- 一、选择题 (_2012.docx)
- 1、d。等于 100
- 2、b。分组头不需要包含完整的地址信息
- 3、a。网络体系结构是"层次和层间关系"的集合
- 4、a
- 5、c。由 TCP 头知,是端口到端口的连接。
- 7、d。累计确认 0-2, 重发 3-7。(ACK=3 表示对方下次希望接收 3 号帧,已接收 2 号帧)
- 9、b。PPP 是面向字符的协议
- 10、非坚持型 CSMA 协议
- 11, c
- 12、a。顺序控制和流量控制是可选功能,注意题干为基本功能。
- 13、c
- 14, 4
- 15、c。802.3 标准采用 CSMA/CD 协议, 发送前先监听
- 16、d。0 经典以太网最小帧长是 64B, 其中数据段最小为 46B。题目中帧长为 90B, 故不需要填充
- 17、b。冲突应该被接收站发现 a 无线局域网不能监测冲突
- 20、d。2000m 是 10Base-F, 500m 是 10Base5, 200m 是 10Base2
- 21, b
- 29、d
- 30. b

- 32、c。见课件,两类拥塞控制均可由可变滑动窗口实现
- 33, b
- 34, c
- 36, d
- 37、c
- 二、解释电路交换与分组交换、无连接和有连接、可靠字节流和可靠信息流的区别。

答: (1)

电路交换: 直接利用可切换的物理通信线路, 连接通信双方。

分组交换: 信息以分组为单位存储转发。

(二者的区别与路由无关,因为路由是更上层,即网络层决定的)

(2)

无连接: 直接使用服务传送数据,每个报文独立进行路由选择,独立被中间节点转发

有连接: 为了使用面向连接的服务,用户首先建立一个连接,然后使用连接传送数据,最后释放连接

(3)

可靠字节流: 不区分报文的边界

可靠信息流:报文的边界始终被保持.

三、回退N帧协议

四、分组交换计算题

1. B1>=B2

P1/B1 + N1D1 + (N1-1)P1/B1 + L/B2 + N2D2 + (N2-1)P2/B2

2. B1<B2

L/B1 + N1D1 + (N1-1)P1/B1 + P1/B2 + N2D2 + (N2-1)P2/B2

五、拥塞控制算法

事件| 窗口 | 阈值 | 发送序号

收到 3K的 ack | 4k | 4k | (3K+1)~7K

全部收到 | 5k | 4k | (7K+1)~12K

全部收到 | 6k | 4k | (12K+1)~18K

第一个数据包超时 | 1k | 3k | (12K+1)~13K

六、路由表

- 七、域名与IP地址
 - (1) URL 组成: 协议(scheme) 域名 端口 路径
 - (2) 能访问域名,不能访问 IP 的情况:
 - 1.可能这个域名对应多个主机, 其中这个 IP 对应的主机实失效了
 - 2.对应的服务器设置了禁止通过 IP 访问
 - (3) 不能访问域名, 能访问 IP 的情况:

DNS 失效时,无法解析域名。