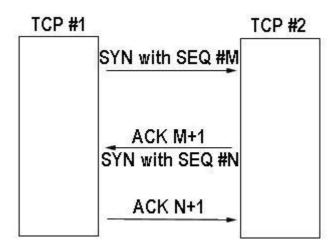
#### 1. 简述 TCP 三次握手过程。

#### \*【参考答案】

在一个 TCP 连接建立时,一般使用三次握手法,这个过程主要目的是用初始序号来同步连接的两端。



假设 TCP#2 作为服务器,执行一个被动的 open 操作。而客户 TCP#1 执行一个主动的 open 操作,这个过程产生了一个数据流:在第一个数据报中,TCP#1 设置了 SYN 标志,并选择序号 M,这个数据被 TCP#2 识别为来自其他主机的登录请求。TCP#2 返回一个确认号,设置 ACK 标志,指示它希望收到的下一个数据是 M+1。在第二次数据交换之后,双方同意 TCP#1 下一次发送的第一个字节是 M+1。在第二次数据流动中,TCP#2 指定的序号 N,随后 TCP#1 返回的确认号为 N+1。在第三次数据报后,两个主机对连接期间使用的初始序号取得了一致的意见。

2. 请简述什么是流量控制和拥塞控制,TCP/IP 网络是如何解决这两个问题的?

#### 【参考答案】

流量控制是一个端到端的问题,是接收端抑制发送端发送数据的速率,以便使接收端来得及接收;拥塞控制是一个全局性的过程,涉及到所有的主机、所有的路由器,以及与降低网络传输性能有关的所有因素......

3. 试用具体例子说明为什么 TCP 在进行连接建立时要采用"三次握手", 若客户端不向服务器端 应答"三次握手"中的最后一个确认报文段, 可能出现什么问题?

## 【参考答案】

为防止已失效的连接请求报文段又传入到了服务端。

若客户端不向服务端应答最后一个确认报文段,可能出现下列异常:已失效的连接请求传入 到服务端,服务端对发出确认,认为传输连接已经建立同时等待对方发送数据,而客户端认为没 有建立传输连接,因此不会发送数据。上述情况导致服务端盲目等待而浪费不必要的资源。

- 4. 主机 A 向主机 B 连续发送了两个 TCP 报文段, 其序号分别为 60 和 100。试问:
  - (1) 第一个报文段携带了多少个字节的数据?
  - (2) 主机 B 收到第一个报文段后发回的确认中的确认号应当是多少?
  - (3)如果主机 B 收到第二个报文段后发回的确认中的确认号是 150,试问 A 发送的第二个报文段中的数据有多少字节?
  - (4) 如果 A 发送的第一个报文段丢失了,但第二个报文段到达了 B。B 在第二个报文段到达 E向 A 发送确认。试问这个确认号应为多少?
  - (5)针对上述第4个问题描述的情况,主机B可以采取选择确认的方式,减少重复数据的发送,请描述选择确认机制的基本原理。

# \*【参考答案】

- (1) 第一个报文段的数据序号是60到99,共40字节的数据。
- (2) 确认号应为100。
- (3) 50 字节。
- $(4) 60_{\circ}$
- (5) .....
- 5. (1) 长度为 250 字节的应用层数据交给运输层传送,需加上 25 字节的 TCP 首部。再交给网络层传送,需加上 25 字节的 IP 首部。最后交给数据链路层的以太网传送,加上首部和尾部18 字节。试求数据的传输效率。若应用层数据长度为 1500 字节,数据的传输效率是多少?
  - (2) 长度为 40 字节的应用层数据交给传输层传送,需要加上 25 字节的 TCP 首部。再交给网络层传送,需要加上 25 字节的 IP 首部。最后交给数据链路层的以太网传送,加上首部和尾部共 18 字节。试求数据的传输效率。若应用层数据长度为 400 字节,数据的传输效率是多少?
  - (3)一个 TCP 连接总是以 1KB 的最大段发送 TCP 段,发送方有足够多的数据要发送。当拥塞窗口为 16KB 时发生了超时,如果接下来的 4 个 RTT (往返时间)时间内的 TCP 段的传输都是成功的,那么当第 4 个 RTT 时间内发送的所有 TCP 段都得到肯定应答时,拥塞窗口大小是多少?

## 【参考答案】

- (1) 数据长度为 250 字节时,传输效率 = 250 / (250 + 25 + 25 + 18) =78.6 %。数据长度为 1500 字节时,传输效率=1500 / (1500 + 25 + 25 + 18) = 95.7%。
- (2) 数据传输效率 = 应用层数据 L / 网络实际传输数据 = L / (L + N), 其中 N 是各层 首部和 = 25 + 25 + 18 = 68,长度 40 字节的应用层数据传输效率 = 40 / (40 + 68) = 37.0%,长度 400 字节的应用层数据传输效率 = 400 / (400 + 68) = 85.5%。
- (3) 在发生拥塞后,慢开始门限 ssthresh 变为 16KB/2=8KB,发送窗口变为 1KB。在接下来的 3 个 RTT 内,拥塞窗口执行慢开始算法,呈指数形式增加到 8KB,此时由于慢开始门限 ssthresh 为 8KB,因此转而执行拥塞避免算法,即拥塞窗口开始"加法增大"。因此第 4 个 RTT 结束后,拥塞窗口的大小为 9KB。
- 6. 假设一个 TCP 连接总是以 1KB 的最大段发送 TCP 报文段,且发送方有足够多的数据要发送,接收方有足够的接收能力(接收窗口足够大)。发送方以拥塞窗口为 1KB 开始发送,当拥塞窗口为 32KB 时发生了数据丢失而超时,在这之后的连续的 10 个 RTT (往返时间) 时间内的 TCP 报文段的传输都是成功的,接着再往后因为一个 TCP 报文段传输时延过大而导致发送方接收到三个连续的重复确认。
  - (1) 试画出拥塞窗口和传输轮次(1个RTT时间为1个轮次)的时间曲线图。
  - (2) 分别指明 TCP 工作在慢启动阶段、拥塞避免阶段的时间段(时间以轮次为单位)。
  - (3) 在第7轮次,第18轮次发送时,拥塞窗口 cwnd 和门限 ssthresh 分别被设置为多大?
  - (4) 在第几轮次发送出第70个报文段?

#### 【参考答案】

(1)

cwnd	1	2	4	8	16	32	1	2	4	8	16	17	18
n	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
cwnd	19	20	21	22	11	12	13	14					
n	14	15	16	17	18	19	20	21					

- (2) 1-6, 7-11; 12-17; 18--
- (3) 1, 16; 11, 11
- (4) 12

7. 如下为 UDP 数据报首部格式。假设一个 UDP 用户数据报的首部的十六进制为 06 32 00 45 00 1C E2 17,请回答一下问题: (1)请问源端口、目的端口、用户数据报的总长度、数据部分长度; (2)这个用户数据报是从客户发送给服务器还是从服务器发送给客户?

# 【参考答案】

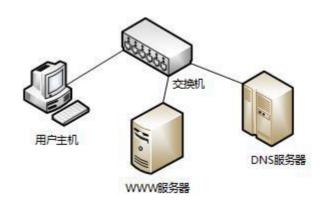
- (1) 源端口 1586, 目的端口 69, 用户数据报总长度 28 字节, 数据部分长度 28-8=20 字节
- (2) 69<1023 属于服务器端口,源端口 1586>1024 属于被注册的用户端口,因此是客户发送给服务器的
- 8. 在如下图所示的应用场景中,用户 A 向视频服务器 B 申请下载大小为 100MB 的视频资源。A 和 B 之间的链路带宽为 100Mbps,往返时延为 100ms。下载流程为:在下载前,用户 A 需要向服务器 B 发送 ping 命令,探测服务器 B 是否有效;其后才会发起下载请求。针对上述网络参数和应用流程,计算用户 A 下载视频资源所能够获得的吞吐量(忽略各种消息在节点中的处理时延,忽略消息的头部开销)。



# 【参考答案】

$$2 \times 100 \text{ms} + \frac{100 \text{MB}}{100 \text{Mbps}} = 8.2 \text{s}$$
$$\frac{100 \text{MB}}{8.2 \text{s}} = 12.1 \text{MBps} = 97.5 \text{Mbps}$$

9. 在如下图所示的局域网中,交换机连通了用户主机、DNS 服务器、WWW 服务器,用户主机的 IP 地址是 192.168.1.1,DNS 服务器的 IP 地址是 192.168.1.2,WWW 服务器的域名为 www. 2020kaoshi. org。假设用户主机刚刚启动,已经配置了 DNS 服务器的地址,请按步骤简 要描述用户主机访问 www. 2020kaoshi. org 主页的过程。要求: 仅需描述每一步骤中所涉及的 协议名称,以及该步骤的目的(不考虑主机自动配置 IP 地址的过程)。



# 【参考答案】

通过 ARP,解析 DNS 服务其的 MAC 地址;

通过 DNS,解析 WWW 服务器的 IP 地址;

通过 ARP,解析 WWW 服务器的 MAC 地址;

通过 TCP, 与 WWW 服务器建立连接;

通过 HTTP, 访问 WWW 服务器的主页信息;

释放 TCP 连接。

10. DNS 服务(域名解析)、Web 服务、DHCP 服务(动态主机配置)是三种常见的 C/S(客户/服务器)模式的服务。在靠近客户端的一侧,这三种服务中分别定义了本地域名服务器、Web 代理、DHCP 代理等实体角色类型,请简要说明这三种实体的主要功能。