



1.时延的分类 [2110、2104 选择/综合题]

- (1) **结点处理时延**:每个分组到达交换结点时进行的**检错、检索转发表**等时间总和,**常忽略**。记 dc。
- (2) 排队时延:分组在缓存中排队等待的时间。大小不确定。记为 dq。
- (3) **传输时延**: 当一个分组在输出链路发送时,**从发送第一位开始,到发送完最后一位为止**,所用的时间,也称为发送时延,记为 dt。设分组长度 Lbit,链路带宽(即速率)Rbit/s,则 <u>dt=L/R</u>。
- (4) **传播时延**:信号从发送端发送出来,经过一定距离的**物理链路**到达接收端所需要的时间,称为传播时延。设物理链路长度为 Dm,信号传播速度为 Vm/s,则 **dp=D/V**。

2.OSI 参考模型由低层至高层的 7 层 [2104 选择/填空]

- (1) 物理层: 物理层的主要功能是在传输介质上实现无结构比特流传输。
- (2) **数据链路层**:数据链路层的主要功能是实现相邻结点之间数据可靠而有效的传输。在 OSI 参考模型中,数据链路的建立、维持和释放过程称为链路管理。
- (3) 网络层: 网络层解决的核心问题是如何将分组通过交换网络传送至目的主机。
- (4) **传输层**:传输层的功能主要包括复用/分解、端到端的可靠数据传输、连接控制、流量控制和拥塞控制机制等。
- (5) 会话层:会话层是指用户与用户的连接,通过在两台计算机间建立、管理和终止通信来完成对话。
- (6) 表示层:表示层主要用于处理应用实体间交换数据的语法。
- (7) **应用层**: 应用层与提供给用户的网络服务相关,这些服务非常丰富,包括文件传送、电子邮件、P2P 应用等。

3.OSI 参考模型各层对应的 PDU 名称 [2110、2104 选择]

- (1)应用层:报文 (2)传输层:段(数据段或报文段) (3)网络层:分组或包
- (4)数据链路层: 帧 (5)物理层: 位流或比特流

4.TCP/IP 参考模型由低层至高层 [2110 选择/填空]

- (1) 网络接口层:未定义,具体实现方法随网络类型的不同而不同。
- (2) 网络互联层(核心): IP 协议(核心协议)无连接不可靠网络协议。网络互联层还包括互联网控制报文协议 ICMP、互联网多播组管理协议 IGMP 以及路由协议,如 BGP、OSPF 和 RIP 等。
- (3) 传输层: TCP 面向连接的协议; UDP 无连接不提供可靠数据传输的协议。
- (4) **应用层**:按照协议定义的格式进行封装,以便达到对应控制功能。WWW 服务的应用层协议: HTTP。

5.常用协议与端口号的对应关系[2110、2008选择]

- (1) HTTP 超文本传输协议(Web 服务器的默认端口号): 80
- (2) SMTP 简单邮件传输协议: 25
- (3) POP3 邮局协议版本 3: 110
- (4) FTP 文件传送协议: 21 控制连接(默认)、20 数据连接
- (5) **DNS** 域服务器所开放的端口: 53
- (6) **DHCP** 动态主机配置协议: DHCP 客户端: 68; DHCP 服务器端: 67
- (7) RIP 信息协议: 520
- (8) **SNMP** 简单网络管理协议: get UDP: 161 (默认); trap UDP: 162

6.子网划分【2110、1910 综合题】



(1) IP 地址结构: NetID HostID () 生机部分)

前缀

,前缀表示网络规模,**后缀**表示该网络中的主机数。

(2) 只有给出子网地址中的某主机的 IP 地址和子网掩码或网络前缀,才能准确描述一个子网的规模。通过将该地址与子网掩码做**按位与运算**,就可以得到该子网的子网地址。

7.分组交换设备 [2110 选择/填空]

分组交换设备可以实现数据分组的接收与转发,是构成 Internet 的重要基础,存在多种形式,**最典型的**是路由器和交换机。

8.按拓扑结构分类 [2104、2010选择]

- (1) 星形拓扑结构:比较多见于局域网、个域网中。
- (2) 总线型拓扑结构: 在早期的局域网中比较多见。
- (3) 环形拓扑结构: 多见于早期的局域网、园区网和城域网中。
- (4) 网状拓扑结构:比较多见于广域网、核心网络等。
- (5) 树形拓扑结构:目前,很多局域网采用这种拓扑结构。
- (6) 混合拓扑结构: 绝大多数实际网络的拓扑都属于混合拓扑结构, 比如 Internet。

后缀

9.TCP 拥塞控制算法 [2104、2008 简答题/综合题]

- (1) 慢启动: 收到一个确认,CongWin 值就加倍。
- (2) 拥塞避免: 每经过一个 RTT, 拥塞窗口 CongWin 的值就增加 1MSS。
- (3) **快速重传**:接收端收到 3 次重复确认时,则推断被重复确认的报文段已经丢失,于是立即发送被重复确认的报文段。
- (4) **快速恢复**:配合快速重传,当发送端连续收到 3 次重复确认,将阈值减半,并将 CongWin 的值设为减半后的阈值。然后开始执行拥塞避免的算法。
- (5) TCP的拥塞控制采用的是窗口机制的基本策略:网络未发生拥塞时,逐渐"加性"增大窗口大小,当网络拥塞时"乘性"快速减小窗口大小,即 AIMD。

10.HTTP 典型的请求方法[2110、2104 选择/简答题]

- (1) **GET**: 请求读取由 URL 所标识的信息,是最常见的方法。
- (2) HEAD:请求读取由 URL 所标识的信息的首部,即无须在响应报文中包含对象。
- (3) POST: 给服务器添加信息。
- (4) OPTION: 请求一些选项的信息。
- (5) PUT: 在指明的 URL 下存储一个文档。

11.CSMA 可以细分为 3 种不同类型的 CSMA 协议 [2110、2104 简答题]

- (1) **非坚持 CSMA**:若通信站有数据发送,先侦听信道;若发现信道空闲,则立即发送数据;**若发现信 道忙或发送数据时产生冲突,则等待一个随机时间**,然后重新开始侦听信道,尝试发送数据。
- (2) **1-坚持 CSMA**: 若通信站有数据发送,先侦听信道;若发现信道空闲,则立即发送数据;**若发现信道忙,则继续侦听信道直至发现信道空闲,然后立即发送数据**。若产生冲突,发现冲突后通信站会等待一个随机时间,然后重新开始发送过程。
- (3) P-坚持 CSMA: 若通信站有数据发送,先侦听信道; 若发现信道空闲,则以概率 P 在最近时隙开



始时刻发送数据。若下一个时隙仍空闲,重复此过程,直至数据发出或时隙被其他通信站占用;若 信道忙,则等待下一个时隙,重新开始发送过程;若发送数据时发生冲突,则等待一个随机时间, 然后重新开始发送过程。

12.实现可靠数据传输的措施[2110 简答题]

- (1) 差错检测: 利用差错编码实现数据包传输过程中的比特差错检测。
- (2) 确认:接收方向发送方反馈接收状态。
- (3) 重传: 发送方重新发送接收方没有正确接收的数据。
- (4) 序号:确保数据按序提交。
- (5) 计时器:解决数据丢失问题。

13. 差错控制的基本方式 [2110、2104 选择/简答题]

- (1) 检错重发: 是一种典型的差错控制方式,在计算机网络中应用广泛。
- (2) 前向纠错:适用于单工链路或者对实时性要求比较高的应用。
- (3) **反馈校验**:优点:原理简单,易于实现,无须差错编码。
- (4) 检错丢弃:只适用于实时性要求较高的系统。

14.域名服务器的分类 [2110选择/综合题]

- (1) 根域名服务器: 最重要的域名服务器, 共13个, 从 a 一直到 m。若本地域名服务器没有被查询域名 信息,都需要从根域名服务器查询。
- (2) 顶级域名服务器: 国家顶级域名、通用顶级域名、基础结构域名
- (3) 权威域名服务器:负责一个区的域名服务器,保存该区中的所有主机的域名到 IP 地址的映射。
- (4) 中间域名服务器:既不是根域名服务器,也不是顶级域名服务器和权威域名服务器的域名服务器。

15. 异构网络互连各层设备 [2008、1910选择/填空]

- (1) 网络层: 路由器
- (2) 数据链路层:交换机和网桥(交换机就是多端口的网桥,是目前应用最广泛的数据链路层设备。)
- (3) 物理层:集线器和中继器

16.Web 应用主要包括 3 部分 [2010 选择]

(1) 浏览器——Web 应用的客户端软件; (2) Web 服务器——Web 应用的服务器软件; (3) HTTP ——客户与服务器之间的交互基于应用层协议。【助记:客服协议】

17.邮件读取协议分类[2010、2104选择]

- (1) **POP3**: 使用传输层 TCP。POP3 协议交互过程可以分为 3 个阶段: 授权、事务处理、更新。
- (2) IMAP: IMAP 服务器维护了 IMAP 会话的用户状态信息,允许用户代理只读邮件的部分内容。
- (3) HTTP: HTTP 是 Web 邮件系统的邮件读取协议。

18.IP 数据报分片 [2110 选择]

最大分片可封装的数据长度(字节)为 $d=\lfloor \frac{M-20}{8} \rfloor \times 8$; 需要的 IP 分片总数为 $n=\lceil \frac{L-20}{d} \rceil$; 每个 IP 分片的 $Li = \begin{cases} d+20, & 1 \leq i < n \\ L-d \times (n-1), & i = n \end{cases}$ 片偏移字段取值为 $Fi=\frac{d}{8} \times (i-1), 1 \leq i \leq n$; 每个 IP 分片的总长度字段为 Li=

$$MFi = \begin{cases} 1, 1 \le i < n \\ 0, \quad i = n \end{cases}$$

每个IP分片的MF字段为