<b>2340</b>
_分钟

			ū	<u> </u>			<b>尼丛</b>				111	мл
題号	_	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	总分
分數		1)		77 34			2本	式券共	二大題	,满	分 100 :	<del>}</del> ;

田祇

1.考试形式: 闭卷回 开卷口;

(答题内容请写在装订线外)

3.考试日期: 2019年6月28日;

# 一、选择题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 协议的三个要素是语法(Syntax)、语义(Semantics)和时序(Timing),下面是正确 对应关系的是 \_\_\_\_\_。

- A. IP 地址、CRC 检错码、MAC 帧中的前导码
- B. IP 分组、汉明码、慢启动
- C. 以太帧结构、MAC 地址、标准以太网的数据速率
- D. TCP 文段、TCP 三次握手、TCP 的拥塞控制
- 2. 网络准则有三个,分别是性能(Performance)、可靠性(Reliability)和安全性 (Security),其中性能通常包括吞吐量和延迟。主要的延迟通常包括\_
  - A. 排队延迟(Queucing Delay)和处理延迟(Processing Delay)
  - B. 传输延迟(Transmission Delay)和传播延迟(Propagation Delay)
  - C. 传输延迟(Transmission Delay) 和排队延迟(Queueing Delay)
  - D. 传播延迟(Propagation Delay) 和处理延迟(Processing Delay)
- 3. 20 个数字信号源使用同步 TDM 实现多路复用,每个信号源的速率是 100kbps, 每个输出时隙携带来自每个数字信号源的2位,但输出帧需要增加1位用于同步, 则输出帧的长度、帧速率和输出的数据速率为\_\_\_\_
  - A. 41位,50k帧/s和2.05Mbps
  - B. 41 位, 100k 帧/s 和 4.1Mbps
  - C. 21 位, 50k 帧/s 和 4.1Mbps
  - D. 21 位, 50k 帧/s 和 2.05Mbps

第四共7页

4. OSI	参考模型中提供流量控制功能的具
--------	-----------------

A. 数据链路层,应用层

B. 传输层,应用层

C. 网络层, 传输层

D. 数据链路层, 传输层

5. 非屏蔽双绞线(UTP)中的 5 类和 5E 类网线是局域网中最常用的双绞线, 其特征

- A. 5E 类线的数据速率为 125M bps, 其连接器是 RG-58
- B. 5 类线的数据速率为 100M bps, 其连接器是 RJ-45
- C. 5E 类线的数据速率为 125M bps, 其连接器是 RJ-45
- D. 5E 类线的数据速率为 100M bps, 其连接器是 RG-58
- 6. 数据报交换与虚电路交换都需要一张路由表或者交换表,从该表中查找属于目 的输出端口。对于数据报交换与虚电路交换而言,它们的路由表或者交换表的区 别是:
- A. 虚电路交换的交换表通常是在虚电路建立阶段和拆除阶段生成,而数据报 **交换的路由表**则与连接无关,如果网络状态没有被改变,则路由表保持不变。
- B. 虚电路交换的交换表通常在数据链路层实现,数据报交换的路由表通常在 网络层中实现。
- C. 虚电路交换的交换表通常在网络层实现,数据报交换的路由表通常在网络 层中实现。
- D. 虚电路交换的交换表通常是保持不变,而数据报交换的路由表通常随着网 络状态的改变而被定期修改。
- 7. 两个码字的汉明距离是对应位不同的数量,最小汉明距离是一组码字中所有可 能对的最小值。为了能够检测和纠错出最多s个错误,块编码中的最小汉明距离 分别是

A.s+1和2s

B. 2s+1和 s+1

Cs+1和s+2

D. s+1 和 2s+1

8. 组建网络的设备有二层交换机、三层交换机和路由器,以下论述正确的是

- A. 二层交换机和三层交换机都工作在数据链路层,路由器工作在网络层。
- B. 二层交换机工作在数据链路层,所有的端口不属于同一个冲突域,但属于同 <sup>-^广播域</sup>;三层交换机实质上也是个路由器,工作在网络层。

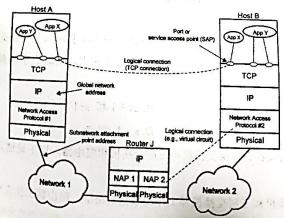
第2页 共 7 页

換机和路由器都工作在网络层, 不存在冲突域和广播域的问题,

- D. 二层交换机的所有端口属于同一个冲突域,也属于同一个广播域: 三层交 机和路由器虽然都工作在网络层,但也存在冲突域和广播域的问题。
- 9. 如果 IPv4 的报文在传输过程中不会被分片,则 IPv4 报文头部中的\_ 字段在经过每一个路由器的时候都会被改变。
  - A. TTL
- B. 总长度
- C.偏移量 Offset
- D. 源 IP 地址
- 10. Cookie 机制采用的是在客户端保持状态的方案,它是在用户端的会话状态的存贮机制,需要用户打开客户端的 Cookie 支持。其作用就是为了解决 HTTP 协议无状态的缺陷。下列\_\_\_\_\_\_\_是不需要 Cookie 机制。
  - A. 网站需要用户注册才能访问
- B. 网站支持电子支付
- C. 网站用户登录
- D. 网站显示文字和图片

### 二、计算和应用题(共80分)

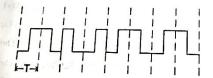
- 1. (12分) 有关 OSI 参考模型和 TCP/IP 体系的基本概念,完成下面的任务:
- (1) 画图说明 OSI 参考模型和 TCP/IP 体系的对应关系; (3.5 分)
- (2) 给出 OSI 参考模型每一层的功能; (3.5 分)
- (3) 写出 TCP/IP 体系结构中, 每层上协议数据单元的名称。(2.5 分)
- (4)下图中 App X 和 App Y 所使用 TCP 的接口是端口(Port),请描述端口的作用,并指出它与 MAC 地址和 IP 地址的不同。(2.5 分)



2. (14分) 用户 A 与用户 B 通过卫星链路通信,传播延迟为 270ms,假设数据速 第3页 共 7 页

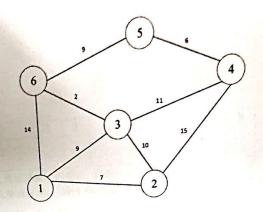
率是 64kbps, 帧长为 4000bits。试计算:

- (1) 假定信道带宽为 8000Hz, 则系统的信噪比应该是多少? (2分)
- (2) 若想使最大信道传输速率增加 50%, 即达到 96 kbps, 问信噪比 SNR 应增大到原来的多少倍? (2分)
- (3) 如果在(2)中计算出的基础上将信噪比 SNR 再增大到十倍,问最大信息速率能否再增加 20%? (2分)
- (4) 若此卫星链路采用停止等待流控协议进行流量控制,其最大的链路利用率是 多少? (4分)
- (5)若采用后退 N 帧 ARQ 协议通信时,发送窗口为 8,其最大链路利用率是多少? (4分)
- 3 (6分) 如图是二进制序列的曼彻斯特编码,码元1是前低后高。
  - (1) 请写出该编码的二进制序列。(2分)
  - (2) 请画出上面二进制序列的差分曼彻斯特编码(假设第一个时钟之前的电平是低电平)。(2分)
  - (3) 如果以信道的带宽 200Mbps, 则发送该序列的数据速率最大为多少? (2 分)



4. (6分) 采用最短路径优先搜索算法 Dijkstra, 求出如图中源节点 1 到达网络中其他各结点的全部最短路径, 要求写出计算过程和结果。

第4页共7页



#### 5. (12分)

主机 A 和主机 B 之间的通信链路长度为 10km,数据速率为 1Mbps,需要传输的数据为 500 字节,设电信号的传播速率为  $2\times10^8m/s$ 。完成下列任务:

- (1) 如果采用电路交换,设连接建立和拆除的总时延为 200ms,请计算总时延。 (2分)
- (2) 如果采用分组交换,分组的长度为 1024 比特,其中头部长度为 16 比特,假设此通信链路上没有中间转发结点,请计算其总时延。(3 分)
- (3) 如果采用虚电路交换,分组的长度为 1024 比特,其头部长度为 16 比特,假 设此通信链路上没有中间转发结点,虚电路建立和拆除的总时延为 200ms,请计算 其总时延。(3分)
- (4) 如果这条链路采用CSMA/CD协议实现介质访问控制,数据传输速率为10Mbps,若主机A和主机B发送数据时发生冲突,则从开始发送数据时刻起,到两台主机均检测到冲突时刻止,最短需要多长时间?最长需要多长时间?并计算其最短帧长(假设主机A和主机B的发送数据的过程中,其他主机不发送数据)。(4分)

, (10分) TCP 的三次提手和拥塞控制。

1) 景主机 A 和主机 B 之间欲建立一个 TCP 连接, 主机 A 和主机 B 的起始序号 100 和 200。试画出建立连接的完整过程。(3 分)

2) 若主机 A 和主机 B 之间已建立一个 TCP 连接, TCP 最大段长度为 1000 字节, 若主机 A 的当前拥塞窗口为 3000 字节, 在主机 A 向主机 B 连接发送 2 个最大段后, 成功收到主机 B 发送的第一段的确认段, 确认段中通告的接收窗口大小为 4000 字节, 请画图示意主机 A 窗口的状态, 回答主机 A 向主机 B 还能发送多少个字节 数。(3分)

(3) 设该 TCP 连接总是以 1000 字节的最大文段发送 TCP 段,发送方有足够多的数据要发送。按照 TCP 拥塞控制的原理,当拥塞窗口为 16KB 时发生了超时,如果接下来的 5 个 RTT (往返时间) 时间内的 TCP 段的传输都是成功的,那么当第5个RTT时间内发送的所有 TCP 段都得到肯定应答时,拥塞窗口大小应该是多少?请画图进行说明。(4 分)

7. (10分) 子网划分。

某一个 ISP 被指派以 150.80.0/16 为起始地址块,该 ISP 需要按下列规则给 800个客户分配地址块。

- (1) 第一组有 200 个中型的企业,每个企业需要 128 个主机地址; (5 分)
- (2) 第二组有 400 个小型的企业,每个企业需要 16 个主机地址;(5 分)

8. (10分) 假设 Internet 的两个自治系统构成的网络如下图所示,自治系统 ASI由路由器 RI 连接两个子网构成;自治系统 AS2 由路由器 R2、R3 互联并连接 3个子网构成。各子网地址、R2 的接口名、R1 与 R3 的部分接口 IP 地址如图所示。

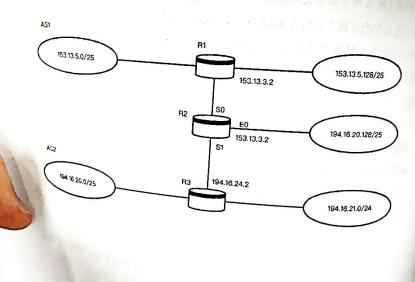
请回答下列问题:

(1) 假设路由表结构如下表所示。请利用路由聚合技术,给出 R2 的路由表,要求包括到达图中所有子网的路由,且路由表中的路由项尽可能少。(4分)

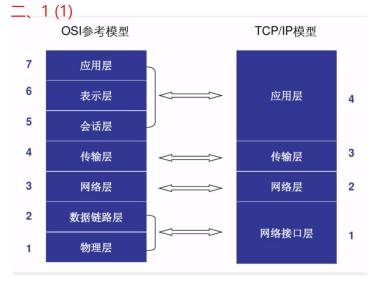
第6页共7页



- (2) 若 R2 收到一个目的 IP 地址为 194.16.20.200 的 IP 分组, R2 会通过多 接口转发该 IP 分组? (3分)
- (3) R1 与 R2 之间利用哪个路由协议交换路由信息?该路由协议的报文被封装写 哪个协议的分组中进行传输? (3分)



## 19 计网单选 CBADB BDBAD



物理层到应用层: 比特, 帧, 分组, 报文段, 报文

物理层:接口与介质的物理特性,位的表示,数据速率,位同步,线路配置,物理拓扑结构,传输方式

数据链路层: 成帧, 物理寻址, 流量控制, 差错控制, 访问控制

网络层:逻辑寻址和路由选择

传输层: 服务点寻址, 分段和组装, 连接控制, 流量控制, 差错控制

会话层:对话控制,同步

表示层:翻译,加密,压缩

应用层: 网络虚拟终端, 文件传输访问管理, 邮件服务, 目录服务

#### <u>=</u>1

(4)

端口的作用是对TCP/IP体系的应用进程进行统一的标志,使运行不同操作系统的计算机的应用进程能够互相通信

#### 区制

mac地址是在数据链路层包裹在以太网头部中的,它主要用来识别同一个链路中的不同计算机。Mac地址即网卡号,每块网卡出厂的时候,都有一个全世界独一无二的 MAC 地址,长度是 48 个二进制位,通常用 12 个十六进制数表示。

·IP地址是在网络层的IP头部里,用于识别网络中互联的主机和路由器,其实主要是确认子网,通过子网掩码确认某个IP地址所在的子网,而后再在子网内部确认mac地址就能找到准确的用户了。

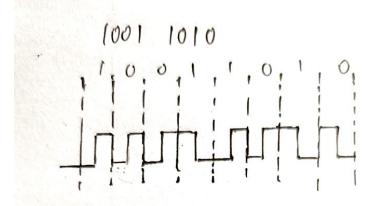
·端口号是在运输层包含在TCP/UDP头部中的,用于识别应用程序。一台主机上能运行多个程序,那么接收到的消息到底是哪个程序发送的,就需要端口号来确认。

(4) 信道利用率  $0 = \frac{T_D}{T_D + RTT} \approx 10.37\%$   $T_D = \frac{4000 \text{ bit}}{64000 \text{ b/s}} = 62.5 \text{ ms}$ 

$$T_P = \frac{4000 \text{ bit}}{64000 \text{ b/s}} = 62.5 \text{ ms}$$

RTT = 2x 270 ms = 540 ms

(5) 信道利用率: 10.37% ×8 ≈ 82.98%



$$S = \frac{C \cdot N}{Y}$$
  $C = \frac{1}{2}$   $Y = \frac{1}{2}$   
= 200Mbps  $N = 200$ Mbps

## 从顶点1出发

第一步,选择2,路径1->2,长度7

第二步,选择3,路径1->3,长度9

第三步,选择6,路径1->3->6,长度11

第四步,选择4,路径1->3->4,长度20

第五步,选择5,路径1->3->6->5,长度20

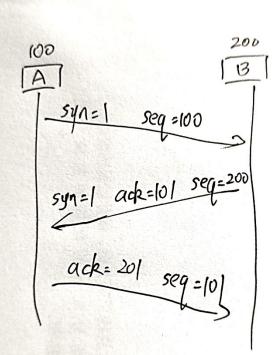
5.(1) 发送附近= 
$$\frac{500B}{1Mbps} = 4 \times 10^{-3} \text{s}. = 4 \text{ms}$$
  
传播的近=  $\frac{1000}{2 \times 10^8 \text{m/s}} = 5 \times 10^{-3} \text{s}. = 3 \text{ms}$ 

高时捷 JE = 200 ms+ 4ms+3ms = 207ms

- (2) 500B=4000bit.
  故容为4组,微每组版为1024bit,1024bit,1024bit,992bit.
  总附延= 4000bit+16×4bit + 10km = 4.064ms+3ms=7.064ms
  1MbPS + 10km
- (3) 总财运治: 7.064ms+200ms=207.064ms

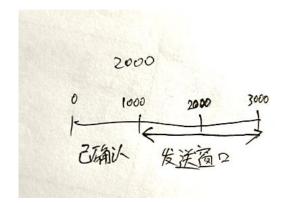
# 5(4)

最短需要经过1个传播时延,即3ms 最长需要经过2个传播时延,即6ms 最短帧长 = 10Mbps\*6ms = 60Kb

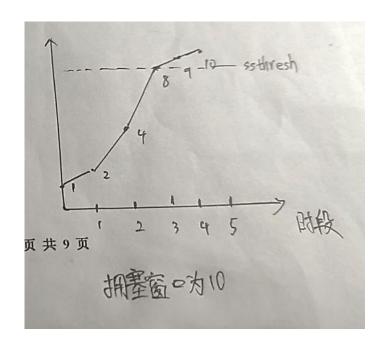


#### 白锖之塔

发送窗口取拥塞窗口和接收窗口的最小值,由于拥塞窗口为3000字节,接收窗口为4000字节,因此当前发送窗口为3000字节,由于主机甲发送了2000字节,只有1000字节得到了确认,因此主机甲最大可以再发送3000-1000=2000字节。



6.3



## 7

(1)

每个企业需要128个主机地址,由于每个子网有2个地址不可用,所以需要8bit作为主机号。

有200个企业, 所以需要8bit作为子网号

分配的网络号为: **?** 150.80.0.0/24 ~ **?** 150.80.199.0/24

(2)

每个企业需要16个主机,所以主机号5bit 有400个企业,所以子网号位9bit

分配的网络号为: **?** 150.80.0.0/25 ~ **?** 150.80.199.128/25

ED LI

(3) 主机 1 和 WWW 服务器在同一个网段,可以访问 WWW 服务器。主机 1 访问 Internet 要通过网关,而主机 1 的网关配置成了111. 123. 15. 2, 这是一个错误的网关,访问不到 Internet。于确的网关是路由器的 111. 123. 15. 1。

112.【考点】网络层——IPv4,路由协议

[参考答案](1)R2路由表中的内容计算如下。

①在 AS1 自治系统中,将两个子网的第三个字节和第四个字节用二进制表示,即

153, 14, 00000101, 00000000

153. 14. 00000101. 10000000

将两个子网进行地址聚合,前 24 位相同,所以聚合成网络号占 24 位的网络地址为53.14.5.0/24。

②在 AS2 自治系统中,将 R3 路由器连接的两个子网的第三个字节和第四个字节用二进制表示,即

194. 17. 00010100. 00000000

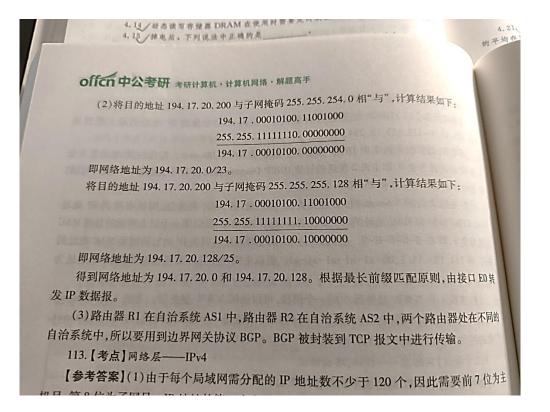
194. 17. 00010101. 00000000

将两个子网进行地址聚合,前 23 位相同,所以聚合成网络号占 23 位的网络地址为 194.17.20.0/23。

R2 的路由表如下所示。

目的网络	下一跳	接口
153, 14, 5, 0/24	153. 14. 3. 2	S0
194, 17, 20, 0/23	194, 17, 24, 2	S1
194, 17, 20, 128/25	-	EO

8.



单选 5

白锖之塔

rj45是双绞线

白锖之塔

rg58是同轴电缆

白锖之塔

5和5e线都是双绞线

白锖之塔

5是100Mbps, 5e1000Mbps

9不管怎样ttl都改变,如果分片offset改变,总长度随机,源ip地址一直不变



2022/6/13 20:32:00

20

白锖之塔

语法: 规定通信双方彼此"如何讲",即确定协议元素的格式,如数据和控制信息的格式。

白锖之

语义:规定通信双方彼此"讲什么",即确定协议元素的类型,如规定通信双方要发出什么控制信息,执行的动作和返回的应答。

白锖之地

时序: 规定了信息交流的次序。

2022/6/13 21:37:19

6

tcp分组, tcp文段, ip分组, mac帧这种是语法

白锖之塔

mac地址,ip地址,mac帧的前导码,hdlc数据帧的控制字段是语

**6**0 =

白错之

标准以太网传输速率,tcp的拥塞控制,慢启动是时序

9

日铕之哈

你会发现语义总是语法的一部分

2022/6/13 21:43:37

9

像crc,汉明码还有曼彻斯特,4B5B编码这种啥也不是

自销

日第256 计算机网络中的四种延迟是传输,传播,排队,处理延迟

**1** 

传输和传播占大头

口钥之增

所以第二题选b

2022/6/13 22:15:59

白锖之塔 选择3是课后题

白锖之

输出帧长度是20\*2+1

20

1锖之塔

帧速率是100/2

20

口押之石

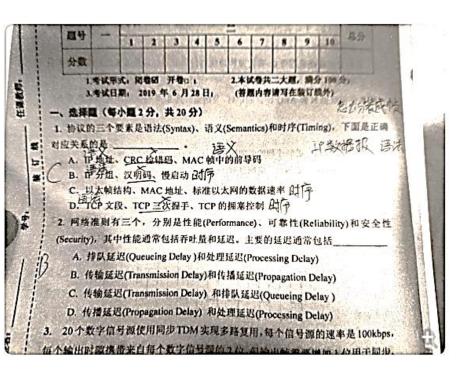
输出数据速率是这俩相乘

70

1锖之塔

二层和三层交换机之间的主要区别在于是否拥有路由功能。. 二层交换机 属数据链路层设备,可以识别数据包中的MAC地址信息,根据MAC地址进行转发,并将这些MAC地址与对应的端口记录在自己内部的一个地址表中。. 而三层交换机就是具有部分路由器功能的交换机,工作在OSI网络标准模型的三层: 网络层,目的是加快大型局域网内部的数据交换,所具有的路由功能也是为这目的服务的,能够做到一次路由,多次转发。. 此外,三层交换机可以执行静态路由和动态路由。. 这意味着三层交换机同时具有MAC地址表和IP路由表,并且还处理VLAN内通信以及不同VLAN之间的数据包路由。. 仅添加静态路由的交换机械为弱三层交换机。.

2022/6/13 23:00:00



### 白锖之塔

	1.考试形式, 闭卷团 开卷口 ( 2.本状卷具 ) 期, 南分 100 分: 3.考试日期, 2020 年 月 日, (答顧內容清等在签订終价)
仕课教师	一、选择题 (每小题 2 分, 共 20 分)  D.1
1	A. forum B. protocol C. Standard D. Process
#	2. 协议的三个要素是语法(Syntax)、语义(Semantics)和时序(Timing),下面
F	属于语义范畴。
級	A. IP 穿盔、MAC 帧 跨法
	B. 曼彻斯特编码、4B5B编码 15V
	C. MAC地址、HDLC 数据帧中控制字段
1	D. TCP 交投、TCP 的拥塞控制 对序
1	3. 在电路交换中,所有报文(messages)都会沿着 (a) 传输,而在分组交换
1	中,所有分组(packets)或者报文(messages)都会沿着(b)传输。答案是
IA	A. (a) 单一链路; (b) 多个链路
17	B. (a) 单一链路; (b) 单一链路
	C. (a) 多个链路; (b) 单一链路
	D. (a) 多个链路; (b) 多个链路
	001 经未供的年程 117 年 12 4 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1