2015-2016 学年华中科技大学期末考试

《计算机网络》试卷A

参考答案

一、 填空(14分,每空一分)

- 1. 201:4aff:fe83:721c (2 分)
- 2. CSMA/CD
- 3. 100
- 4. 泛洪、学习、转发、过滤(2分)
- 5. rm,avi,mp4,mpeng2 (答案不唯一) (2 分)
- 6. 资源 (html), URL, HTTP (2分)
- 7. RARP,DHCP,Bootp (3分)
- 8. 流标签

二、 判断对错,对的画 √,错的画×(10 分,每题一分)

	No.	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Ī	Answer	×	×	×	×	√	√	√	×		×

- 1. 在 OSI 参考模型中,最上层是物理层。
- 2. 带宽的基本单位是 bps,吞吐量的基本单位是 Mbps。
- 3. 一个 IPv4 地址表示 193.168.125.0/30, 其中, 30 表示主机的位数。
- 4. 在 TCP 段头中, 窗口数的大小由发送方决定。
- 5. PPP的两种认证方式中, CHAP比 PAP 更安全。
- 6. POP3 和 IMAP 都是最后的投递协议。
- 7. BGP 是一种距离矢量路由选择协议,但是克服了路由自环问题。
- 8. IPv6 分组头部的域比 IPv4 分组头部的域多。
- 9. 通过光纤的光没有衰减,所以数据可以传输得很远。
- 10. 在信道的利用率方面, 回退 n 帧比选择性重传更有效。

三、单选题(共 26分,每空 2分)

No.	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Answer	A	D	В	A	В	В	D	D	С	В
No.	11	12	13							
Answer	D	Α	D							

四、 简答题 (30分, 每题 6分)

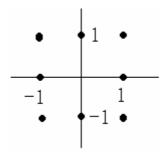
1.如下图, 主机 A 要发送信息给主机 B, 但是它们之前从未有过通信, 请描述信息从封装、传输到解封装的全部过程。



答案要点:

- 1. 主机 A从上到下封装,发起 ARP 请求
- 2. 缺省网关 R1 行使代理 ARP 职能,应答
- 3. 将 R1 的 E0 接口的 MAC 地址作为目的 MAC, 完成封装
- 4. R1 处理接收到的报文,解封装,定位目的 IP 网络,查找路由表,重新封装,转发
- 5. R2 处理接收到的报文。。。。。
- 6. MAC 寻址, 定位到 B
- 7. 主机 B 从下到上解封装,应用层收取信息。
- 2. 一个调制解调器采用如下的信号星座进行正交振幅调制,其信号点分别为:(1,0),(1,1),
- (0, 1), (-1, 1), (-1, 0), (-1, -1), (0, -1), 和 (1, -1), 问:①如果波特率为 1200 baud, 该调制器的传输速率可达到多少 bps?②如果星座图上的信号点只有 (0, 1) 和 (0, 2)

两点,那么对应的调制方法是调频还是调幅?为什么?



解答要点:

① 每个波特有 8个合法值,所以每波特可以传输 3 比特,所以对应 1200 波特的速率 是

3600b/s。(4分)

② ②由于相位总是 0, 但是有两个振幅, 所以是幅度调制。(2分)

3. 在一个 CDMA 系统中, 有 4 个站点 A、B、C 和 D, 它们的时间序列分别是 (00011011)、

(00101110)、(01011100) 和(01000010),请完成:①写出 4个站点对应的双极性表示;

②当收到一个复用信号 (-1+1-3+1-1-3+1+1), 这 4个站点分别发送了什么值?

答案要点:

①双极表示分别为: (2分)

(-1-1-1+1+1-1+1+1), (-1-1+1-1+1+1+1-1), (-1+1-1+1+1+1-1-1), (-1+1-1-1-1+1-1)

②解复用: (4分)

 $S \cdot A = (1-1+3+1-1+3+1+1) /8=1$

SB= (1-1-3-1-1-3+1-1) /8=-1

 $S \cdot C = (1+1+3+1-1-3-1-1) /8=0$

1+1) /8=1,

所以,A和D发送了1,B发送了0,C没有发送任何值

4. 一个 8 位二进制值为: 10101111, 采用偶校验的海明编码,以纠正一位错误,问编码后的码字是什么? 解答要点:

 $m=8, m+r+1 \le 2^r$,所以 r=4 (2分)

No.1 bit has parity collection: 1,3,5,7,9,11

No.2 bit has parity collection: 2, 3, 6, 7, 10, 11, ...

No.4 bit has parity collection: 4, 5, 6, 7, 12.....

No.8 bit has parity collection: 8、9、10、11、12....... (2分)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
0	1	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1

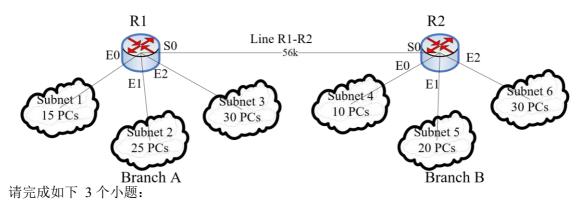
5. TCP 数据段的最大载荷值是 65495 字节, 为什么?

解答要点:

- ①TCP 数据段必须封装进 IP 分组的载荷域中,而 IP 分组的载荷域最大为 65,515 字节
- ②TCP 数据段的最小(基本)段头长度是 20 字节, 所以 TCP 数据段的载荷域最多为: 65515-20, 只有 65,495 字节
- ③TCP 中净载荷为: 65535-20-20

五、 分析题(20分)

一个公司有两个子公司 A 和 B, 子公司 A 有 3 个子网, 其拥有的 PC 数量分别为 15、25 和 30; 子公司 B 也有 3 个子网, 其拥有的 PC 数量分别为 10、20 和 30。现在公司购买了两台路由器,申请了一个 C 类地址 222.201.176.0,现连接网络拓扑如下图所示:



1. 请作合理的子网规划,并利用规划的结果,分别为 2 个子公司的 6 个子网分配网络地址。 $(8\, \mathcal{G})$

答案要点:从 C 类地址的最后 1 个 8 位组中借 3 位创建子网,子网掩码是 255.255.255.111000000

(2分, 表格 4分)

No. of	submask	Useable Address	Broadcast addr.	Network addr.	Is					
subnet		range			usable?					
No.1	255.255.255.224	/	/	222.201.176.0	No					
No.2	255.255.255.224	222.201.176.33-	222.201.176.63	222.201.176.32	Yes					
		222.201.176.62								
No.3	255.255.255.224	222.201.176.65-	222.201.176.95	222.201.176.64	Yes					
		212.112.32.94								
No.4	255.255.255.224	222.201.176.97-	222.201.176.127	222.201.176.96	Yes					
		222.201.176.126								
No.5	255.255.255.224	222.201.176.129-	222.201.176.159	222.201.176.128	Yes					
		222.201.176.158								

各子网的网络地址分配: (不唯一, 共 2 分)

Subnet1: 222.201.176.32 Subnet2: 222.201.176.64 Subnet3: 222.201.176.96

Subnet4: 222.201.176.128 Subnet5: 222.201.176.160 Subnet6: 222.201.176.192

2. 利用上述的规划结果,为路由器的接口分配对应的 IP 地址,并在两台路由器上配置静态路由,让所有的网络互相通达(5分)

答案要点: (2分) R1-S0: 10.0.0.1 R1-E0: 222.201.176.33

R1-E1: 222.201.176.65

R1-E2: 222.201.176.97

R2-S0: 10.0.0.2

R2-E0: 222.201.176.129 R2-E1: 222.201.176.161

R2-E2: 222.201.176.193

配置 (3分)

R1: interface ip

address

R2: interface ip

address

3. 如果这两台路由器都使用 OSPF 路由选择协议,连接两台路由器的线路 R1-R2 的代价是多少?请描述 R1 和 R2 从互不相知到建立全毗邻关系的过程? (7分)

答案要点:

10000000/56k=1785(1786)

Down

Initial

Two way

Exstart

Exange

Loading

Full adjacency