## 北京邮电大学 2008——2009 学年第一学期

## 《计算机网络》期末考试试题(B卷)

ž	-,	学生参加考试须带学生证或学院证明,	未带者不准进入考场。	学生

- 试 必须按照监考教师指定座位就坐。
- 注 二、书本、参考资料、书包等物品一律放到考场指定位置。
- 意 三、学生不得另行携带、使用稿纸,要遵守《北京邮电大学考场规则》
- 有考场违纪或作弊行为者, 按相应规定严肃处理,
- 项一四、学生必须将答题内容做在试题答卷上,做在草稿纸上一律无效。

	$\pi$	产祭拐	市 PDA	、计算	器等电-	<b>力议备</b> ,	双值计	算項于	- 上元从	•
考试				考试时间			年	月	日	
课程										
题号		-	=	Ξ	四	五	六	七	八	总分
满分										
得分										
阅卷										
教师										

- 一. 单项选择题(共15分, 每题1分)
- (位)下列关于 ADSL 描述哪个是错误的? P148
  - A. 实现了全双工通信, 在两个方向上的传输速率可以不同
  - B. 使用基带传输方案,不需要像 MODEM 那样对数据进行调制, 所以 ADSL 一般比 MODEM 提供更高的通信速率
  - C. ADSL 通信与普通电话机的语音通信使用完全相同的传输介质 D. ADSL 仅仅是一个物理层标准
- 2. ( A在有传输误码的数据信道上传输数据,下列驱种方法不能正确地 实现链路层的成幅处理?
  - A. 字符计数法
- B. 字节填充法
- C. 比特填充法
- D. 物理层编码违例法
- (3) ( D) 如果用户计算机通过电话网接入因特网. 购用户端必须具有:
  - A. NAT 阿关 B. 以太阿交换机 C. 集线器 D. 调制解调器
- 4. (C) 链路层协议采用选择重传滑动窗口协议, 其中效据帧编号采用 8 比特,发送窗口的缀大值是:
  - A. 256
- B. 255

D. 127

- 5. (A S以下哪个是正确的以太网地址?
  - A. 59.64.123.87
- B. e0-2b-37
- C. 00-30-2c-45-bc-2d
- D. 8000::126:376e:89bc:5c2e

C. 128

第1页, 共7页

- 6. ( C ) IP 路由器属于哪一层的互连设备?
  - A. 物理层
- B. 链路层

- 7. ( C ) 下列哪种指标不是用来衡量网络服务质量(QoS)的主要指标?
  - B. 到达抖动时间
- 可靠胜 延迟. 抖动带

- A. 分组延迟时间 C. 分组生存时间
- D. 分组传输带宽
- (1) ,) 某同学在校园网访问因特网,从该同学打开计算机电源到使用 命令 ftp 202.38.70.25 连通文件服务器的过程中, 哪个协议没有使用到?
- C. ARP D. DHCP

C. 网络层

- (D) 某主机的 IP 地址为 10.83.77.15, 子网掩码为 255.255.252.0. 当 这台主机在子网内发送广播数据报时, IP 数据报中的源地址为
- A. 10.83.77.15

B. 255.255.255.255

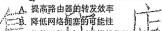
C. 10.83,79,255

- D. 10.83.76.0 (10) (A) 某校分给数学教研室的 IP 地址块为 172.209.211.160/27, 分配给
  - 为 172,209,211.128/27。这三个地址块经过聚合后的地址块为:
  - A. 172.209.211.0/25

B. 172,209,211,0/26

C. 172.209.211.128/25

- D. 172.209.211.128/26
- 11. (C) 关于 TCP/IP 协议特点的描述中,错误的是
  - A. IP 提供尽力而为的服务,无法保证数据可靠到达
  - B. TCP 是面向连接的传输协议
  - C. UDP 是可靠的传输协议 UDP 无重接
  - D. TCP/IP 协议可以运行于多种操作系统
- 12. ( 🖁 ) 在 TCP/IP 网络中, 转发路由器对 IP 数据报进行分片的目的是:



F.C. 使得目的主机对数据报的处理更简单高效

(D)保证数据报不超过物理网络能传输的最大报文长度

- 13. (/\_) 下图主机 A 发送一个 IP 数据报给主机 B, 通信过程中以太网 1 上出现的以太网帧中承载一个 IP 数据报,该以太网顿中的吴的地址和 IP 包头中的目的地址分别是:
  - A\_B的 MAC 地址, B的 IP 地址
  - B. B的 MAC地址, RI 的 IP 地址
  - C. RI 的 MAC 地址, B 的 IP 地址
  - D. RI 的 MAC 地址, RI 的 IP 地址



( B)使用命令 ping 202.13.125.32 探测连通性,使用了下列哪个协议? A. HTTP B. ICMP C. UDP D.TCP

第2页,共7页

- 15. (《1) 当路由器接收到一个 1500 字节的 IP 数据报时, 需要将其转发到 MTU 为 980 的子网, 分片后产生两个 IP 数据报, 长度分别是: C. 980,540
  - B. 980,520

二. 判断题(共15分,每题1分)

判断下面的每项陈述是否正确, 正确的答T, 错误的答F。

- 1. (丁)双绞线是由两根相互绝缘的铜线组成,这两根铜线以螺旋状的形式 绞在一起, 而不是两根平行的线, 目的是为了减弱电磁干扰,
- (F)快速以太网在物理层使用了曼彻斯特编码方式便于接收者提取同步 时钟并识别媒体上的数据。
- 3. (7)以太网交换机可以采用"存储-转发"的交换方式,也可以采用"直 通式(cut-through)"交换方式。后者技术更先进,可以提高网络的吞吐量。
- 4. ( T) VLAN 交换机可以构建逻辑上相互独立的多个网络,可做到这些逻 辑上独立的网络间通信量的隔离,即使是广播信息也无法在两个逻辑网络 之间穿透,而且不需要改造网络中所有主机的以太网卡和相关软件。
- 5. (F)不考虑主机和路由器的软硬件故障,一个分组不可能被递交到错误 的目的地.
- ( T)目前常用的以太网交换机使用了 CSMA/CD 协议,实现链路层交换。
- ( 7 ) 当网络的拓扑发生变化时,相对链路状态路由算法,距离矢量路由 算法需要更长时间才能使路由表收敛到稳定状态。
- 8. ( 7) 在路由器检测到网络接近拥塞状态但尚未发生拥塞时,路由器随机 丢弃部分数据包,这样会引起数据源端传输层的重传,反而使拥塞状况进 一步恶化。因此,路由器应当尽可能的将数据报投递到目的端,完成网络 层 "尽力交付(best-effort delivery)"的承诺。
- 9. (戶T) IPv6 与 IPv4 相比不仅解决了解决 IPv4 地址耗尽问题。而且对协议 报头进行简化,以便路由器快速处理分组。尽管如此,IPv6 的基本报头仍 比 IPv4 基本报头更大。\_\_\_
- (i) (F) 私网路由器利用 SNA 技术,可以实现私网内多台主机共享 因特网 IP 地址访问因特网上的服务器的目的。
- 11. ( F ) 常用的有线传输介质有光纤、双绞线、同轴电缆,如果按照带宽的 从低到高的顺序进行排序,则顺序为双绞线、同轴电缆、光纤。
- (1). (T)在大規模网络中,采用层次化的分级路由的主要目的是缩短路由表 的长度、节省内存并加快查表速度,但对某个具体的主机来说可能会未选 用从源到目的地的最佳路由。
- 13. (1-) 某局域网所有计算机和路由器都拥有固定的因特网 IP 地址。该局 域网上的某台计算机正在使用TCP协议通过该局域网上的一台路由器访问 因特网上某服务器,这时,该路由器崩溃并重新启动,由于 TCP 的自动重 传机制提供了可靠的传输服务,所以,能够维持原有的通信能够继续进行。
- 14. (T)TCP 提供機到端传输服务,在接收方不能保证发送方应用层消息的 消息边界,但UDP可以。
- 15. (F) 局域网最常用的传输介质是 5 类双绞线, 3 类双绞线的带宽极限为 第3页。非7页

64kbps, 所以不适用于高速率数据通信。

## 三. 填空题(共 20 分, 每题 2 分)

(n+1)2" <2'

m=64 r= 7

1. 使用海明码传输 64 位的数据报文,则需( 7 可以检测并纠正单位错误。

2. 数据链路协议几乎总是将 CRC 放在尾部而不是头部,简单分析其主要原因

n=m+r=71 4.低负载情况下的 时足和高负载情况 下的信道利用率

是(CRC 是在 存 翰 过 程 字 上 武 , 并且 输 出流 的 最 后 一 他 一 进 入 任 翰 战 , 利用地球同步卫星在一个 1Mbps 上的信道上发送 1000 位的帧,该信道离开 CRC 就 被 添 か 症 地球的传输延迟为 270ms. 确认信息总是被捎带在数据帧上, 忽略帧头帧尾 楠 出 流 上 . 如果 CRC在共和, 那么 4 共享信道协议中,评价一个协议优劣的两个主要指标是( t.如果只有少宝的 5. 以太网协议中二进制指数退避算法的主要目的是在根期之前就要

站发生冲突, 则它 可以确保技低的 此失冲突问起.

(劝念地适应发送站的数量. 来生或QC. 那么 IP 地址块 192.168.15.136/29 的子网掩码可写为(192.168.15.0/29 )。 化还;为4个多效发8. 从源主机向目的主机发送一个 IP 数据报,途经多台路由器,目的主机接收每个字底要被多 生冲突 时,它 可以从 到的 IP 数据报与源主机发送的数据报在报头的( 主命期 ) 程两次, 一次朋 庄太 CRC . 另一次

决定 TCP 发送窗口大小的因素是(春梅子像中日大小 的时间间隔内的 10 TCP 解决 "半开连接(Half-open)" 问题采取的策略是(

四. 简答及计算题(共 40 分)

1. (6分)在数据链路层中,两台主机利用停等协议实现可靠的数据传输。其中一 数据帧中使用了1比特的序号位。为了节约网络带宽,如果取消数据帧中的 序号统二是否仍可以保证可靠的通信? 谓阐述原因。 知此一件等协议俱设通信着道不会出情,而且 故霜高量 畏草沟 韵,接收3 花将一个分组交给 网络 B之后向发送方发一个确认帧,允许它发下-校。 发送2在发出一收之后,每行议收的确认水发丁

一帧,由于每次只发一帧,所以序号并不重要。 2. (6 分)以太网交换机中的转发表的每个表项包括哪些内容? 交换机在什么时 机向转发表中增加一项? 在什么时机脚除一项?

- 3. (5分)简述链路状态路由协议的基本工作过程。
- 发视它的邻居 信点,并知道其网络地址
- 测量到各邻居结点翻起兵遇出开销
- ❷ 构造一个分组,分组中区含 所有它刚;即道就信息
- B 特边个分组发送给其他所有格由咒
- 日 计算出列每一个其他移由器 的最短路径

把CRCX在屋部厅

4. (6 分)在 10Mbps 的网络上,一台主机通过令牌桶进行流量整形。令牌的到达速率为 2Mbps。初始时,令牌桶被填充到 6Mbits 的容量,计算该主机发送 40Mbits 数据需要多长时间?

$$C + (S_1 = MS_1, C = 6M \text{ bits} \quad f = 2M \text{ bps} \quad M = 40M \text{ bps} \text{ io } M \text{ bps}$$

$$6 + 2S = 10S \quad S_1 = 0.75 \text{ s} \quad MS_7 7.5 \text{ Mbits}$$

$$S_2 = \frac{40 - 7.5}{2} = 16.25 \quad \text{2. pti} = S_1 + S_2 = 0.75 + 16.25 - 17 \text{ fb}$$

5. (5 分)一台路由器的 CIDR 表项:

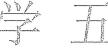
地址	拖对	下一跳
135.46.56.0/22	31. MI. 111.0	接口0
135.46.60.0/22	41. Mr. H2.0	接口!
192.53.40.0/23	755. 255. 254.0	路由器 1
默认		路由器 2

对于下面的每一个地址,请回答,如果到达的数据报目标地址为该 IP 地址,那么路由器将执行什么处理?

- (a)135.46.63.10禄时 (b)135.46.57.14 接 20 (c)135.46.52.2 路由之(d)192.53.40.7 路即 (e)192.53.56.7 战由。
- 6. (6分)在TCP协议实现中,为了避免可能出现的性能退化问题,采取了Nagle 算法和Clark 算法,简述这两个算法分别解决了什么问题。 Pafe Nagle 算法减少了接收方在 网络上 的页载 · 当散据以每次一个字节的方式进入到发送为 形时候,发送方只发送另一个字节,然后将其余似字节缓布起来,查到 逐出去 盼 那个 平节被确认为止 · 然后的所有偿价的字节放在一个TCP 数据在中发送出去 · 并且继续开始 《编和字节、 在到前面被送出去的字节里 和被确认。 Elank 算法解决 3 展荣 窗口 症状
- 7. (6分)在一条往返时间为5ms的无拥塞线路上使用慢启动算法。接收窗口为24K字节,最大敷据段长度为1K字节。请分析需要多长时间才发送满窗口

第5页, 共7页

 $1 \rightarrow 2 \rightarrow 4 \rightarrow 8 \rightarrow 16 \rightarrow 24$  $t = 5 \times 5 = 25 \text{ ms}$ 



4. 19: \$x5x4

## 五.协议分析题(共10分,前8题每题1分,第9题2分)

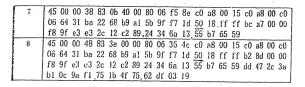
本地主机 A 的一个应用程序使用 TCP 协议与同一局域网内的另一台主机 B 通信。用 Sniffer 工具捕获本机 A 以太网发送和接收的所有通信流量,目前已经得到 8 个 IP 数据报。下表以 16 进制格式逐字节列出了这些 IP 数据报的全部内容,其中,编号 2,3,6 为收到的 IP 数据报,其余为发出的 IP 数据报,模定所有数据报的 IP 和 TCP 校验和均是正确的,

- 1. A和B的IP地址以点分十进制表示分别是(A1192、128.0。2) B: 192、128.0、192
- 2. TCP 连接两端 A 和 B 上的 TCP 端口号以 16 进制表示分别是#106 64。 B: 31 box
- 3. B发出的 IP 数据报有相同的 TTL 字段值, TTL 值等于(64):
- 4. A 发送的 5 个 IP 包中累计 IP 报头和 TCP 报头一共有(20%)字节。
- 5. 表中编号为(1,3,4)的 IP 数据报实现了 TCP 连接建立过程中的三次握手。
- 6. 根据三次握手报文提供的信息,连接建立后如果 B 发数据给 A. 那么首字节的编号以 16 进制表示是()
- 7. A上的应用程序已经请求 TCP 发送的应用层数据总计为( )字节.
- 8. 如果 8号 IP 数据报之后, B 正确收到了 A 已发出的所有 IP 数据报, B 发给 A 的 TCP 报文段中 ACK 号以 16 进制表示应当为( ).
- 9. 在8号IP数据提之后,A上应用程序请求TCP发送新的65495字节应用 一层数据,那么一按TCP协议,在A 抹能得到B的任何回馈报文之前, TCP最多可以把这些应用层数据的。 ))字节发送到网络中。

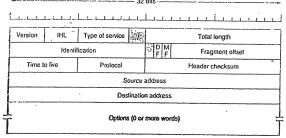
		The state of the state of	1) 1 PX 42313-11 1 .
编号	at posterior	IP 包的全部	内容
1	45.00.00 30.82	fc.40.00.80.06.f5	a5.c0 a8 00 15.c0 a8 00 c0
	06 64 31 ba.22	68 69 90.00 00 00	00.70.02 ff ff ec e2 00 00
	.02 04 05 64,01		
2			42.c0 a8 00 65.da 20 7b 57
	08 00 69 5a 36	6f 00 07 73 48 5b	49 37 5c 04 00 08 09 0a 06
	Oc Od Oe,Of 10		
3			a2.c0 a8 00 c0.c0 a8 00 15
	31 ba 06 64 5b	9f f7 1c 22 68 b9	91 70 12 20 00 83 45 60 90
	.02 04 05 b4,01	01 04 02	
4			ac.c0 a8 00 15.c0 a8 00 c0.
	06 64 81 ba.22	68 b9 91 5b 9f f7	1d.50 10 ff ff.c6 d9 00 60
5 7	45 00 00 38 82	fe 40 00 80 06 f5	9b, c0 a8 00 15, c0 a8 00 c0
	06 64 31 ba 22	2 68 b9 91 5b 9f f7	1d 50 18 ff ff bc b7 00 00
	f8 9f e3 e3 2c	: 12 c2 89 .24 34 6a	13.55 b7 65 59
6	45 00 00 28 3f	28 40 00 40 06 79	82_c0 a8 00 c0_c0 a8 00 15
_	31 ba 06 64 5b	9f f7 1d 22 68 b9	al 50 10 20 00 af f9 00 00

A: CO 80 0015

B: Co 80 00 E0 第6页, 共7页

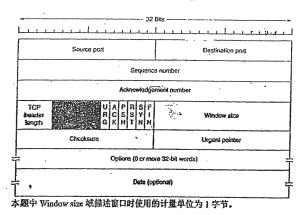


附录 1: IP 报头格式



Protocol 域为 1,6,17,89 分别对应 ICMP,TCP,UDP,OSPF 协议。

附录 2: TCP 报头格式



第7页, 共7页

