## 北京邮电大学 2007 ——2008 学年第 1 学期

## 《计算机网络》期末考试试题(B卷)

班级				班	内序	号		Į į	生名					
		一、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。学生必须按照监考教师指定座位就坐。												
	场													
考试	=	二、书本、参考资料、书包等与考试无关的东西一律放到考场 指定位置,考试过程中不允许使用计算器。 三、学生不得另行携带、使用稿纸、要遵守《北京邮电大学考												
注意	指													
事项	E													
	场	规则	), 有	考以	违纪	或作	弊行	为者	技権	应规划	定严肃	处理.		
	四	、学生	生必多	页将名	今題中	内容(	故在市	(卷上	,做在	E草稿	纸上一	- 律无效。		
课程	计算	柳	络	考证	式时间	3]			2008	年1	月 25	E		
歷号	-	=	Ξ	1	2	3	4	5	6	7	8 .	总分		
满分	15	15	15	6	7	8	8	I.	7	6	6	100		
得分														
阅卷														
教师														

## – 填空(共15分,每空1分)

- 1. OSI 的七层协议参考模型从最底层向高层依次是:物理层,数据链路层,网络层,(),(),表示层和应用层。通信子网中的设备仅需要实现()(),())层以及该层以下的协议。
  2. 设某传输信道误码率(每比除差错的概率)为p. 那么,通过这个信道传
- 2. 设某传输信道误码率(每比特差错的概率)为 p. 那么,通过这个信道代输一个长度为 L 字节的数据帧不出差错的概率是 ( ).
- 3. 链路层协议如果采用 7 比特 GO-BACK-N 滑动窗口协议。 贯送窗口的最大值是 ( ) / / )。
- 4. 以太网的MAC子层协议规定一个有效帧必须至少 64 字节长,限制最小帧长度的主要理由是为了避免出现这样的情况。当一个短帧还没到达电缆远端时发送端未监视到冲突就已完成了传送,而在电缆远端该帧与其他帧冲突,决定量短帧长度的因素主要包括电缆长度和
- 共享信道协议中、评价一个协议的两个主要指标是低负载情况下的时延和高负载情况下的()。
- 6. 802.3z 为了保证在使用集线器的环境中运行干兆以太网协议并且不至于将网络半径局限于 25 米的范围,采取(1...,)和

D. 网络 7. ( ) 以太F A. 物和 1. ( ) 下列 A. 当的

新 1 页(共 9 页i)

居的网络地址: 测量到各个邻居的费用: Dijikstra 算法计算到其它路由器的最短路径。 Internet 中两个主要的传输层协议为( 二 单项选择(共15分,每空1分) 1. ( ) 在有传输误码的数据信道上传输数据,下列哪种方法不能正确地 实现数据链路层的成帧处理? - A. 字符计数法 B. 字节填充法 2. ( ) 关于纠错码和检错码: 下列陈述哪项不正确? 访问层协议实体不能保证发送的数据一定能成功交付接收方 )要纠正 (位错, 码字之间的海明距离最小值应为多少) A. 24-1 B. d+1 C. d-1 D. 2d+1 )划分、YLAN 的方法有多种,这些方法中不包括哪种? A. 根据端口划分 C. 根据 MAC 地址划分 D. 根据 IP 地址划分 5. ( ) 在 Windows 中设置网络为"自动获得一个 IP 地址", 那么,该计算 机得到 IP 地址使用了哪个协议? A. ARP B. ICMP C. TCP D. DHCP 6. ( ) 下列描述中哪种是虚电路方式的特点?'、' A. 每个分组自身携带有足够的信息, 它的传送是被单独处理的 B. 保证了可靠的传送 C. 分组按照序到达目的端系统 D. 网络节点要为每个分组做出路由选择\_\_ 7. ( )以太网交换机属于哪一层的互连设备? A. 物理层 B. 数据链路层 C. 网络层 D. 传输层 ) 下列哪些工作不属于 17 路由器的职资? A. 当收到一个 IP 数据报之后,根据路由表的指示, 将数据报转发

第2頁供9页)

到其他输出线路上

- B. 通过动态路由协议正确设置路由表
- C. 采用超时重传策略, 确保传输的数据报不丢失
- D. 监测到网络拥塞时合理丢弃数据报
- 9. ( ) IPv4 报头中的 TTL 字段的主要作用是:
  - A. 在 IP 数据报从源主机到目的主机的整个过程中, 在网络中存储 转发的时间进行精确计时
  - B. 加快路由器的路由表查询速度
  - C. 防止网络故障时网络各路由器的转发过程中产生回路导致大量 的数据流量
  - D. 用于分片重组时确定当前分片中数据在原数据报中的偏移量
- 10. ( ) 在网络 202,115.144.0/20 中可分配的主机地址数是多少?
- A. 1022 B. 4096 C. 4094 D. 8192
- 11. ( ) 下面等种动态路面协议采用了"链路-状态"算法?
  - A. 路由信息协议 RIP
  - U 开放的最短路径优先协议-pspF)
  - C. 边界网关协议,BGP、
  - D. 增强的内部例关路由协议 EIGRP
- 12. ( ) 基于 TCP/IP 的互联网展务中,IP 协议提供主机之间的赊类 分组传输服务? **7**/7
  - 万组传播放分!
- B.不可靠的面向连接的
- C.可靠的无连接的
- D.不可靠的人连接的 7.1)

第3页(共9页)

- 13. ( ) TCP 协议实现时采用 Nagle 算法是为了实决下列每个问题?

  A. 发送端 TCP 上层应用程序每次向 TCP 协议实作传递一个字节而引起的问题
  - B. 接收端 TCP 上层应用程序每次从 TCP 协议实体的接收缓冲区读
    - 取一个字节面引起的问题
  - C. 恩年窗口综合症(silly window syndrome)问题
  - D. 动态测量端到端往返时延以确定合理的重传定时器间隔
- (注,第一同从AD选择,第二同从BH选择,ACK的下标为捐带的序号)
  - A. SYN=1, 序号=X
  - B. SYN=1, 序号=X+1, ACK<sub>X</sub>=1
  - C. SYN=1, 序号=Y
  - D. SYN=1, 序号=Y, ACKY+1=1
  - E. SYN=1, 序号=X+1
  - F. SYN=1, 序号=X+1, ACK<sub>X</sub>=1
  - G SYN=1, 序号=Y, ACKX+1=1
  - H.SYN=1, 序号=Y, ACKY+1=1

三 判断对错(共15分,每题1分)

判断下面的每项陈述是否正确,正确的填 V, 错误的填 X。

- 1. 人 ) 在數据链路层或传输层,滑动窗口协议中使用选择重传策略一般 比回退 N 步策略有更高的传输效率,但是却需要更多的缓冲区资源。
- 2. ( 小数据链路层和传输层均采用固定大小发送窗口尺寸进行流量控制。
- 3. ( ) CRC-32 四可以对低于 32 比特的突发带退进行纠正。
- 4 ( )以太网采用了 CSMA/CD 技术,即,发送数据之前进行载波侦听,如果发现有其他站点传输数据,那么,等待,监测到线路空用时发送数据,发送期间如果监测到冲突,那么立即停止传输。随后再进行新的尝试,这样,当以太网上有较多的主机时,会因为频繁的冲突和冲突后的无序竞争导致线、路的利用率大大下降;
- 5. ( ) VLAN 交換机可以构建逻辑上相互独立的多个网络,完全可以做到这些独立的网络之间通信量的隔离。即使是广播信息也无法在两个逻辑网络之间穿透一面且不需要改造网络中所有计算机的以太网卡。
- 6. ( ) 通过使用路由器可将一个广播域分割成多个独立的广播域。
- 7. (\_\_\_\_) 虚电路方式通信子网比数据报方式通信子网更容易实现 QoS 保障。
- 8. ( ) 运行链路状态路由协议时,相邻路由器为了获得链路状态信息需要周期性地交换各自的路由表。
- 9. ( ) 在大规模网络中,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透度。
- 11.( / ) 用环拥塞控制算法中分为两类,显式反馈和隐式反馈。TCP 协议中的世后动算法属于隐式反馈。
- 12.( )漏桶算法允许主机发送突发的敷据而令牌桶算法不允许主机发送 突发的数据。
- 13.( 人)一个 TCP、报文段所能携带的最大用户数据是 65% 字节。
- 4.( /TCP 连接上的每个字节都有它独有的 32bit 编号/
- 15. ( ) ) 所台计算机的 TCP 协议软件有所不同(其中一方采用了 Clark 鲜法,另一项未实现这一算法,这样,两姑之间的协议不兼容,将无法正确地实现两姑之间 TCP 通信。

四 简答及计算题 (共 55 分)

- i. (6分) OSI 模型中, 哪层处理下列问题?
- (1) 把传输的 bit 流分成帧。
- (2) 选择路由。

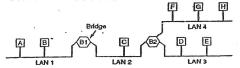
第4页供9页)

2. (7分) 一个信道的速率为 4000 bps,传播时延为 20 ms,请分析顿的尺寸为多少时,使用停等协议才可达到 50%的线路利用率?

3. (8分)下图拓扑结构中网桥为透明网桥, 网桥 B1 有 2 个端口, 分别 LAN1 和 LAN2, 网桥 B2 有 3 个端口, 分别 LAN2、LAN3 和 LAN4, 主机的工作 次序如下:

- (1) A send frame to C
- (2) E send frame to A
- (3) D send frame to E

通信结束后,写出网桥 B1 和 B2 的站表 (开始时每个网桥站表均为空且表项均不超时),其中 A,B,C,D,E,F,G,H 各站的 MAC 地址分别为 a,b,c,d,e,f,g,h



₹/	(态)	路田	**	B图	"链路	S V	念奴:	居年"	.ሞ	共有	5 余化	X	<u>197</u>	子分分
	ID: A ID: B				В	ID: C				ID:	D		ID:	E
ı	Seq:86 Age: 369						Seq: 37 Age: 974			Seq	: 79		Seq:81 Age: 567	
										Age	: 901			
	В	8		A.	8		Α	4		Α	2		A	9
	С	4		С	3		В	3		С	1		C	3
-0-	D 2					D. 1			E 6 6			D	6	
. 1	E 9/3-1					Ì	E	å		1				

(1) 请画出该网络的拓扑结构: 🗸

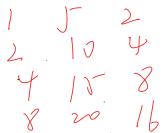
一(2) 按下列格式写出路由器 A 的路由表

目的地	下一跳
Α	
В	
С	
D	
E	

第5页供9页)

第6页(共9页)

·· 5. (7 分) 在一条往返时间为 5 ms 的无拥塞线路上使用慢启动算法。接收 窗口为 20K 字节, 最大数据段长度为 1K 字节。请分析需要多长时间才发 送满窗口的数据?



6. (7分) 一台有令牌桶控制的主机的网络接入速率为 10Mbps, 若令牌产生

- 7. (6 分) 在本地主机使用 ping 命令测试与远端主机 192.168.0.101 的连通 性, ping 测试仅进行了一次,由于测试数据较大,在IP 层进行了数据分片。 ping命令执行时,使用Sniffer工具捕获本机以太网发送方向的所有通信流量, 得到 6 个 IP 数据报,下表以 16 进制格式逐字节列出了六个 IP 数据报的前 40 个字节。
- (1) 哪几个数据报是该次 ping 测试产生的? 为什么?

第7页(共9页)

(2) 本机 IP 地址是什么? 这次测试 IP 数据报的 TTL 值被设为多少? (3) IP 数据报在被分片之前为多少字节长度?

编号	15	数	据报	前	40	宇	5											-		
1	45	00	05	DO	8F	04	20	00	39	01	48	52	CO	AB	00	15	CO	A8	00	65
	08	00	32	7E	04	00	CF	04	61	62	63	64	65	66	67	68	69	ĠΑ	6B	60
2	45	00	02	80	8E	F9	00	00	71	01	37	10	CO	AB	00	15	CO	88	00	0!
	08	00	AF	70	04	60	Œ	04	CE	04	61	62	63	64	65	66	67	68	69	6/
3	45	00	00	58	8E	FA	40	00	80	06	E9	DA	CO	A8	00	15	CO	A8	00	02
	04	2E	00	16	98	DE	BE	<b>B</b> 3	AC	74	AO	86	50	18	38	08	BC	F5	00	F5
4	45	00	05	DC	8F	04	20	B9	39	01	44	99	CO	84	00	15	CO	88	00	65
	61	62	63	64	65	66	67	68	69	64	68	6C	<b>6</b> D	6E	6F	70	71	72	73	74
5	45	60	05	98	8F	04	01	72	39	01	6A	21	CO	84	00	15	cò	84	00	65
	69	ВA	68	60	60	6E	6F	70	71	72	73	74	75	76	77	61	62	63	64.	65
6	45	00	00	58	8F	05	40	00	80	06	E9	CF	CO	84	00	15	co	84	00	79
	04	2E	00	16	98	0E	BF	43	AC	74	E١	A6	50	18	3F	90	17	1A	00	00

附 IP 数据报格式:

I	نسا		سسا	لحب							
ĺ	Version	Ht.	Type of service			Total length					
i i		<u></u>		المتحدد	E F	Fragment offset					
1-1	Time I	o live	Protocol		i de	Header checksum					
		مجيز بمر		Source	iddress	147:					
	-		D	estinatión	address	A Comment					
<u> </u>	Options (0 or more words)										
-											

8. (6 分) A.B.C.D 四台路由器在如图所示的网络中运行距离向量路由协议,各条链路之间的延迟 如图所示。

网络中四台路由器启动后达到稳定状态,四台路由 器的路由表内容如下表(路由表的每个表项结构

ъ.	日的网络。	Bot STE.	输出线路)。
<i>∧</i> 9 :	י בייניון בן	43 24,	加山龙河7。

÷	H	131.75	μ,	H 3 JU	=, 4	n m-	APH /	•							
	路由器A				路由器B				#	路由器C			¥.	D	
	Α	0	-	1	A	9	Α		A	20	B.		Α	13	A
ı	В	9	В		В	Ö	-		В	11	В		₽	22	Α
1	C	20	В		С	11	С		С	0	-		С	12	C
-	D	13	D		D	22	Α		D	12	D		D	0	_

当路由器 A~B之间的链路出现故障并断开,相邻路由器(A-D, B-C, C-D) 仅仅交换一次路由表之后。根据"距离矢量"算法(不使用水平分割),写 出四个路由器的路由表变化过程和仅仅交换一次路由表之后各路由器的路 由表。



第9页(共9页)