武汉大学计算机学院 2006-2007 学年度 2004 级 《计算机网络与通信原理》期末考试试卷(A)(开卷考试)

24

学	号:	-		姓名:										班级:					分数:			
下		答案				有 A、 1 分						将聶	景恰닄	当的-	一个	的号	码((A、E	3、 C、	D)	填写	写在
	1		3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
- 1.	A.	不可	「靠刖	B 务的	讨误码	多率高	于可	「靠朋	多的	J误码	率		不可	靠服						·的误	码率	<u> </u>
2.	信	泉比グ	J 300	lB、	带宽:	为 3K	Ήz É	的信i	道,自	 能达到	到的机	D.	[据率	约为		Λ						
3	A. 编石	3Kb _l 马效率	ps 《最年	毛的長	B	. 6K	bps		C. 3	0Kbp	os		D	. 1.5	544M	bps						
•						4B/5E	3	C.	8B/1	0B	D.	64B	/66B									
	FDI	M 解	决信	道冲	突的:	措施是	是								, , , , o							
					見用相	同的	J频率	Š	В	. 不	司的印	时间月 道使月	十使月	不同	引的频	页率						
		分时なみ			Mbn	s 以え	⊢ ज्रा	光 ;	D 先的A	・ 同 ⁻ ±淫/	一信刀	直便戶 □	月小店	可的夢	贝举							
												. ST	P5									
												号 1 i		可能日	电压力	킡						
						12V																
						自主要																
																			. 流量			
						力式	的总	线×	络上	.,设	有N	个节	点,	每个	节点	友送!	贞的村	既率さ	J p, J	リ某′	个指定	定节
		成功					C	n (1	-n) l	N-1	D	Np	(1-n`	N-1								
	A. 按ス	P ア換れ		145	J) ···· ∃ VI.	AN 🏻	t. ⊅	P ∖1 不能5	-Pノ 字现自	内功台	ー D. E.是	мр	(1-p)									
												同交	换机	上的	端口	属于-	一个	VLA1	N			
	C.	IPSe	ec 加	密						Ι). 组	1播功	能	\ "\								
١.						, 100	G 以;	太网	的显	著变值	化是											
	A.	不使	[用(CSMA	A/CD	,不	支持	半双	工.	В.	不使	吏用 C	SMA	/CD	,不	支持	全双	I.				
												各式中	士去拉	FC	S 字目	殳						
•						第 2 月						7/4 14	- u/a /-	· 白豆	壬仁	は中	4ب.	小田村	-4 1 <u>-1</u> -1	.1		
																		少路	由时间	IJ		
						, 旦: 发分:						于帧	即父	八十	不机	閔						
•		用級 存別				火刀 ;	红巾儿	,央	扒以			存放	か在す	扣的	为绥州	中区中	1					
	C.	不保	\止 ^此 存,	根根	、 其字	路由	信息	计算	[得出		D.	在数	へ止コ 女据有	中泊	明							
3.																实际位	传输员		女据)	约为	ı	
												os					. //4/	>		., •		
	SI)H 🕅	络-	般采	用的	是																
	A.	双环	「结核	勾、为	允纤介	质	I	В. த	星型组	站构、	光纤	介质										
). 总	总线结	吉构、	光纤	介质										
•						息的 <i>;</i>		l #d		~	ء ر حب	, /_L_1.L		_	нь	الديك الم	TA VI	wm be				
												连结核							古田砂	17.E	11-16-TT	пВ
•																			吏用的 5.255.2			注
,												ン・ Z: 的値)					ע	. 233		۷.۷۵.۷	.32	
																拥到	ま肘フ	下能 被	丢弃			
	С.	该包	中没	有用	… ' , 户数	""。" 据,	只有	包头			D	. 该	包没	有定义	义类型	型, F	- ' ' 可以扌	·	(丢弃 (方式	处理		
	lat-	nto J.D.		山炉、	·+ /=	□ 1 2-+	÷4-4π +	tul / r	21 1	. \	14.14	后 A :	世上7	14 to to 10	タル	⊬ /⇒ É	3 4	- 注於 左.	壬仁-		GC 5	ஏ ய

的方法是

- A. 在扩散的链路状态包中设置一个序号字段
- C. 在路由器中取消广播功能
- B. 在扩散的链路状态包中设置一个生命周期字段
- D. 在路由器中增加广播功能
- 19. 使用 UDP 报文传输数据时,不需要填写
 - A. 目的 IP 地址 B. 目的端口号
- C. 报文长度
- D. 校验和
- 20. DNS 服务器进行域名 www.a.b.com 解析时,如果在本地找不到相关信息,则将解析请求首先发送到

 - A. 域 a.b.com 的 DNS 服务器 B. 域 b.com 的 DNS 服务器
 - C. 域.com 的 DNS 服务器
- D. 不发送,报错
- 21. POP3 与 IMAP4 的主要区别是
 - A. POP3 直接把邮件概要连同正文传送到本地,而 IMAP4 只首先传送邮件概要信息,不传送正文
 - B. POP3 直接把邮件正文传送到本地,而 IMAP4 传送后还删除服务器上的邮件
 - C. POP3 只传送邮件标题,而 IMAP4 还要传送邮件正文
 - D. POP3 只传送有无邮件的信息,而 IMAP4 还要传送有多少邮件的信息
- 22. 使用 WWW 服务时需要使用 http 协议传送页面文件, http 的工作模式是
 - A. 使用 TCP 协议传送页面文件,每个页面文件单独建立 TCP 连接传送
 - B. 使用 TCP 协议传送页面文件,一个 TCP 连接建立后传送所请求的多个页面文件
 - C. 使用 UDP 协议传送页面文件,不需要建立连接
 - D. 使用 UDP 协议传送页面文件,每个页面文件单独建立 UDP 连接传送
- 23. SNMP 规定管理站可以从被管节点读取数据,被管节点用于发送数据的消息是
 - A. get-request 消息
- B. get-response 消息
- C. trap 消息
- D. set-response 消息
- 24. 使用音频 MODEM 接入到 Internet, 一般来说,该音频 MODEM
 - A. 使用 QAM 调制方式,数据率可达到 56Kbps B. 使用 DMT 调制方式,数据率可达到 384Kbps
 - C. 使用 CAP 调制方式,数据率可达到 144Kbps D. 使用 CAP 调制方式,数据率可达到 1Mbps
- 25. 使用 IPv4 的 Internet 没有提供很好的 QoS, 原因是

 - A. IPv4 没有定义 QoS 功能 B. 通常的路由器没有处理 IPv4 中的 QoS 参数
 - C. Internet 不需要 OoS
- D. 路由器和交换机中的 IPv4 包没有 QoS 参数字段

二、简答题:用简洁的语言,回答下述问题(每小题 10 分,共 30 分。答案冗长者将被扣分)

- 1. 简述交换机与 HUB 各自的原理,说明使用交换机的 LAN 比使用 HUB 的 LAN 吞吐量大的原因。
- 2. 简述虚电路分组交换与数据包分组交换的原理,分析各自的适用性。
- 3. 说明 FTP 的工作过程,解释断点续传的实现方法。

三、分析、设计题(每小题 15 分, 共 45 分)

- 1. RIP 协议存在无穷计算的问题,其改进措施之一是水平分割,即从一个路由器学来的路由信息(距离向 量表)不能放入发回那个路由器的路由更新包中再发回到那个路由器。设计一个 RIP 路由表更新算法,以 反映这一思想。
- 2. 反馈抑制法(阻塞包算法)为每条输出线定义了一个参数 $\mu = \alpha \ \mu + (1 \alpha) f$ (α 为常数, f为瞬时利用 率, μ 为近期利用率)和一个阈值 T, 并规定 $\mu \leqslant T$ 时网络处于正常状态, 否则处于拥塞状态, 并发阻塞 包降低源端发送速度。设想定义两个阈值 T_{min} 和 T_{max} ,并规定当 $\mu \leqslant T_{min}$ 时,网络处于正常状态。当 T_{min} $\langle \mu \langle T_{max}$ 时,网络处于报警状态。当 $\mu \geqslant T_{max}$ 时,网络处于拥塞状态。据此设计一种拥塞控制方案(算法)。
- 3. 10Mbps 以太网采用 CSMA/CD 方式工作, 帧格式为 14B 头部+1500B 数据+4B CRC。而 11Mbps WLAN 采用 CSMA/CA 方式工作, 帧格式为 32B 头部+1500B 数据+4B CRC, IFS 为 360 µ s。请说明 10Mbps 以太网比 11Mbps WLAN 速度快的原因(注意 CSMA/CA 需要 ACK 信息才能确定是否发送成功,等待 ACK 的时间约为 213 μs)。