电路交换、报文交换、分组交换

日期: 2024年10月10日

知识总览

• 电路交换:用于电话网络 • 报文交换:用于电报网络

• 分组交换: 用于现代计算机网络

• 虚电路交换(补充)

电路交换 (电话网络)

• 电路交换 (Circuit Switching): 通过物理线路的连接, 动态地分配传输线路资源

• 电路交换的过程

- 1. 建立连接(尝试占用通信资源)
- 2. 通信 (一直占用通信资源)
- 3. 释放连接 (归还通信资源)

• 如果计算机网络采用"电路交换"技术?

会出现占线现象,效率低,不适合计算机网络

• 电路交换的特点

- 。 优点
 - 数据直送,传输效率高。通信前从主叫端到被叫端建立一条专用的物理通路,在通信的全部时间内,两个用户始终占用端到端的线路资源
- 缺点
 - 建立/释放连接,需要额外时间开销
 - 线路被通信双方独占,利用率低
 - 线路分配的灵活性差
 - 交换节点不支持"差错控制" (无法发现传输过程中发生的数据错误)
- 电路交换更适用于低频次、大量地传输数据,而计算机之间数据往往是"突发式"传输,一般是高频次、少量地传输数据,不适合用电路交换

报文交换 (电报网络)

• 报文交换:存储转发的思想,把传送的数据单元先存储进中间节点,再根据目的地址转发至下一节点

• 报文交换的过程

。 例: 现有报文 message1, 其内容为:

■ 发送方: A.H1 ■ 接收方: D.H5

■ 报文内容: "Hello, World!"

- 。 该报文交换过程:
 - 1. 主机 H1 将报文 message1 发送给报文交换机 A
 - 2. 报文交换机 A 将报文 message1 存储起来,并转发给下一个报文交换机
 - 3. 继续存储转发至下一个报文交换机,直至发送到报文交换机 D, 在这一过程中,传输路径参考报文交换机的内存中的"转发表",取决于线路繁忙程度
 - 4. 报文交换机 D 将报文 message1 存储起来,并转发给主机 H5
 - 5. H5 将报文 message1 接收并处理
- 如果计算机网络采用"报文交换"技术?
- 报文交换的特点
 - 。 优点
 - 通信前无需建立连接
 - 数据以"报文"为单位在交换节点间被"**存储转发**",通信线路可以灵活分配
 - 在通信时间内,两个用户**无需独占**一整条物理链路。相比于电路交换,线路利用率高
 - 交换节点支持"**差错控制**"(通过校验技术)
 - 缺点
 - 报文不定长,不方便存储转发管理
 - 长报文的存储转发时间开销大、缓存开销大
 - 长报文容易出错,且重传代价高
 - 电报网络的报文交换技术对计算机网络有一定的参考作用,需要解决的便是其处理长报文时的一些问题

分组交换 (现代计算机网络)

- 分组交换:存储转发思想,将报文拆分成若干个分组,逐个分组进行存储转发
 - 报文-Message: 要发送的数据,包含**控制信息** (源地址、目的地址) 和**数据**
 - 。 分组-Packet: 不定长的报文拆分出来的**定长**的分组
 - 首部-Header: 头信息,即分组的控制信息,包含源地址、目的地址、分组号等,每个分组都有首部

• 分组交换的过程

。 例: 现有用户数据 message1, 其内容为:

■ 控制信息:发送方,接收方

- 数据: "Hello, World!"
- 。 该报文交换过程:
 - 1. 用户数据 message1 被拆分成若干个分组,每个分组包含控制信息和数据

- 2. 发送方主机将所有分组发送给分组交换机
- 3. 每个分组独立被分组交换机存储转发,此过程类似报文交换,不同的分组可以通过不同的路 径传输,直至发送到接收方主机
- 4. 接收方主机将所有分组接收并根据分组号将其重新组合成用户数据 message1 (拆除不必要的首部信息)

• 分组交换的特点

- · **优点** (继承了报文交换的所有优点)
 - 通信前无需建立连接
 - 数据以"分组"为单位在交换节点间被"**存储转发**",通信线路可以灵活分配
 - 在通信时间内,两个用户**无需独占**一整条物理链路。相比于电路交换,线路利用率高
 - 交换节点支持"**差错控制**"(通过校验技术)
- 相比于报文交换的改进
 - 分组定长,方便存储转发管理
 - 分组的存储转发时间开销小、缓存开销小
 - 分组不易出错,且重传代价低
- 。 缺点
 - 相比于报文交换,控制信息占比增加
 - 相比于电路交换,依然存在存储转发时延
 - 报文被拆分为多个分组,传输过程中可能出现失序、丢失等问题,增加处理的复杂度

虚电路交换 (基于分组交换)

- 虚电路交换: 分组交换的一种, 通过建立和维护"虚电路"实现通信
- 虚电路交换的过程 --->Chapter 4
 - 1. 建立连接 (虚拟电路)
 - 2. 通信(分组按序,按已建立好的既定路线发送,通信双方不独占线路)
 - 3. 释放连接(虚拟电路断开)
- 缺点:将问题丢给了网络的核心部分处理,实际上只需要强化终端算力即可避免分组交换的一些问题