CS-3331 计算机网络 第6章练习题

一、单项选择题

| 1. | OSI 参考模型中,提供端到端的透明数据传输服务、差错控制和流量控制的层是。 |
|----|---|
| | A. 物理层 B. 网络层 C. 传输层 D. 会话层 |
| 2. | 关于传输层的面向连接服务的特性是。 |
| | A. 不保证可靠和顺序交付 B. 不保证可靠但保证顺序交付 |
| | C. 保证可靠但不保证顺序交付 D. 保证可靠和顺序交付 |
| 3. | 以下哪一项能够唯一确定一个在互联网上通信的进程。 |
| | A. 主机名 B. IP 地址及 MAC 地址 C. MAC 地址及端口号 D. IP 地址及端口号 |
| 4. | 下列网络应用中,适合使用 UDP 协议。 |
| | A. 邮件传输 B. 文件传输 C. 实时多媒体应用 D. 远程登录 |
| 5. | 假设某时刻接收端收到有差错的 UDP 用户数据报,其动作为。 |
| | A. 将其丢弃 B. 请求重传 C. 纠错 D. 忽略差错并交付至应用层 |
| 6. | 下列关于 UDP 的描述,正确的是。 |
| | A. 给出数据的按序投递 B. 不允许多路复用 C. 拥有流量控制机制 D. 是无连接的 |
| 7. | 字段包含在 TCP 首部中,而不包含在 UDP 首部中。 |
| | A. 目的端口号 B. 序列号 C. 校验和 D. 目的 IP 地址 |
| 8. | A和B建立了TCP连接,当A收到确认号为100的确认报文段(ACK=100)时,表示。 |
| | A. 报文段 99 已收到 B. 报文段 100 已收到 |
| | C. 末字节序号为 99 的报文段已收到 D. 末字节序号为 100 的报文段已收到 |
| 9. | 以下关于 TCP 工作原理与过程的描述中,错误的是。 |
| | A. TCP 连接建立过程需要经过「三次握手」的过程 B. TCP 传输连接建立后,客户端与服务器端的应用进程进行全双工的字节流传输 |
| | C. TCP 传输连接的释放过程很复杂,只有客户端可以主动提出释放连接的请求 |
| | D. TCP 连接的释放需要经过「四次握手」的过程 |

10. TCP「三次握手」过程中,第二次「握」时,发送的报文段中_____标志位被置为 1。

A. SYN B. ACK C. ACK 和 RST D. SYN 和 ACK

二、简答题

1. 试简述传输层复用和分用的含义。

答: 传输层复用是指多个应用层进程可以同时使用传输层协议,而传输层分用是指传输层协议可以同时为多个应用层进程提供服务。

2. 如果应用程序愿意使用 UDP 完成可靠传输, 这可能吗? 请说明理由。

答:不可能。UDP 是一种无连接的协议,不提供可靠性、流量控制和拥塞控制等传输服务。

3. 为什么要使用 UDP? 让用户进程直接发送原始的 IP 分组不就足够了吗?

答: UDP 提供了无连接的服务,不需要建立连接,也不需要维护连接状态,因此 UDP 比 TCP 更加轻量级。同时,UDP 的开销较小,适用于一些对可靠性要求不高的应用场景。

4. 一个 TCP 报文段的数据部分最多为多少字节? 为什么? 如果用户要传送的数据的字节长度超过 TCP 报文段中的序号字段可能编出的最大序号,问还能否用 TCP 来传送?

答: 一个 TCP 报文段的数据部分最多为 $65\,495$ 字节。这是因为 TCP 固定首部长度为 20 个字节,而 IP 数据报的最大长度为 $65\,535$ 字节,IP 数据报头部长度为 20 个字节,因此 TCP 报文段的数据部分最大长度为 $65\,535-20-20=65\,495$ 字节。如果用户要传送的数据的字节长度超过 TCP 报文段中的序号字段可能编出的最大序号,就不能用 TCP 来传送。

三、计算题

1. 在一个 TCP 连接中,信道带宽 1 Gb/s,发送窗口固定为 65 535 B,端到端时延为 20 ms。试计算: 该连接可以取得的最大吞吐率是多少? 线路效率是多少?

提示: 1) 发送的传输时延忽略不计, TCP 及其下层协议首部长度忽略不计; 2) 最大吞吐率 = 一个 RTT 传输的有效数据 / 一个 RTT 的时间; 3) 线路效率 = 吞吐率 / 信道带宽。

解:最大吞吐率

$$\frac{65\,535\,\mathrm{B}}{20\,\mathrm{ms}} = 3276.75\,\mathrm{MB/s}$$

线路效率

$$\frac{3276.75\,\mathrm{MB/s}}{1\,\mathrm{Gb/s}} = 32.77\,\%$$

2. TCP 的拥塞窗口 (cwnd) 大小与传输轮次 n 的关系如下所示:

| n | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 |
|------|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| cwnd | 1 | 2 | 4 | 8 | 16 | 32 | 33 | 34 | 35 | 36 | 37 | 38 | 39 |
| n | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 |
| cwnd | 40 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 1 | 2 | 4 |

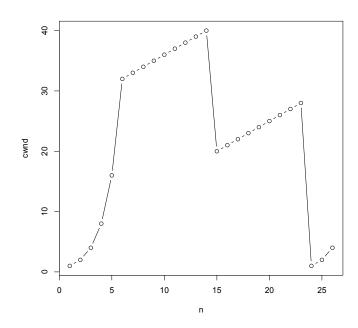
- 1) 试在下图中画出的拥塞窗口与传输轮次的关系曲线。
- 2) 指明 TCP 工作在慢开始阶段的轮次区间。
- 3) 指明 TCP 工作在拥塞避免阶段的轮次区间。
- 4) 在整个过程中, 临界值在哪几个轮次发生变化, 发生变化的原因分别是什么?

提示: TCP Reno 中,若发送方连续收到三个重复的确认,同样会将临界值减半,但将拥塞窗口设置为当前临界值,而不是设置为 1。

5) 在第1轮次,第18轮次和第24轮次发送时,临界值分别被设置为多大?

解:

1) 如图。



- 2) 慢开始阶段在第1~6轮次和第24~26轮次。
- 3) 拥塞避免阶段在第6~14轮次和第15~23轮次。
- 4) 临界值在第 15 轮次变为 20, 原因为收到 3 个重复的 ACK;
 - 临界值在第 24 轮次变为 14, 原因为超时。
- 5) 在第1轮次,临界值不确定,可能是16~31之间的任何值;
 - 在第 18 轮次, 临界值为 20;
 - 在第 20 轮次, 临界值为 14。