核心问题: 进程间如何通信



应用层

传输层

网络层

链路层

> 进程到进程的通信信道

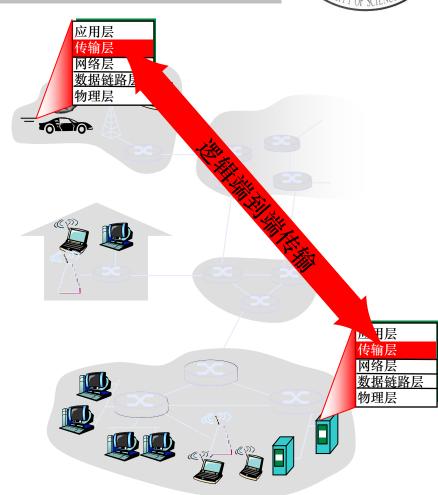
主机之间的连通性

- 链路层的互联
 - •直连链路或分组交换网络
- 网络层的互联
 - 主机到主机的通信协议
 - 网络互联的异构性和扩展性问题
 - IP服务模型及相关协议

传输服务和协议



- 为不同主机上运行的应用 进程间提供*逻辑连接*
- 在终端系统上运行的传输协议:
 - 发送方: 把应用层消息 划分成报文段,并传送 给网络层
 - 接收方:将报文重组成 消息,并传送给应用层
- 多个传输协议广泛应用:
 - Internet: TCP 和 UDP

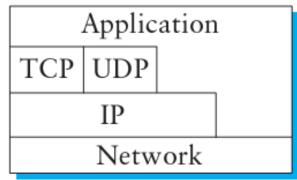


UDP vs. TCP



- 用户数据报协议UDP
 - 仅在IP基础上增加了一 级解多路复用功能
 - 面向报文
 - 无连接,不存在连接建立时延
 - 不保证消息的可靠传送
 - 无流量控制
 - 应用: DNS, 多媒体业

务



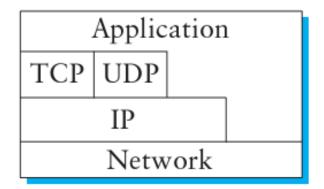
• 传输控制协议TCP

- 提供可靠的、有序的字 节流服务
- 终端主机在数据交换之 前需要建立连接
- 流量控制
 - 控制发送方的速率避免接收方过载
- 拥塞控制
 - 控制发送方速率避免网络过载

传输控制协议 (TCP)



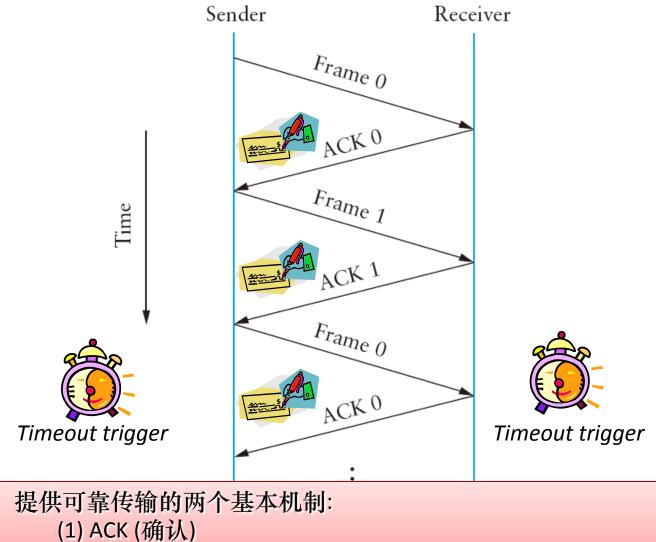
- TCP/IP协议栈中两个传输层协议之一
 - UDP: 1980年实现
 - TCP最早于1974年实现
 - 1981年IPv4实现



• 向应用进程提供可靠的字节流服务

可靠通信回顾:最早的停止等待协议

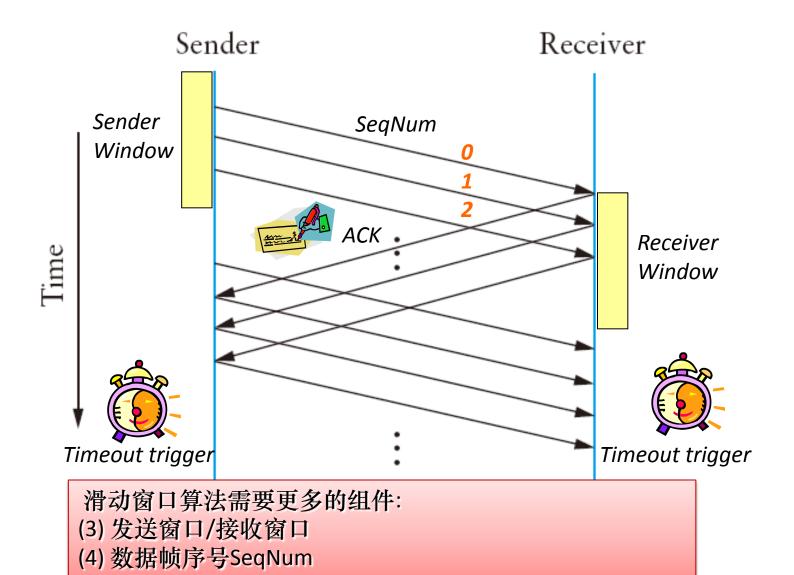




(2) 超时定时器

可靠通信回顾: 滑动窗口算法





可靠传输服务

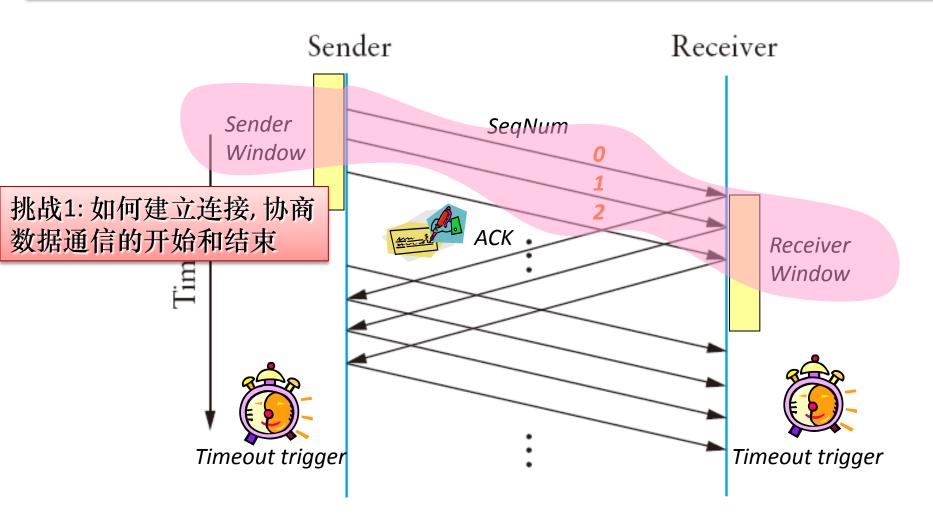


- 可靠传输服务的基本解决方法
 - ACK (确认)
 - 超时定时器

- 链路层
 - ARQ,滑动窗口算法
- 传输层
 - 有什么区别?
 - TCP与底层提供了重复的服务?



背景: IP 为异构网络不同的主机间通信提供了不可靠的传输服务

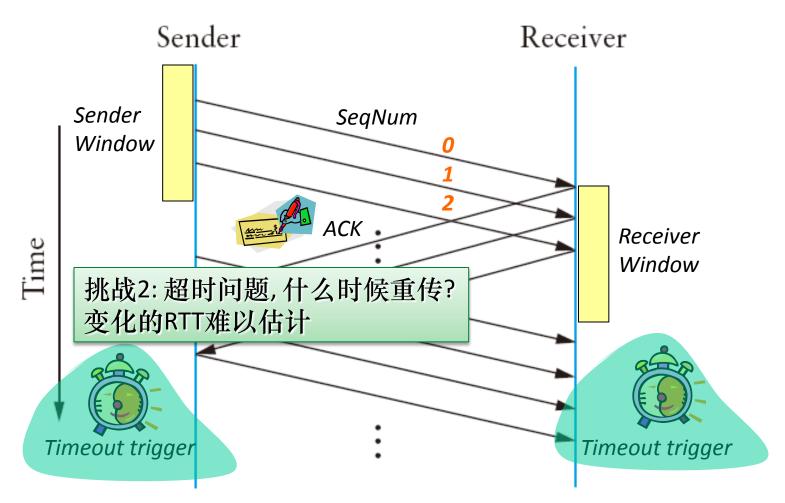




- 问题:连接
 - 一个物理链路永远连接相同的两台主机,不需要建立连接
 - TCP需要能够为运行在Internet上的任意两台主机上的进程提供逻辑连接
- 动机
 - TCP 需要明确的建立连接阶段
 - TCP 也有明确的断开连接阶段



背景: IP 为异构网络不同的主机间通信提供了不可靠的传输服务

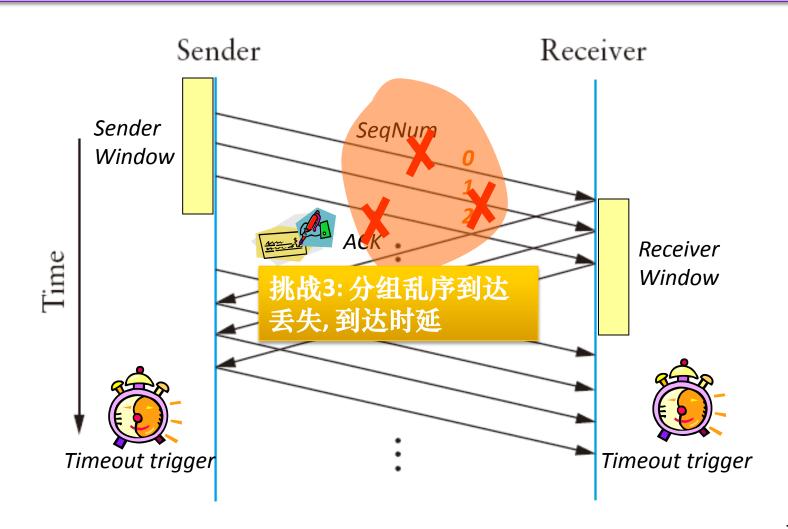




- 问题: 超时重传
 - 连接两台相同主机的物理链路通常具有固定的RTT
 - 连接很可能具有差异很大的往返实验
 - 不同的距离: San Francisco 到Boston, RTT 100 ms, 同一个房间的两台主机, RTT 1 ms
 - RTT的变化: San Francisco 到Boston, RTT 100 ms at 3 a.m., RTT 500 ms at 3 p.m.
- 动机
 - 滑动窗口算法中的超时重传机制必须具有适应性.



背景: IP 为异构网络不同的主机间通信提供了不可靠的传输服务

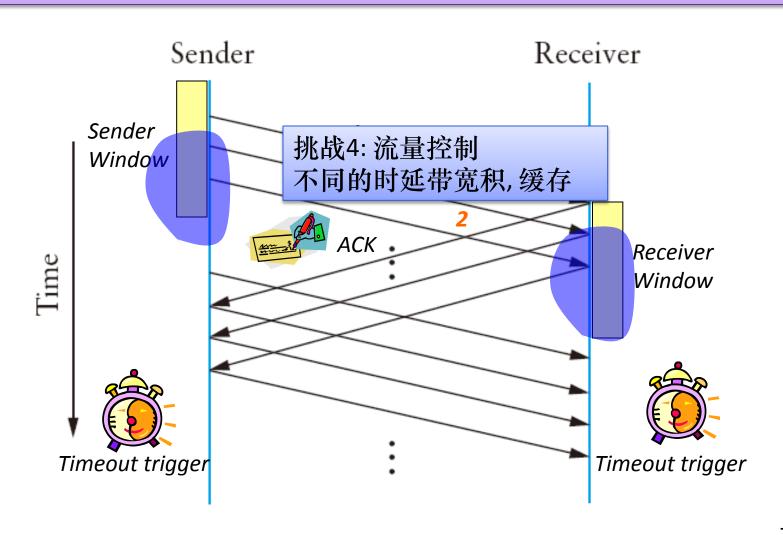




- 问题: 乱序到达
 - 点到点链路上不可能乱序到达
 - 在多跳的Internet环境中可能出现分组乱序达到
 - IP 在TTL过期后被丢弃
- 动机
 - TCP 假设每一个分组有一个最大的生存周期, 最大段生存期 (MSL), 当前协议的推荐值为120秒
 - TCP 不得不为很早以前就被发出的分组突然出现在接收 方做准备,这种分组可能会扰乱滑动窗口算法



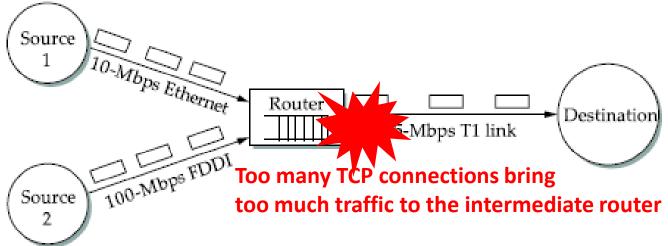
背景: IP 为异构网络不同的主机间通信提供了不可靠的传输服务





- 问题: 流量控制
 - 点到点链路的滑动窗口缓存大小设计为链路的时延带宽积
 - Internet传输的缓存大小设计非常困难
 - 时延带宽积未知
 - 可能有成百个TCP连接共享缓存
- 动机
 - TCP必须包含一种机制使得连接的每一端能够"了解"另一端由什么资源 (例如,多少缓冲区空间) 用于连接. ==> 流量控制问题.









拥塞问题可以本地解决吗?



- 问题: 拥塞控制
 - 点到点链路中不存在拥塞问题
 - Interent可能出现拥塞现象
 - TCP连接的发送端并不知道经过什么链路传送到目的地
 - 很多不同源产生的数据可能从同一低速链路通过
- 动机
 - TCP必须提供拥塞控制算法

小结: TCP面临的挑战



- 与链路层提供的可靠传输相比, TCP面临的挑战
 - 连接
 - 超时重传
 - 乱序到达
 - 流量控制
 - 拥塞控制

TCP的连接建立与终止



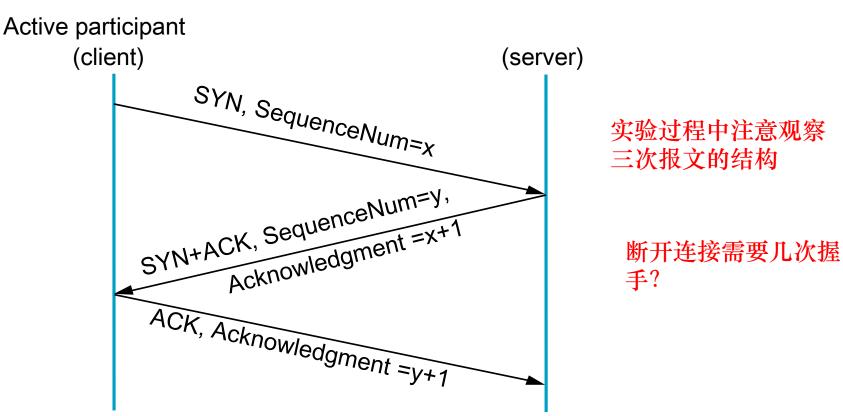
• 数据传输之前完成

- 基于三次握手
 - 客户端和服务器之间交换三次消息
 - 协商初始序号
- 初始的序号随机生成
 - Acknowledgment字段值一般比对端发送的序号大1

三次握手



- 客户端发送SYN给服务器
- 服务器回复SYN确认 (SYN+ACK)
- 客户端发送部分ACK确认服务器序号



TCP超时重传



为了保证可靠的数据传送,如果在一定时限 内没有收到ACK,TCP将重传报文段

- 挑战
 - 连接很可能具有差异很大的往返时延,难以估计
 - 问题:如何选择一个合适的超时值?
 - TCP使用自适应重传机制
- 请在实验中观察TCP如何重传数据
 - TCP默认重传几次数据?





华中科技大学电信学院2016