ᄪ	,
治	4

鉄

淤

姓名

开/闭卷 闭卷 A/B 卷 A 1500620001-课程名称 计算机网络-传输层 学分 3 1500620005

命题人(签字) 评卷人(签字)

2023 年 5 月 15 日

题号	1	1 1	11]	四	五.	六	七	八	九	+	基本题 总分	附加题
得分												
评卷人												

一、填空(每题1分,共5分)

- 1. 假设拥塞窗口为20KB,通知窗口为30KB,TCP能够发送的最大字节数是(20KB)。
- 2. 在 TCP 协议中,请求建立连接时需要将( 控制 )字段中的( SYN )标志位置 1。
- 3. 主机甲和主机乙之间已建立一个 TCP 连接, 主机甲向主机乙发送了 3 个连续的 TCP 段,分别包含300B、400B和500B的有效载荷,第三个段的序号为900。若主机乙 仅正确接收到第1个段和第3个段,则主机乙发送给主机甲的确认序号是(500)。
- 4. 若主机甲主动发起一个与主机乙的 TCP 连接,甲、乙选择的初始序列号分别为 2018 和 2046,则第三次握手 TCP 段的确认序列号是( 2047 )。

二、单选题(每题 2 分, 共 30 分, 在以下每小题给出的 A、B、C、D 四个选 项中, 只有一个选项正确, 请选出正确答案)

- 1. 为了保证连接的可靠建立, TCP 通常采用 ( A
  - A. 三次握手机制

B. 窗口控制机制

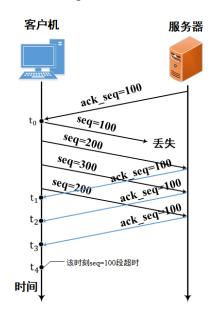
C. 自动重发机制

- D. 端口机制
- 2. A和B之间建立了TCP连接, A向B发送了一个报文段, 其中序号字段 seq=300, 确 认号字段 ACK=101,数据部分包含 7B,那么在 B 对该报文的确认报文段中(
  - A. seq=301, ACK=101

B. seq=301, ACK=108

- C. seq=101, ACK=101
- D. seq=101, ACK=307
- 3. 可靠的传输协议中的"可靠"指的是( D )。
  - A. 使用面向连接的会话
- B. 使用"尽力而为"的传输
- C. 使用滑动窗口来维持可靠性 D. 使用确认机制来确保传输数据的可靠性
- 4. 以下关于 TCP 协议的描述中,错误的是(B)
  - 计算机网络 》试卷 卷 第 1 页 共 6 页

- A. TCP 提供面向连接的服务
- B. 采用 TCP 协议的报文段在传输过程中不会丢失
- C. TCP 能够将顺序混乱的报文段重新拼装成顺序的报文
- D. TCP 提供端对端可靠的传输服务
- 5. 下列关于 UDP 协议的叙述中,正确的是 (B)。
  - I. 提供无连接服务, 且通过差错校验保障可靠数据传输
  - II. 提供复用/分用服务
  - III. UDP 校验和对伪首部、报文头及应用层数据进行校验
  - IV. UDP 长度字段是 UDP 数据报的长度,包括伪首部的长度
  - A. 仅I、II和III
- B. 仅 II 和 III
- C. 仅 I 和 II
- D. 仅III和IV
- 6. 某客户通过一个 TCP 连接向服务器发送数据的部分过程如图所示。客户在 $t_0$ 时刻第一次收到确认序列号 ack\_seq=100 的段,并发送序列号 seq=100 的段,但发生丢失。若 TCP 支持快重传,则客户重新发送 seq=100 段的时刻是( C )。



A.  $t_1$ 

B. *t*<sub>2</sub>

- C. **t**<sub>3</sub>
- D. t<sub>4</sub>
- 7. 下列关于 TCP 协议的四个描述中,错误的是(D)。
  - I. 拥塞窗口(cwnd)是接收端根据网络拥塞情况确定的窗口值,其大小在开始时可以按指数规律增长。
  - II. TCP 连接建立的过程需要经过"三次握手"的过程,而释放过程相对复杂且只有客户端可以主动提出释放连接的请求。
  - III. 接收窗口(rwnd)通过TCP首部中的窗口字段通知数据的发送方。
  - Ⅳ. 发送窗口确定的依据是:发送窗口=min[接收窗口,拥塞窗口]。
    - 《 计算机网络 》试卷 卷 第 2 页 共 6 页

	A. 仅II	B. 仅 I 和III	C. 仅II和IV	D. 仅I和II
8.		送一个(SYN=1, seq=1 接受该连接请求,则主机		
	A. (SYN=0, AC	EK=0, seq=11221, ack=1	11221)	
	B. (SYN=1, AC	EK=1, seq=11220, ack=1	11220)	
	C. (SYN=1, AC	K=1, seq=11221, ack=1	11221)	
	D. (SYN=0, AC	K=0, seq=11220, ack=1	11220)	
9.	下列关于 TCP 连接	接释放过程, 叙述不正确	的是( <b>B</b> )。	
	A. 通过设置 FIN	为来表示释放连接		
	B. 当一方释放连	接后另一方即不能继续发	<b></b>	
	C. 只有双方均释:	放连接后,该连接才被释	<b></b> 発放	
	D. 释放连接采用	了改进的三次握手机制		
10.	传输层可以通过(	B )标识不同的	应用。	
	A. 物理地址	B. 端口号	C. IP 地址	D. 逻辑地址
11.	A和B建立了TCI	P 连接, 当 A 收到确认号	为 100 的确认报文段	及时,表示( <b>C</b> )。
	A. 报文段 99 已收	:到	B. 报文段 100 已收	女到
	C. 末字节序号为 9	99 的报文段已收到	D. 末字节序号为	100 的报文段已收到
12.	以下关于 TCP 使用	目的计时器的描述中,错	误的是( D )。	
	A. 设置重传计时器	器的目的是控制报文确认	与等待重传的时间	
	B. 设置保持计时器	器的目的是为了防止 TCF	·连接处于长时期空间	羽状态
	C. 设置时间等侍记	十时器的目的是为了保证	TCP 连接释放过程证	E常地进行
	D. 设置坚持计时器	器的目的是防止接收端因	接收一个长报文的多	6个分段而造成死锁
13.	以下关于 UDP 协订	义主要特点的描述中,错	·误的是( <b>A</b> )。	
	A. UDP 报文的报》	<b>人长度是可变的</b>		
	B. 伪报头包括 IP	分组报头的一部分		
	C. UDP 报头主要包	包括端口号、长度、检验	和等字段	
	D. UDP 校验和计算	章包括伪报头、UDP 报乡	人及应用层数据	
14.	TCP 流量控制的主	E要目的是( <b>B</b> )。		
	«	计算机网络 》试卷	卷 第 3 页 共 6 页	

- A. 减少比特错误 B. 控制发送端发送速率以使接收端可以及时接收
- C. 防止发送方溢出 D. 提高发送效率
- 15. 以下关于 TCP 报头格式的描述中,错误的是( D )。
  - A. 报头长度为 20~60 B, 其中固定部分为 20 B, 且它总是 4 字节的整数倍
  - B. 当 SYN 字段为 1, ACK 字段为 0 时,表示这是一个请求建立连接的报文
  - C. 窗口字段是接收方让发送方设置发送窗口的依据之一,由接收方的接收缓存空间 大小决定
  - D. 与 UDP 校验和不同的是, TCP 校验和是必需的, 但其计算不需要伪首部
- 三、分析计算题(共45分。要求:必须写出必要的计算过程,否则酌情扣分)
- (此题共10分)主机甲和主机乙新建一个TCP连接,甲的拥塞控制初始阈值是32KB, 1. 甲向乙始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送。乙为该连接分配 16KB 接收缓存,并对每个数据段进行确认。忽略段传输延迟。若乙接收的数据全部 存入缓存,不被取走,则甲从连接建立成功时刻起,未发送超时的情况下,试写出经 过1RTT, 2RTT, 3RTT 和4RTT 后甲的发送窗口。
  - 答案: (1) 经过一个 RTT 后第二次发送时, rwnd=15KB、cwnd=2KB, 发送窗口取较小值: 2KB
  - (2) 经过两个RTT,第三次发送时,rwnd=13KB、cwnd=4KB,发送窗口取较小值:4KB
  - (3) 经过三个 RTT, 第四次发送时, rwnd = 9KB、cwnd = 8KB, 发送窗口取较小值: 8KB
  - (4) 经过四个 RTT, 第五次发送时, rwnd = 1KB、cwnd = 16KB, 发送窗口取较小值: 1KB
- (此题共 10 分)已知以下是以十六进制格式存储的一个 UDP 首部: 0x0035F7220030E827。试问:(1)源端口号和目的端口号分别是多少?(2)该数据报 的总长度和数据部分长度分别是多少?(3)该数据报是从客户端到服务器方向,还是 从服务器到客户端方向?使用该UDP服务的是哪个应用层协议?
  - 答: (1) 源端口号为前 2 个字节,即(0035)<sub>16</sub>=53,目的端口号为第 3、4 个字节,即(F721) 16=63265;
  - (2)数据报总长度为第5、6个字节,即(0030)<sub>16</sub>=48,总长度为48B;数据部分长度为48-8=40 B
  - (3) 该 UDP 的源端口号为 53, 目的端口号为 63265, 前一个为服务器端使用的 DNS 熟知端 口号, 后一个为客户端使用的临时端口号, 可知该数据报是服务器发给客户端的, 使用该 UDP 服务的是 DNS 协议。
- (此题共 10 分) TCP 的拥塞窗口 cwnd 的大小与传输轮次 n 关系见下表。 3.
  - 计算机网络 》试卷 卷 第 4 页 共 6 页

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	41	42	21	22	23	24	25	26	1	2	4	8

请解答以下问题:

- (1) 指明 TCP 工作在慢开始阶段和拥塞避免阶段的时间间隔;
- (2) 在第 1、18 和 24 轮发送数据时,门限 ssthresh 分别被设置为多大?
- (3) 假定在第 26 轮次后收到了 3 个重复的确认,因而检测出了报文段的丢失,那么拥塞 窗口 cwnd 和门限 ssthresh 应设置为多大?
- 答: (1) 慢开始时间间隔: [1,6] 和 [23,26]

拥塞避免实践间隔: [6,16] 和 [17,22]

(2) 在第 1 轮发送时,门限 ssthresh 被设置为 32,因为从第 6 轮次起就进入了拥塞避免状态,拥塞窗口每个轮次加 1;

第 18 轮发送时, 门限 ssthresh 被设置为发生拥塞时拥塞窗口 42 的一半, 即 21

第 24 轮发送时, 门限 ssthresh 被设置为发生拥塞时拥塞窗口 26 的一半, 即 13

- (3)检测出了报文段的丢失时拥塞窗口 cwnd 是 8,因此拥塞窗口 cwnd 的数值应当减半,等于 4,而门限应设置为检测出报文端丢失时拥塞窗口 8的一半,即 4。
- 4. (此题共 15 分) 主机 A 与主机 B 之间有一条 TCP 连接, 主机 A 通过这个 TCP 连接 向主机 B 连续发送两个报文, 第一个报文 100 字节, 第二个报文 50 字节。已知第一个报文的序号是 120, 源端口号是 302, 目的端口号是 53。假设 B 已经收到并确认了 A 在这之前发送的所有数据。另外,假设只要主机 B 接收到来自主机 A 的报文,它都会发送确认。
  - (1) 请问 A 发给 B 的第二个报文的序号、源端口号、目的端口号是什么?
  - (2) 如果两个报文顺序到达, B 发送给 A 的第一个确认消息中, 确认号, 源端口号、目的端口号分别是什么?
  - (3) 如果第二个报文在第一个报文到达之前到达,那么 B 发送给 A 的第一个确认消息中,确认号是多少?

- (4) 假设这两个报文顺序到达 B,第一个确认丢失了,第二个确认正常到达 A,请问主机 A 在什么情况下会进行重传,并指出重传哪个报文?而在什么情况下不进行重传?
- 答: (1) 序号是 220, 源端口号是 302, 目的端口号是 80。
- (2) 确认号是 220, 源端口号是 80, 目的端口号是 302。
- (3) 确认号是 120。
- (4) 如果第二个确认在第一个报文的重传计时器过期之后到达,则会发生重传,重传的是 第一个报文

如果第二个确认在第一个报文的重传计时器过期之前到达,则不会发生重传。