第三章作业答案



第三章要点



□理解传输层的主要原理

- ✓ 多路复用、多路分解
- ✓ 可靠的数据传输: 停等协议、GBN、选择重传协议, 原理、信道利用率计算

□掌握UDP协议

- ✓ 功能原理
- ✓ 报头结构:字段含义、伪报头、校验和
- ✓ 吞吐量

□ 掌握TCP协议

- ✓ 功能原理
- ✓ 报头结构: 字段含义
- ✓ 连接管理: 三次握手、四次挥手、序号变化
- ✓ 流量控制:接收窗口
- ✓ 拥塞控制: 慢启动、拥塞避免、快恢复、拥塞窗口的变化机制



1、(1)在停止等待协议中,接收端在收到重复的数据包后不做任何回应,是否可以?试举例说明

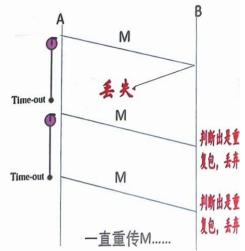
(2) 在连续ARQ协议中,发送方在发送了多个数据包后,接收方发回的确认报文段中有一个确认报 原因。

文丢失了, 发送方是否一定要重传该确认报文段对应的数据? 说明原因。

答:不可以。

A发送M后,B收到之后发送确认报文,但是确认丢失了;A会等 到定时器超时后重传M, B会收到M的重复数据包, 如果不作回 应,A会等到定时器超时后再次重传M,如果B始终都不回应,A 就一直等待超时重传。

(2) 不一定。在连续ARQ协议中,支持累积ACK确认,可以对 多个连续数据包确认,不需要为每个报文段都发送确认,如果 在超时前收到了更高的数据字节的确认,就不需要重传。







2、一个TCP连接下面使用1Gbit/s的链路,传播时延为10ms。TCP的发送窗口为65535字节。试问: 该链路的信道利用率是多少?可能达到的最大吞吐量是多少?

答:

发送窗口内的比特数: 65535*8 = 524280 bit。

发送时延 = 524280 / 109 = 0.524ms

信道利用率 = 0.524/(20+0.524) = 2.55%

最大吞吐量 = 10° * 2.55% = 25.5 Mbit/s



- 3、主机A向主机B连续发送了两个TCP报文段,其发送序号分别为60和90,试问:
 - (1) 第一个报文段携带了多少字节的数据?
- (2) 主机B收到的第一个报文段后,向主机A发回确认中的接收序号应当是多少?
- (3) 若主机B收到的第二个报文段后,向主机A发回确认中的接收序号是190,那么主机A发送的第二个报文段中携带了多少字节的数据?
- (4) 若主机A发送的第一个报文段丢失了,但第二个报文段到达了主机B。B向主机A发回确认中的接收序号应当是多少?

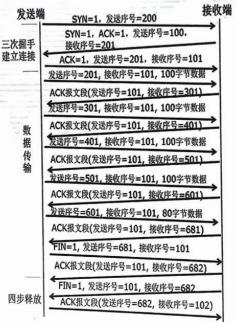
答:

- (1) 第一个报文段的数据序号是60-89, 携带了30个字节的数据。
- (2) 收到的第一个报文段后,向主机A发回确认中的接收序号应当是90;
- (3) 主机A发送的第二个报文段中数据序号是90-189, 携带了100个字节;
- (4) 第一个报文段丢失后, B向主机A发回确认中的接收序号应当是60.





4、某主机使用TCP发送480字节的应用层数据,设每次发送100字节数据;对端没有数据回传且接收窗口一直为100字节。设发送端和接收端的起始序号分别为200和100,画出TCP两端通信的消息序列图(从连接建立阶段到连接释放阶段)。







5、设某TCP连接拥塞控制阈值的初始值为8 (单位为报文段)。当拥塞窗口上升到12时,收到了3个重复的ACK,随后在拥塞窗口达到8时又出现了定时器超时,试写出第一轮到第十五轮传输各拥塞窗口的大小。

答:

传输轮次	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
拥塞窗口	1	2	4	8	9	10	11	12	6	7	8	1	2	4	5





6、一个UDP用户数据报的首部的十六进制表示为: 00 35 14 FE 00 30 E2 17。试求源端口、目的端口、数据部分长度。这个用户数据报是客户发给服务器的还是服务器发给客户的? 使用UDP的这个服务器的程序是什么?

答:

源端口: 00 35, 十进制53

目的端口: 14 FE, 十进制5374

数据部分长度: 0x30-8=48-8=40字节

由服务器发给客户, 服务器的程序是DNS

- 32位 -

源端口号 目的端口号 数据报长度 校验和

> 应用数据 (应用层消息)





- 7、在使用连续ARQ协议中,序号范围[0,7],发送窗口大小是4,该信道上接收方能够按序收到分组。在某时刻接收方的下一个期望收到序号是6。试问:
- (1) 在发送方的发送窗口中可能出现的序号组合有哪几种?
- (2) 接收方已经发送出去的、但仍滞留在网络中(还未到达发送方)的确认分组可能有哪些?说明这些确认分组是用来确认哪些序号的分组。

答:

- (1) ACK都收到的情况:发送窗口前移,为[6,7,0,1]; ACK都没收到的情况:发送窗口为[2,
- 3, 4, 5]; 处在中间的都是可能出现的序号组合: [2, 3, 4, 5], [3, 4, 5, 6], [4, 5, 6, 7], [5, 6, 7, 0], [6, 7, 0, 1]。
- (2) ACK 3, 对2号分组的确认; ACK 4, 对3号分组的确认; ACK 5, 对4号分组的确认, ACK 6, 对5号分组的确认。





8、通信信道带宽为1Mbps,端到端的单程传播时延为8毫秒。若要在信道上采用捎带确认的方式传输多个长度为2000比特的数据包,试计算对于停等协议、4位序号的GoBack-N协议和4位序号的选择重传ARQ协议,最大的信道利用率分别是多少?

答:

发送时延=2000/1M=2ms

a =传播时延/发送时延 = 8/2 = 4

捎带确认的情况下, 信道利用率的分母为: 2+2a =10

- 1) 停等协议: 最大的信道利用率= 1/(2+2 a) =10%
- 2) 4位序号的GoBack-N协议: 最大的信道利用率=15/(2+2 a) =150%, 大于100时, 信道利用率达到上限, 100%
- 3) 选择重传ARQ协议, 最大的信道利用率= 8/(2+2 a) =80%





- 主机H和WWW服务器S之间采用TCP协议进行HTTP应用的通信。已知H发出的请求数据为100字节,S 返回的数据为1个纯文本HTML文件,大小为500字节。H与S协商的MSS为1460字节,双方采用非持久连 接的HTTP协议、在TCP中使用捎带确认机制。如果H和S的起始序号都是0,从双方建立连接起到双方
- 1) H和S最少分别发出了几个报文段?
- 2) 按1) 中情况,请写出每个报文段中的ACK、SYN、FIN位以及发送序号与接收序号。

答:

- 1) 从建立连接到释放连接,双方发送报文段如下:
- H: 建立连接发出1个SYN报文段、连接确认发出1个ACK报文段(捎带100字节数据)、释放连接请求1个
- FIN报文段、对对方连接释放进行确认1个ACK报文段。H共发出了4个报文段。
- S:进行连接响应1个SYN / ACK报文段、发送网页HTML1个报文段、对对方的连接释放进行确认1个ACK指
- 文段、释放连接请求1个FIN报文段。S共发出了4个报文段。



- 主机H和WWW服务器S之间采用TCP协议进行HTTP应用的通信。已知H发出的请求数据为100字节, 返回的数据为1个纯文本HTML文件、大小为500字节。H与S协商的MSS为1460字节、双方采用非特久连 接的HTTP协议、在TCP中使用指带确认机制。如果H和S的起始序号都是0.从双方建立连接起到双方 释放完连接为止
- 1) H和S最少分别发出了几个报文段?
- 2) 按1) 中情况,请写出每个报文段中的ACK、SYN、FIN位以及发送序号与接收序号。

2) 按时间顺序, 每个报文段的发送序号与接收序号如下:

H建立连接: ACK=0, SYN=1, FIN=0, 发送序号0, 接收序号0

S连接响应: ACK=1, SYN=1, FIN=0, 发送序号0, 接收序号1

H连接确认: ACK=1, SYN=0, FIN=0, 发送序号1, 接收序号1

S发送网页:ACK=1, SYN=0, FIN=0, 发送序号1, 接收序号101 H释放请求:ACK=1, SYN=0, FIN=1, 发送序号101, 接收序号501

S释放确认: ACK=1, SYN=0, FIN=0, 发送序号501, 接收序号102

S释放请求: ACK=1, SYN=0, FIN=1, 发送序号501, 接收序号102 H释放确认: ACK=1, SYN=0, FIN=0, 发送序号102, 接收序号502

10、 已知主机 A 要向主机 B 发送 3KB 的数据,在 TCP 连接建立后,A 的发送窗口大小是 2KB、B 的接收窗口是 2KB。A 的初始序号是 0。一开始 A 发送 1KB 的数据、则发送窗口 的序号是0到2047,已用窗口0到1023,可用窗口是1024到2047,如下图所示。

1023 1024 2047 已发送未确认 可用窗口

在下列情况下,画出发送窗口的变化,并标明可用窗口的位置,并配合文字说明发送窗口与 可用窗口的取值范围。

- (1) 接着 A 就一直发送数据, 直到把发送窗口用完, 这期间一直未收到来自 B 的 ACK 消息。
- (2) 发送方 A 收到 ACK 消息:接收序号等于 2048,接收窗口等于 512。发送方 A 按照要 求发出了尽可能多的数据。
- (3) 发送方 A 收到了对 ACK 消息:接收序号等于 2560,接收窗口等于 1024。发送方 A 按 照要求发出了尽可能多的数据。

