# 哈尔滨工业大学(深圳) 2020 学年 暑期 《计算机网络》自测试题

真空题(每空 1 分,共 10 分)(本题得分:)	
若 CDMA 系统中的某站点的码片序列是(1,1,-1,-1),则当该站点欲发送原	始信息序列
1001 时, 该站点向信道中实际发送的	序列是
()。	
基于 cookie 可以实现的主要功能有 ()、(	) 等。
典型的轮转访问 MAC 协议有 (	) 等。
若某差错编码的编码集汉明距离是 7,则该差错编码一定可以实现( 错,() 位错纠错。	)位错检
若某路由器在向 MTU=512B 的链路上转发总长度为 1500B 的 IP 数据报时进则最后一个分片的总长度字段的值是()、片偏移量气()、标志位 MF 的值是()。	
若部分差分曼彻斯特编码信号波形如下图所示,则这段信号编码的二i()。	<b>进制位串是</b>
判断题(每题 1 分,共 5 分)(得分:)	
电路交换网络中的电路需要独占其经过的每段物理链路。	[ ]
P2P 网络应用的通信过程仍然是应用进程间的 C/S 通信。	[ ]
在 Internet 中,复用/分解服务只需在传输层实现。	[ ]
封装 ICMP 报文的 IP 数据报在传输过程中出错,则不再发送 ICMP 报文。	[ ]
一条虚电路的虚电路号在其经过的每段链路上可能都是不同的。	[ ]
	者 CDMA 系统中的某站点的码片序列是(1,1,-1,-1),则当该站点欲发送原 1001 时 , 该 站 点 向 信 道 中 实 际 发 送 的 (

三、	单	<b>卓项选择题</b>	(每题1分	, 共 25 分)	(本题得分	:	)		
	1.			=				时延带宽积是 2001-1	( )
		A. 100kbit						200kbps	
	2.							4 发送一个 15	500B 的分
		组,则这些	2分组仕路	由器 R1 处的	J羊均排队□ . ፟፟፟፟፟	]	)		
				H2					
					10Mbps				
				10Mbps	1000M	ops Z	1000Mbps		
			HI		R1	R2		H4	
					10Mbps				
				H3 <b>≪</b>					
		A. 0μs	I	3. 12µs	C.	24µs	D.	36us	
	3	·		•		•		的协议要素是	( )
	٥.	I. 语法		I. 语义		时序	1,1400	1717 区文永元	,
		A. 仅 I	I	3. 仅 II	C.	仅 III	D.	仅I、II	
	4.	下列协议中	ョ <b>,</b> 使用 UI	DP 协议传输	i报文的是	(	)		
		A. BGP	, DC/ N = -	00 0010 1110		RIP			
		C. HTTP			D.	ICMP			
	5.	在OSI参考	5模型中,	第5层(自	下而上) 完	成的主要	要功能是(	)	
		A. 差错控				路由选			
		C. 会话管				数据表	示转换		
	6.			中,错误的	是(  )	)			
		A. FTP 是							
		<ul><li>B. FTP 是</li><li>C. 控制连</li></ul>		が以 生接均是持久	的				
				到连接和数据 11连接和数据		<b>冷和文</b>	件数据		
	7.	下列应用层	导协议中,	既可以用于周	用户发送邮	件,又可	J以用于接收	(邮件的是(	)
				B. SMTP			D.		
	8.	如果浏览器	<b>紧分别采用</b> :	非流水的 HT	TP/1.1 和流	ī水的 Hī	ΓΤΡ/1.1 请求	三个引用 5 个	丶JPEG 小
				要的时间分		)	,, ,	, , , , , ,	·
		A. 6RTT,	2RTT		В.	6RTT,	3RTT		
		C. 7RTT,	2RTT		D.	7RTT,	3RTT		

9. 一个 DNS 资源记录(RR)为(h.edu.cn, m.h. A. 邮件服务器的域名	edu.cn, MX, 250),则 h.edu.cn 是(  ) B. <mark>邮件服务器的别名</mark>
C. 本地域名服务器的域名	D. 授权域名服务器的域名
	段的 IP 数据报首部某些字段也会参与计算,这
I. 源 IP 地址 II. 目的 IP 地址	III. 协议 IV. TTL
A. 仅I、II	B. 仅III、IV
C. 仅I、II、III	D. I. II. IV
11.对于停等协议(rdt3.0),若接收方在正确 ack1,之后又收到了1号分组,则接收力	海接收了1号分组,且发送了对1号分组的确认 可针对该分组的正确操作是( )
A. 丢弃该分组,发送 ack1	B. 丢弃该分组,发送 ack0
C. 丢弃该分组,无需发送 ack	D. 接收该分组,并向上层提交数据,发送 ack1
编号,数据传输速率是 10 Mbps (M=106 认帧的传输延时,则甲的最大信道利用率	
A. 25% B. 50%	C. 75% D. 100%
13.如果 SR 协议的分组序号采用 3 比特编号	
A. 2 B. 3	C. 4 D. 5
14.在下图所示的 TCP 连接建立过程中, a、	b、c 的取值分别是(  )
Client SYN=1; Sec	
$SYN=(a); ACK=(b)$ $ACK=1; Seq=(c); ack_t$ time	
A. a=0, b=0, c=1000	B. a=0, b=1, c=1001
C. a=1, b=0, c=1000	D. a=1, b=1, c=1001
	送的 SYN 段中的序号为 1000,在断开连接时,则在无任何重传的情况下,甲向乙已经发送的
A. 4002 B. 4001	C. 4000 D. 3999

(	山田田伊水川刊。	₩,	元风始田衣(以	称特	「久衣 <i>)</i> 恒系与 l	<b>上</b> 門,	并决策转发路径的是
Α.	输入端口	В.	输出端口	C.	交换结构	D.	路由处理器
	供 NAT 服务的路 201.2.3.5 的 IP 数						68.1.111,目的 <b>IP</b> 地址 字段是(  )
I.	源 IP 地址	II.	目的IP地址	III.	Checksum	IV.	TTL
A.	仅I、II			В.	仅III、IV		
C.	仅I、III、IV			D.	I、II、III、IV		
18.	三下列选项中,当	网络	6负载特别轻时,	信道	<b>é</b> 利用率最高的	MAC	(协议是()
A.	CSMA	В.	CDMA	C.	TDMA	D.	FDMA
19.在	划分 VLAN 的以	太网	交换机的 Trunk	端口	间传输的帧是	(	)
A.	标准以太网帧	В.	802.1 帧	C.	802.3 帧	D.	802.1q 帧
20.通	过协商可以省略的	内 PF	P 帧的字段是(		)		
I.	地址 (address)			II.	控制(control)		
Ш	协议(Protocol	)		IV.	校验(check)		
A.	仅I			B.	仅I、II		
C.	仅II、III			D.	I、II、III、IV		
		局域	网中,无线主机			发送	的帧数是(  )
	IEEE802.11 无线	局域 B.			」与 AP 关联时,	发送 D.	
21.在 A. 22.在	IEEE802.11 无线	B. 湯	2 域网中,若忽略帧	.主动 <b>C</b> . 贞的作	]与 AP 关联时, 3 专输时延,则一	D. 个无统	4 线主机基于 CSMA/CA
21.在 A. 22.在 协	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线	B. 湯	2 域网中,若忽略帧	.主动 C. 贞的何 成功	]与 AP 关联时, 3 专输时延,则一	D. 个无统	4 线主机基于 CSMA/CA
21.在 A. 22.在 协 A.	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线 议,从开始侦听信	B. 湯	2 域网中,若忽略帧	上主动 C. 贞的作 成功 B.	]与 AP 关联时, 3 专输时延,则一 ,所需时间至少	D. 个无统	4 线主机基于 CSMA/CA
21.在 A. 22.在 协 A. C.	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线 议,从开始侦听信 DIFS DIFS+2SIFS	B. 浸局填 言道語	2 或网中,若忽略顿 到确认信道预约)	.主动 C. 贞的作 成功 B. D.	J与 AP 关联时, 3 专输时延,则一 ,所需时间至少 DIFS+SIFS DIFS+3SIFS	D. 个无约 是(	4 线主机基于 CSMA/CA
21.在 A. 22.在 协 A. C. 23.若	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线 议,从开始侦听信 DIFS DIFS+2SIFS 某无噪声链路的营	B. 岩 岩 道 道 等 電 完 一 完 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一	2 或网中,若忽略帧 到确认信道预约》 是 2MHz,采用	上主对 C. 贞的价 成功 B. D. QA	J与 AP 关联时, 3 专输时延,则一 ,所需时间至少 DIFS+SIFS DIFS+3SIFS M64 调制,则	D. 个无约 是( 该链路	4 线主机基于 CSMA/CA ) 络理论最大数据速率是
21.在 A. 22.在 协 A. C. 23.若 (A.	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线 议,从开始侦听信 DIFS DIFS+2SIFS 某无噪声链路的营	B.	2 域网中,若忽略的 到确认信道预约) 是 2MHz,采用 24Mbps	上主对 C. 贞的付 成功 B. D. QA	J与 AP 关联时, 3 专输时延,则一 ,所需时间至少 DIFS+SIFS DIFS+3SIFS M64 调制,则 <sup>1</sup>	D. 个无约 是( 该链路	4 线主机基于 CSMA/CA ) 络理论最大数据速率是
21.在 A. 22.在 协 A. C. 23.若 ( A. 24.二	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线 议,从开始侦听信 DIFS DIFS+2SIFS 某无噪声链路的营 ) 12Mbps	B.	2 域网中,若忽略的 到确认信道预约) 是 2MHz,采用 24Mbps 带利用率最低的:	主 C.	J与 AP 关联时, 3 专输时延,则一 ,所需时间至少 DIFS+SIFS DIFS+3SIFS M64 调制,则 <sup>1</sup>	D. 个无统 ·是( 该链距 D.	4 线主机基于 CSMA/CA ) 路理论最大数据速率是 256Mbps
21.在 A. 22.在 协 A. C. 23.若 (A. 24.二 A. 25.若	IEEE802.11 无线 1 IEEE802.11 无线 议,从开始侦听信 DIFS DIFS+2SIFS 某无噪声链路的营 ) 12Mbps 进制数字调制中, 2ASK 主机甲与主机乙已 2 ms,则在不出现	B.	2 域网中,若忽略的 到确认信道预约) 是 2MHz,采用 24Mbps 带利用率最低的。 2FSK 立一条 TCP 连接	主 C .	J与 AP 关联时, 3 专输时延,则一 ,所需时间至少 DIFS+SIFS DIFS+3SIFS M64 调制,则 128Mbps ) 2PSK 大段长(MSS)	D. 个无( ·是 ( )	4 线主机基于 CSMA/CA ) 路理论最大数据速率是 256Mbps

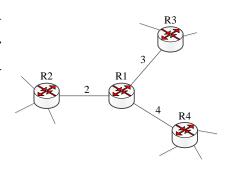
# 四、综合应用题(共 60 分)(本题得分:\_\_\_\_\_\_

1. (10分)某网络采用距离向量路由算法计算路由,网络局部拓扑如右图所示,路由器之间直接链路上的数值为链路费用(距离)。若某时刻R1收到R2、R3、R4的最新距离向量分别为:

R2 距离向量		
目的网络	费用	
Net1	5	
Net2	3	
Net3	8	
Net4	6	
Net5	9	

R3 距离向量		
费用		
6		
8		
2		
3		
7		

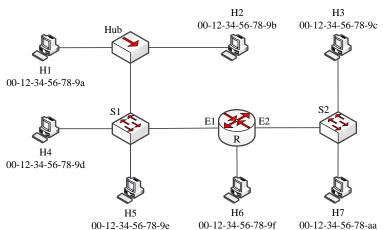
R4 距离向量		
费用		
7		
5		
9		
8		
4		



请回答下列问题。

- (1) R1 更新后的距离向量是什么?
- (2) 如果路由器采用毒性逆转策略,则 R1 交换给 R2、R3、R4 的(更新后)距离向量分别是什么?

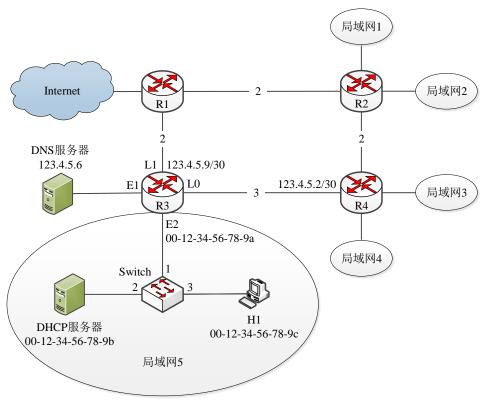
2. (10分)如下图所示网络,R为路由器,S1和S2为快速以太网100Base-T交换机,Hub为100Base-T集线器。主机H1上运行网络嗅探程序(sniffer),接收物理层可接收到的所有帧。



## 请回答下列问题:

- (1) 若交换机 S1 和 S2 均已学习到所有主机的 MAC 地址信息,则 H1 可以嗅探到的帧中,可能的目的 MAC 是什么?
- (2) 若主机 H3 发送一个目的 IP 地址为 255.255.255.255 的 IP 数据报,哪些主机或接口会接收该 IP 数据报?
- (3) 若主机 H1 尝试发送一个帧时,连续发生了 2 次冲突,则 H1 的网卡立即检测信道载波,再次尝试重发该帧的概率是多少?
- (4) 若 Hub 再生比特流过程中,会产生 1.535 μs 延时,信号传播速度为 200 m/μs,不考虑以太网帧的前导码,则 H1 与 H2 之间理论上可以相距的最远距离是多少?给出必要的计算过程。(注:以太网最小帧长为 64B)

3.(25分)某网络拓扑如下图所示,图中R1、R2、R3、R4为路由器;Switch为100Base-T以太网交换机;路由器之间链路上的数值为该链路的费用,路由器到达直连网络的费用均为1;所有路由器均选择到达目的网络总费用最小的路由,且所有路由器均已获知到达所有网络的真实路由;局域网1~局域网4分别需要不少于30个可分配IP地址;局域网5需要不少于120个可分配IP地址,且除了R3接口E2和DHCP服务器采用静态IP地址配置外,局域网5中的所有主机均采用动态IP地址配置。



### R3 的路由表结构为:

目的网络	子网掩码	下一跳	接口

请回答下列问题。

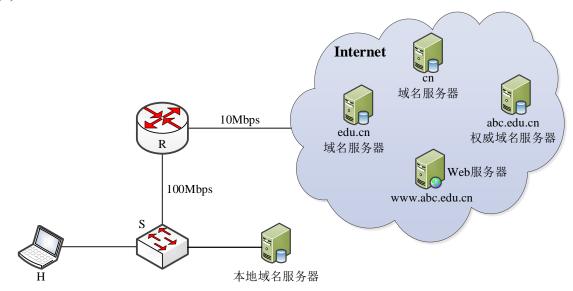
- (1) 请将 IP 地址空间 210.1.2.0/24 分配给局域网 1~局域网 5,给出可行的 IP 地址分配方案,并使得路由器 R1~R4 的路由表项尽可能少。
- (2) 请基于(1)的 IP 地址分配方案,给出 R3的路由表,要求路由表项尽可能少。
- (3) 请为 E2 接口分配 IP 地址,并在下表中为 DHCP 服务器配置 IP 地址信息:

DHCP 服务器 IP 地址配置信息

IP 地址	
子网掩码	
默认网关	

- (4) 基于(1)和(3),当主机 H1 接入网络时,DHCP 服务器可以为其动态分配的 IP 地址数是多少? H1 最先发送的 DHCP 报文是什么报文? H1 发出的封装该报文的 IP 数据报的源和目的 IP 地址分别是什么?
- (5) 假设 H1 刚接入网络时 Switch 交换表为空,请给出 H1 完成 IP 地址配置后的交换表。 (交换表结构为: <MAC 地址,端口编号>)

4. (15 分)如下图所示网络拓扑中,R 为路由器,S 为快速以太网 100Base-T 交换机。假设主机 H 所在的本地网络访问 Internet 的往返时间 RTT=10ms,本地网络主机之间的互访时间忽略不计,本地网络接入 Internet 的接入链路带宽为 10Mbps,Internet 网络带宽足够大;主机 H 通过在浏览器中输入 URL: /www.abc.edu.cn/index.html 请求浏览 ABC 大学的主页,index.html 引用 3 个 JPEG 图像文件,index.html 文件大小为 1MSS(最大段长),每个 JPEG 图像文件大小为 2MSS,最大段长 MSS=1000B,TCP 拥塞窗口初始阈值为 16MSS,Web 服务器向 H 发送的 TCP 段长均为 MSS,忽略各层协议的首部开销,H 对 Web 服务器的每个段进行确认,并忽略确认段长;所有域名服务器无缓存,且除本地域名服务器只提供递归查询(recursive query)服务外,其他域名服务器均只提供迭代查询(iterated query)服务。(注:M=106)



### 请回答下列问题:

- (1) H 在解析域名 www.abc.edu.cn 的 IP 地址时,首先查询的是哪个域名服务器? H 发送的域名查询请求报文通过哪些协议逐层进行封装的(物理层除外)?
- (2) 主机 H 的浏览器从发出域名请求开始,到成功收到 www.abc.edu.cn 的域名解析结果为止,至少需要多少时间?画出域名解析过程示意图。(忽略域名解析过程中的传输延时)
- (3) 主机 H 访问 Internet 的最大吞吐量是多少?
- (4) 若主机 H 的浏览器已成功完成 www.abc.edu.cn 的域名解析,并通过非流水 HTTP/1.1 请求/www.abs.edu.cn/index.html 主页,则从请求建立 TCP 连接时刻起,到浏览器收到所有内容(即 index.html 和 3 个 JPEG 图像)为止,至少需要多少时间? 给出必要的分析与计算过程,画出 H 的浏览器与 www.abc.edu.cn 服务器交互过程示意图。