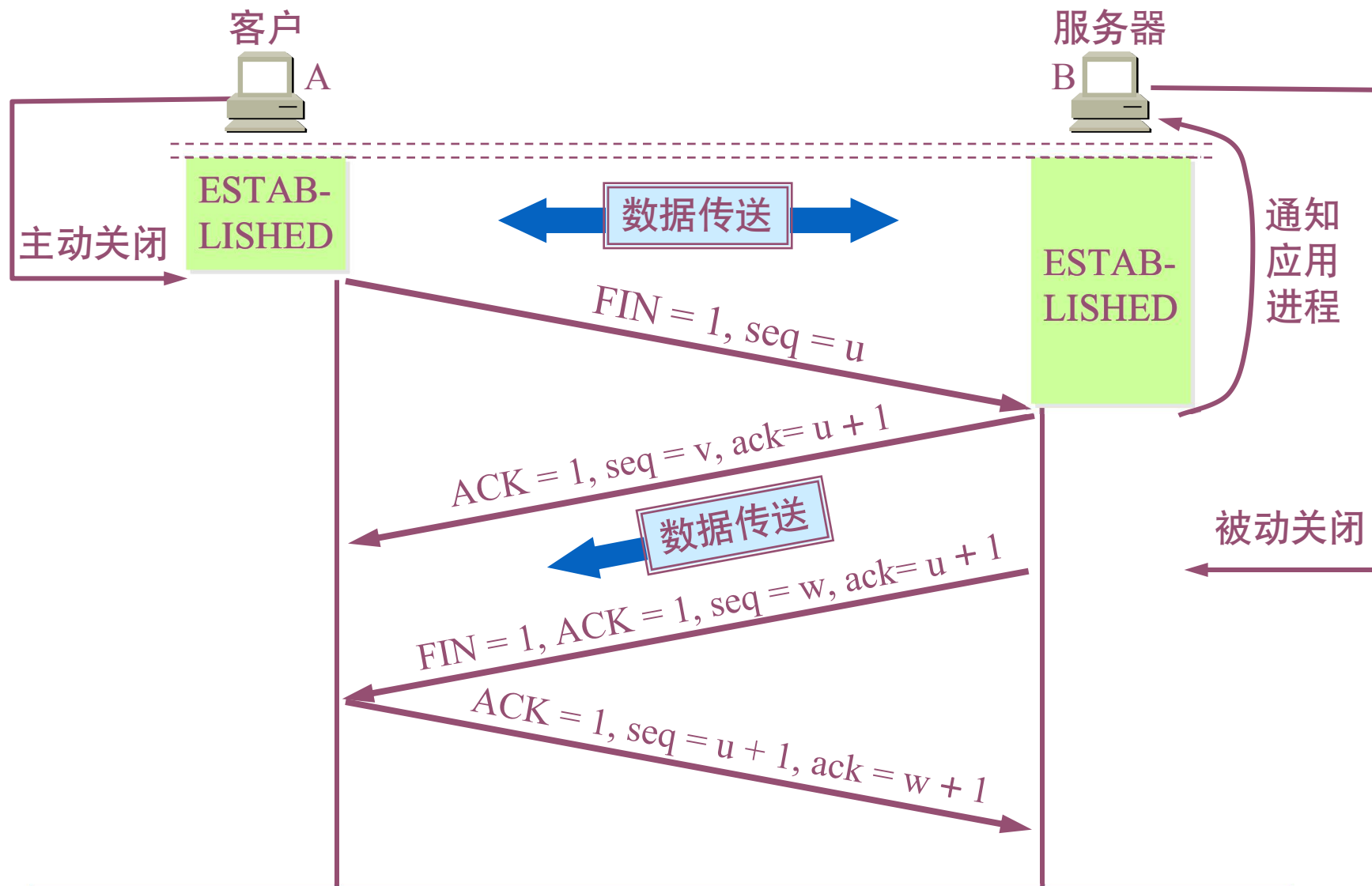
- B 发出确认，确认号 $ack = u + 1$ ，而这个报文段自己的序号 $seq = v$ 。
- TCP 服务器进程通知高层应用进程。
- 从 A 到 B 这个方向的连接就释放了，TCP 连接处于**半关闭**状态。B 若发送数据，A 仍要接收。

5.9.2 TCP 的连接释放



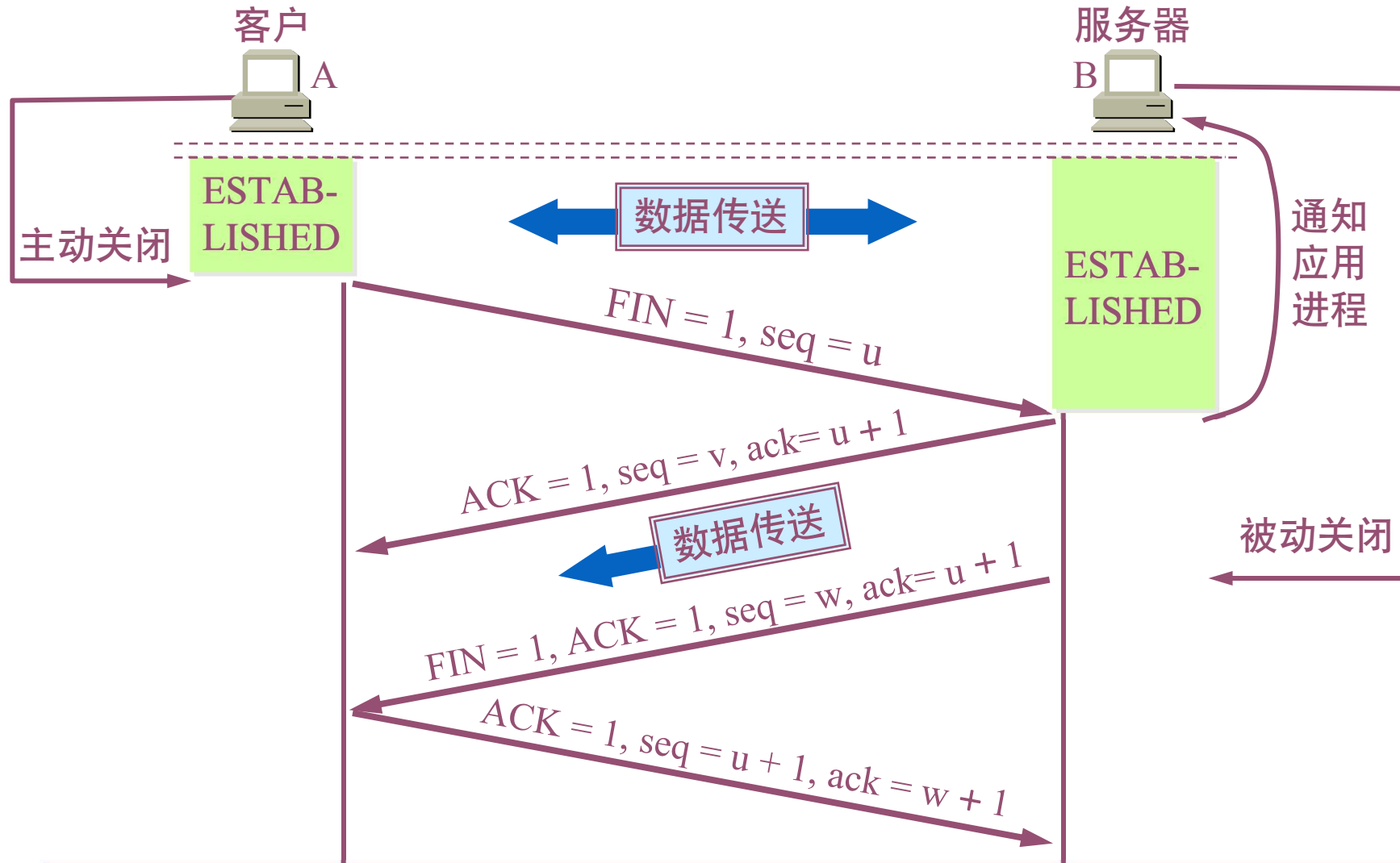
- 若 B 已经没有要向 A 发送的数据，其应用进程就通知 TCP 释放连接。

5.9.2 TCP 的连接释放



- A 收到连接释放报文段后，必须发出确认。

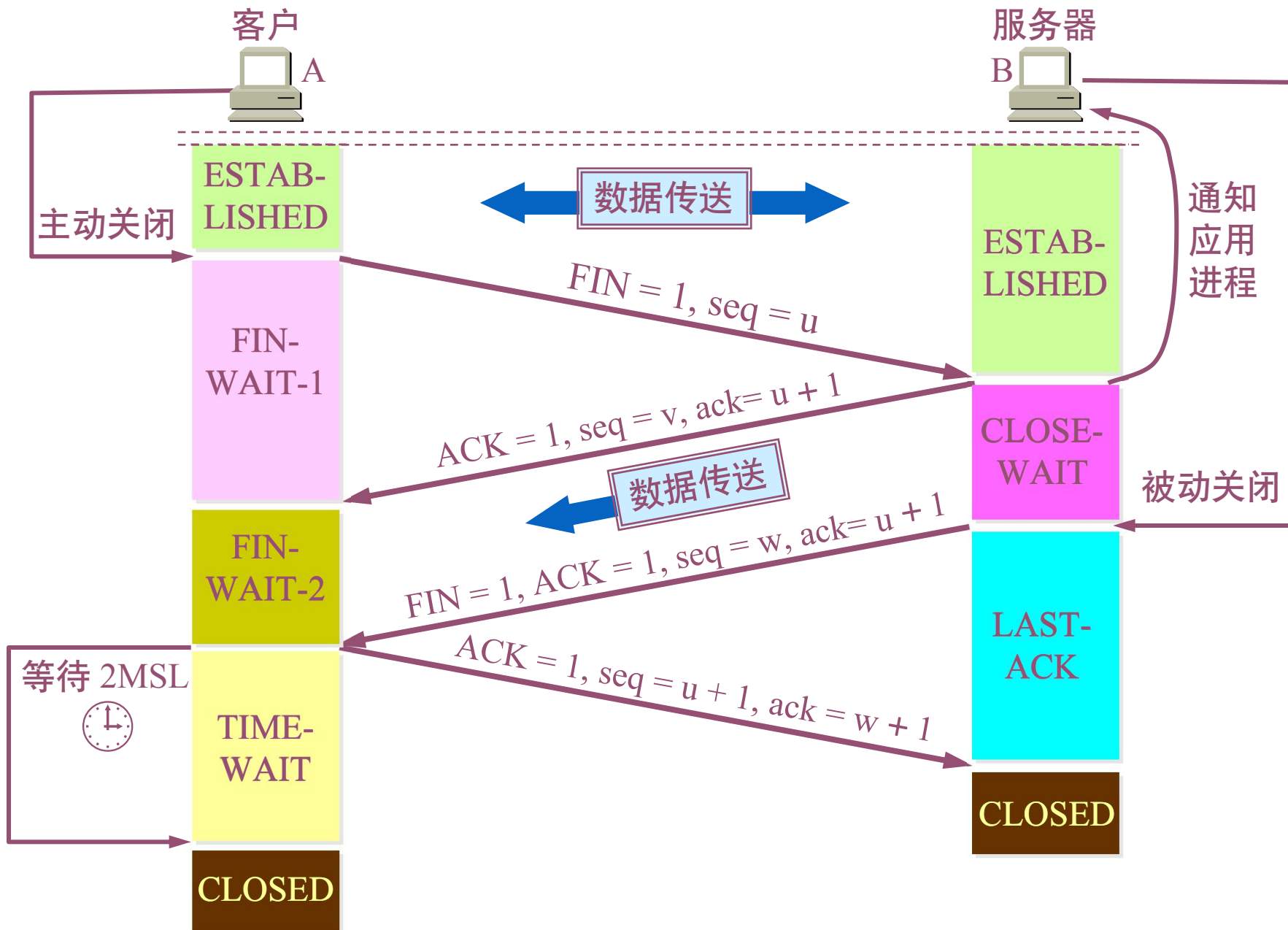
5.9.2 TCP 的连接释放



- 在确认报文段中 $ACK = 1$ ，确认号 $ack = w + 1$ ，自己的序号 $seq = u + 1$ 。

TCP 连接必须经过时间 2MSL
(Max Segment Lifetime) 后才真正释放掉。

TCP 的连接释放



A 必须等待 2MSL的时间

- **第一**，为了保证 A 发送的最后一个 ACK 报文段能够到达 B。
- **第二**，防止“已失效的连接请求报文段”出现在本连接中。A 在发送完最后一个 ACK 报文段后，再经过时间 2MSL，就可以使本连接持续的时间内所产生的所有报文段，都从网络中消失。这样就可以使下一个新的连接中不会出现这种旧的连接请求报文段。