武汉大学

2015 年攻读硕士学位研究生入学考试试题 (满分值_150_分)

科目名称: 计算机基础 (A 卷)	科目代码: 933
注意: 所有答题内容必须写在答	题纸上,凡写在试	题或草稿纸上的一律无效。
数据结构部分(45 分)		
一、单项选择题(共11小是	题,每小题 2 分,	共 22 分)
1、以下叙述中正确的是。	>	
I.对于同一种逻辑结构,可以有	育多种逻辑结构表示	方法~
II.同一种逻辑结构的同一个运算	拿在不同存储方式下	实现,其运算效率可能不同
III.设计某种逻辑结构的存储结构	勾时,主要考虑的是	存储数据元素
[V.对于一种逻辑结构,可以采用	用多种存储结构进行	存储
A. I 、 II 、 III B. II 、 III 、	IV C. I . II . IV	D.I., II., IV
2、以下数据结构中元素之间为量	非线性关系的是	, o
A.栈 B.队列	C.线性表	D.以上都不是
3、当字符序列 t3_通过一个栈产	生长度为3的输出	序列,这些输出序列中可以
用做 C 语言标识符的有个		<u>5</u> .
A.3 B.4	C.5	D.6
4、一个循环队列中用 data[0n-	1]数组保存队中元素	
(指向队尾元素)和一个记录队	中实际元素个数的	变量 count. 则该队中最多可
以存放的元素个数是。		
A. <i>n</i> -1 B. <i>n</i>	C.(rear+ <i>n</i>) % <i>n</i>	-D.(<i>n</i> -rear) % <i>n</i>
5、若将 n 阶上三角矩阵 A 按列位	九先顺序压缩存放 在	E一维数组 $B[1m]$ 中, A 中第
一个元素 $a_{1,1}$ 存于 B 数组的 b_1 中	\neg ,则应存放到 b_k 中	的元素 $a_{i,j}$ (1 \leq i \leq n, 1 \leq i \leq j)

共 10 页 第1页

的下标 $i, j \in k$ 的对应关系是。	
A. $\frac{i(i+1)}{2} + j$ B. $\frac{i(i-1)}{2} + j - 1$	William A
C. $\frac{j(j+1)}{2} + i$ D. $\frac{j(j-1)}{2} + i - 1$	
6、一棵度为 10、结点个数为 n(n>100)的树采用孩子链存储结构时,其中	#
空指针域数占总指针域数的比例约为。	
A.5% B.10% C.20% D.50%	
7、用 Dijkstra 算法求一个带权有向图 G 中从顶点 0 出发的最短路径,在算法技	执
行的某时刻,S={0,2,3,4},下一步选取的目标顶点是顶点1,则可能修改的最短	短
路径是。	
A.从顶点 0 到顶点 1 的最短路径 B.从顶点 0 到顶点 2 的最短路径	
C.从顶点2到顶点4的最短路径 D.从顶点0到顶点3的最短路径	
8、若用邻接矩阵存储有向图,矩阵中主对角线以下的元素均为零,则关于该	图
拓扑序列的结论是。	
A.存在,且唯一 B.存在、且不唯一	
C.存在,可能不唯一 D.无法确定是否存在	
9、对于顶点个数大于 3 的图,以下对其进行深度优先遍历的叙述中正确	的
是。	
A.对任何有向图调用一次深度优先遍历算法便可访问所有顶点	
B.对一个强连通图调用一次深度优先遍历算法便可访问所有顶点	
C.对任何非强连通图需要两次或以上调用深度优先遍历算法才可访问所有顶点	됬
D.深度优先遍历不适合有向图。	
10、从19个有序的元素中查找其中某个元素,共进行了6次元素之间的比较	. ,
则采用的查找方法可能是。	
I. 折半查找 II. 二叉排序树查找 III. 顺序查找 Ⅳ. 哈希查找	
A.仅 I B. I 和 II C. II、III和IV D. II 和 IV	~~
廿 10 页 第 2 页	

11、若初始数据基本正序,则选用的最好的排序方法是_

Ⅰ.直接插入排序 Ⅱ.起泡排序

III.快速排序

IV.归并排序

A.仅 I

D.仅II、IV

- 二、综合应用题(共2小题,共23分)
- 1、(8 分)有一个长度为n的线性表,可以采用存储结构有:顺序表和单链表。 现要实现如下操作,请选择一种你认为最适合该操作的存储方式,并简要地说 明理由:
- (1) 查找倒数第 k (1 $\leq k \leq n$) 个元素。
- (2) 删除第一个元素。
- (3) 在元素有序的情况下,采用折半查找方法查找某元素。
- (4) 采用快速排序方法进行递增排序。
- 2、(15 分)假设二叉树中有 n 个结点,每个结点值为单个字符,而且所有结 点值均不相同,采用二叉链存储结构存储,其结点类型定义如下:

typedef struct node

char data:

struct node *lchild, *rchild;

} BTNode;

请完成以下任务:

- (1)设计一个算法,在二叉树b中查找x结点(指结点值为x的结点), 若找到该结点,返回其地址,否则返回 NULL。给出你设计的算法的时间复杂 度。
- (2) 设计一个算法,利用(1)小题设计的算法判断二叉树 b 中 x 结点是 否为y结点的子孙结点(注意x结点不算x结点的子孙结点),若是,返回 true, 否则返回 false。给出你设计的算法的时间复杂度。

共 10 页 第 3 页

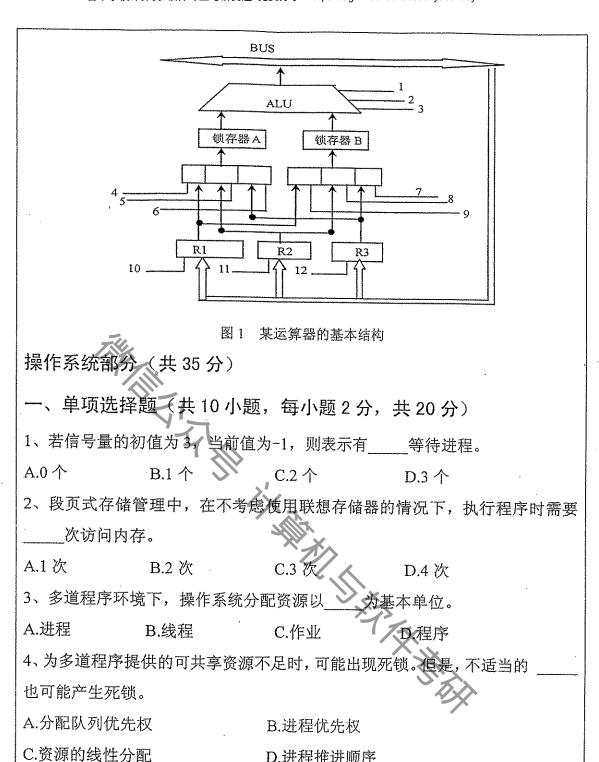
计算机组成原理部分(45 分)
一、单项选择题(共11小题,每小题2分,共22分)
1、设[X] ¾=1.x ₁ x ₂ x ₃ ,仅当时,X>-1/2 成立。
$A.x_1x_2x_3 = 000$ $B.x_1x_2x_3 = 001$ $C.x_1x_2x_3 = 100$ $D.x_1x_2x_3 = 101$
2、若存储器首地址为 2000H, 末地址为 7FFFH, 则存储容量为KB。
A. 24 B.28 C.16 D.12
3、某计算机的 ALU 部件字长 64 位, 采用 64 位加法器, 分成 16 组, 每组 4 位,
组内组间均为超前进位,加法时间和进位时间(小组进位和组间进位)均为 20ns,
ALU 部件完成一次加法运算所需要的时间为。
A.320ns B.160ns C.80ns D.40ns
4、设生成多项式为 X^3+X^2+1 ,如果在接收端收到的信息是 1011 111,问传送的
正确信息是。
A.1001 B.1011 C.0011 D.1111
5、三地址指令的长度为 16 位,每个地址码 5 位,现采用操作码扩展技术,若
二地址指令为60条、零地址指令为256条,则一地址最多有条。
A.120 B. 128 C. 64 D. 512
6、采用四体并行低位交叉存储器,设每个体的存储容量为 32K×16 位,存取周
期为 400 ns,在下述说法中是正确的。
A.在 0.1μs 内,存储器可向 CPU 提供 64 位二进制信息
B.在 0.1μs 内,每个体可向 CPU 提供 16 位二进制信息
C.在 0.4μs 内,存储器可向 CPU 提供 64 位二进制信息
D.在 0.4μs 内,存储器可向 CPU 提供 16 位二进制信息
7、设相对寻址的转移指令占两个字节,第一字节是操作码,第二字节是相对位
移量(用补码表示), 若 CPU 每当从存储器取出一个字节时, 即自动完成
(PC)+1→PC。设当前 PC 的内容为 2000H, 要求转移到 1FF6H 地址, 则该转移

共 10 页 第 4 页

•				
指令第二字节的	勺内容应为。			
A.10H	B.F4H	C.F6H	D.0AH	
8、一个分段存	储管理系统中,地址	长度为 32 位. 其	中段号8位,则最	大段长
是。				And a manufacture of the second
A.2 ⁸ 字节	B.2 ¹⁸ 字节	C.2 ²⁴ 字节	D.2 ³² 字节	
9、某机有四级	6中断,优先级从高至	引低为 1→2→3→4	1,若将优先级顺序	修改为
· 2→1→3→4,贝	则1、2、3、4级的中	断屏蔽字分别为_	·	
A.0011、0001、	1011、1111	B.1011、1111、	0011、0001	· ·
C.0001、1011、	1111、0011	D.1111、0011、	0001、1011	
10、一个 4 路线	组相联映像 Cache,当	E存容量为 4GB,	Cache 容量为 512	KB,每
个块 2KB,则	块表的容量为			PO-2-18-18-18-18-18-18-18-18-18-18-18-18-18-
A.2 ⁶ × 13	B.2 ⁸ × 15	$C.2^8 \times 13$	$D.2^6 \times 15$	
11、硬盘的输入	入输出适合于采用	方式。		·
A.程序查询	B.程序中断	C.通道	D.DMA	
 二、综合应F	用题(共1小题,	共 23 分)		
	知某运算器的基本结	\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.\.	シ具有斗(加) —	
 和M(传送) <u> </u>		17/7/	12 (MI)	799071
	一) 表示的法算器操	作的微命令:	
	·)设计适合此运算器	X		
	分)指令 DAS 的功能	*/	\sim	介→讲部
1	若进位 C=0,则 R1			1.
	的微程序流程图(假	\sim		是公共拥行等
	H1 b公(工) 1, A)P(工区) / [6]	《火水泪 ~加州土山》	VH.Y.	

(4)(8分)设控存为32个字,用增量与断定结合法安排微地址。从取指微指令开始安排(给定的微地址为0~3号单元)并在微程序流程图中写出各微指令编码。

共 10 页 第 5 页



共 10 页 第 6 页

5、某系统中有5个并发进程,都需要同类资源4个,试问该系统不会发生死锁

的最少资源数是

D.进程推进顺序

				•		
A. 9		B. 11	C. 16	D.	. 20	
6, —	个多道批处	2理系统中仅有 I	P1 和 P2 两个作	业, P2 比 P1 用	晚 15ms 到达。	它
们的计	├算和 I/O 掛	操作顺序如下:				
P1: τ	十算 20ms,	I/O 40ms,计算	^L 20ms,		•	
P2: i	†算 100ms,	, I/O 10ms, 计	算 30ms。			
若不考		切换时间,则完	成两个作业需要	要的时间最少是		
A.140	ms	B.155ms	C.160m	S	D.170ms	
7、某	基于动态分	}区存储管理的 [:]	计算机,其主存	容量为 70MB	(初始为空),	采
		,分配和释放的				
		紀 4MB,此时主				
A.11N			C.16M	•	D.20MB	
		里 系统的基础是				
A.虚打			C.局部		D.动态性	
		ling 技术的系统				
メ、1E A.打E		B.磁盘固定				
		司用户文件的"司	/			
			P 白 什 大			
A.多约	级目录	B.路径	CI索引		D.约定的方法	2
	综合应用	题(共2小題	圆,共 15 分》			,
1, (8	8分)假设	:有 4 个作业,'	它们的提交、运	行时间如下表	所示。若采用:	短作
		和响应比高者位		"/\X		
	带权周转时				X	
作业		J1	J2	J3 /	J4	
 		8.0	8.3	8.5	9.0	
	⁻ 时间/h	0.6	0.7	0.5	0.4	

2、(7分) 假定磁盘块的大小为 1KB,对于 650MB 的硬盘,其文件分配表 FAT 需要占用多少存储空间? 当硬盘容量为 1.8TB 时,FAT 需要占用多少空间?

共 10 页 第7页

计算机网络部分(25分)						
一、单项选择题(共8小题,每小题2分,共16分)						
1、在 OSI 体系结构中,数据格式的转换由负责。						
A.应用层 B.表示层 C.数据链路层 D.物理层						
2、一个正交调幅系统的带宽为 6kHz, 信噪比为 40dB, 该系统定义了 8 种不同						
的信号,则达到最大数据传输速率时波特率约为波特。						
A.27000 B.10000 C.11000 D.4100						
3、以下关于虚电路的说法正确的是。						
A.虚电路和电路交换一样, 在数据传输前要建立物理连接						
B.虚电路可以保证分组按序到达						
C.虚电路是一种分组交换技术,按存储转发的方式工作、						
D.采用虚电路方式发送分组时,分组首部必须包含目的地址						
4、以下关于流量控制的说法、正确的是。						
A.流量控制只能由数据链路层完成						
B.PPP 协议具有流量控制的功能						
C.有噪声信道的停止-等待协议不是为了实现流量控制, 而是为了进行差错控制						
D. HDLC 协议使用滑动窗口协议实现流量控制						
5、8个端口的一个集线器具有的冲突域和广播域分别为个和个。						
A.1, 1 B.1, 8 C.8, 1 D.8, 8						
6、一个长 1km、带宽 2Mbps 的令牌环网有 50 个站点,每个站点引入 1 位延迟,						
信号传播速度为 200000km/s, 如果数据帧最长为 200 字节, 则检查令牌丢失的						
超时计时器至少设置为						
A.125 B.130 C.825 D.830						
7、以下关于 TCP 协议的说法不正确的是。						
A.TCP 协议具有拥塞控制的功能						

共 10 页 第8页

B.TCP 协议数据单元的窗口字段是为了进行动态的流量控制

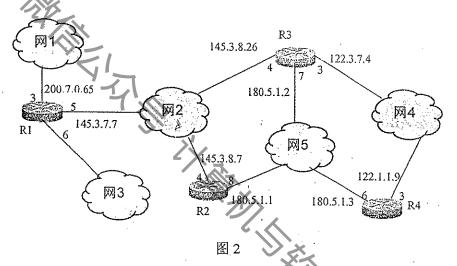
C.TCP 协议提供面向连接的服务,来保证数据按序到达接收方一

D.TCP 协议不适合支持组播

8、通过浏览器采用基于 WEB 的方式发送邮件时,邮件保存到发送邮件服务器使用______协议,邮件从发送邮件服务器发送到接收邮件服务器使用______协议。

A.HTTP, HTTP B. HTTP, SNMP C.SMTP, SNMP D.SNMP, HTTP 二、综合应用题(共1小题, 共9分)

1、(9分)某时刻网络拓扑结构如图 2 所示。路由器旁边的值是该路由器每个端口的 IP 地址和出口链路的延迟。

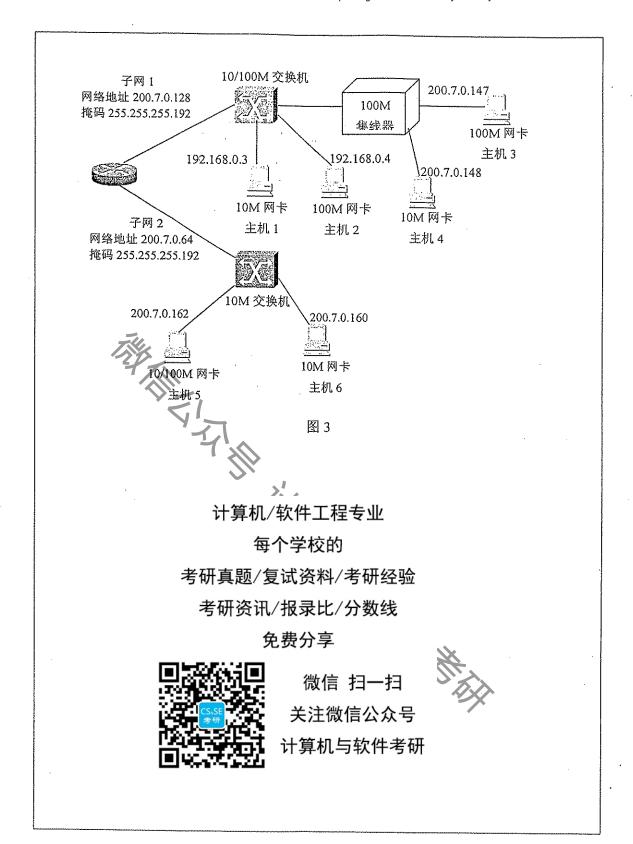


(1)(7.5 分)请按照 OSPF 协议给出路由器 R2 的路由表(每个网络采用默认子网掩码,路由表的内容为目的网络地址、子网掩码、延迟和下一跳 IP 地址)。

目的网络	子网掩码	延迟	下一跳

(2)(1.5分)网络1内部实际上分成了两个子网,其连接图以及主机分配的IP地址如图3所示,问图中有何错误?

共 10 页 第 9 页



共 10 页 第 10 页

武汉大学

2015 年攻读硕士学位研究生入学考试试题 参考答案

科目名称: 计算机基础(A卷)

科目代码: 933

数据结构部分(45分)

- 一、单项选择题(共11小题,每小题2分,共22分)
- 1, C 2, D 3, A 4, B 5, D
- 6, B 7, A 8, C 9, B 10, C
- 11, B
- 二、综合应用题(共2小题,共23分)
- 1、(8分)(1)选择顺序表,因为采用顺序表时时间复杂度为O(1),而采用单链表时时间复杂度为O(n)。
- (2)选择单链表,因为采用顺序表时时间复杂度为 O(n),而采用单链表时时间复杂度为 O(1)。
- (3) 选择顺序表, 因为折半查找方法需要存储结构具有随机存储特性。
- (4) 选择顺序表,因为快速排序方法需要存储结构具有随机存储特性。

【评分说明】

- ① 每小题 2 分。
- ② 每小题中,选择存储结构和理由说明该占1分。
- 2、(15分)(1)参考算法如下:

BTNode *Findx(BTNode *b, char x)
{
 BTNode *p;
 if (b=NULL)
 return NULL;

else

p=Findx(b->1child,x);

if (p!=NULL)

共 6 页 第1页

```
return p;
       if (b-)data==x)
          return b:
       return Findx(b->rchild, x);
     }
算法的时间复杂度为 O(n)。
(2) 参考算法如下:
  bool Sons(BTNode *b, char x, char y)
    BTNode *p;
      if (x==y) return false;
     p=Findx(b, y);
     if (p==NULL)
        return false;
     else
        return Findx(p, x);
算法的时间复杂度为 O(n)。
【评分说明】
① 第(1)小题占7分。算法占6分,算法时间复杂度占1分。
② 第(2)小题占8分。算法占7分、算法时间复杂度占1分。
计算机组成原理部分(45分)
一、单项选择题(共11小题,每小题2分,
              3, C 4, D
1, D
       2, A
                           10、B
6, C
      7, B
              8, C 9, B
11, D
二、综合应用题(共1小题,共23分)
```

共 6 页 第 2 页

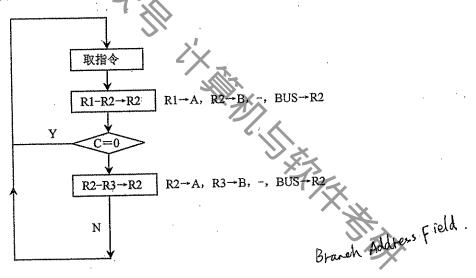
(1)(6分) 图中1~12表示的运算器操作的微命令分别为:

1: +	2: -	3: M
4: R1→A	5: R2→A	6: R3→A
7: R3→B	8: R2→B	9: R1→B
10: BUS→R1	11: BUS→R2	12: BUS→R3

(2)(4分)BUS→R1、BUS→R2、BUS→R3 (从数据通路来看是相容的,但从操作来看是相斥的,所以还是放在一个字段中)。因此,此运算器的微指令格式如下图:

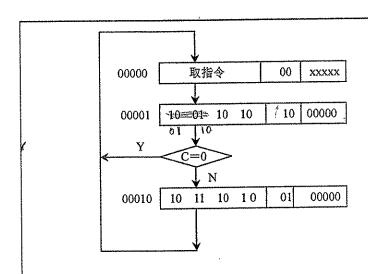
×	×	××	××	××
00:	不操作	00: 不操作	00: 不操作	00: 不操作
01:	+	01: R1→A	01: R1→B	01: BUS→R1
10:	-4/	10: R2→A	10: R2→B	10: BUS→R2
11:	M	11: R3→A	11: R3→B	11: BUS→R3

(3)(5分)指令DAS的微程序流程图如下:



(4)(8分) 因为控存为 32 个字, 所以转移地址字段 BAF 为 5 位, 设转移控制字段 BCF 为 2 位, BCF=0 时由 uPC 计数得到下址地址; BCF=1 时为无条件转移; BCF=2 时由 C 控制转移: C=0 时为计数, 为 1 时转移, 微地址安排如下:

共 6 页 第 3 页



操作系统部分(共35分)

一、单项选择题(共10小题,每小题2分,共20分)

1, B 2, C 3, A 4, D 5, C

6, D 7, D 8, C 9, B 10, A

二、综合应用题(共2小题,共15分)

1、短作业优先: (4分)

作业号	提交时间	可小执行时	间 开始时间	订 完成时间	1 周转时间	1
J1	8.0	0.6	8.0	8.6	0.6	1.0
J3	8.5	0.5	8.6	9.1	0.6	1.2
J4	9.0	0.4	9.1	9.5	0.5	1.25
J2	8.3	0.7	9.5	10.2	1.9	2.71

平均周转时间 T=(0.6+0.6+0.5+1.9)/4 = 0.9

平均带权周转时间 W=(1.0+1.2+1.25+2.71)/4=1.54

高响应比: (4分)

响应比 = 1+作业等待时间/运行时间的估计值

在8.0时,因为只有作业1到达,系统将作业1投入运行。作业1运行0.6小时

共 6 页 第 4 页

后于 8.6 时刻完成,这时作业 2、3 已到达,此时这两个作业的响应比 r2、r3 为:

r2 = 1 + (8.6 - 8.3)/0.7 = 1.43

r3 = 1 + (8.6 - 8.5)/0.5 = 1.2

所以,作业2的响应比高,先运行。作业2运行0.7小时后于9.3时刻完成,这时作业4也到达,此时作业3和作业4的响应比为

r3 = 1 + (9.3 - 8.5)/0.5 = 2.6

r4 = 1 + (9.3 - 9.0)/0.4 = 1.75

所以作业3的响应比高,先运行。

4个作业的执行顺序是1、2、3、4

作业号	提交时间	可 教行的] [开始时]	旬 完成时[可「周转时间] 潜权周转时	加。
J1	8.0	0.6	8.0	8.6	0.6	1.0	
J2	8.3	0.7	8.6	9.3	1.0	1.43	
J3	8.5	0.5	9.3	9.8	1.3	2.6	,
J4	9.0	0.4	9.8	10.2	1.2	3.0	

平均周转时间 T=(0.6+1.0+1.3+1.2)/4=1.03

平均带权周转时间 W=(1.0+1.43+2.6+3.0)/4 = 2.01

2、(1) 由题中给出条件可知,硬盘大小为 650MB, 磁盘块的大小为 1KB, 所以该硬盘上的盘块数为 650MB/1KB = 650K(个)

又 512K <650K <1024K

所以 650K 个盘块号要用到 20 位二进制表示,即文件分配表的每个表目为 2.5 个字节。

FAT 要占用的存储空间总数为 2.5B * 650K = 1625KB (4分)

(2) 当硬盘大小为 1.8TB 时, 硬盘上的盘块数为

1.8TB/1KB = 1.8G(个)

又 1G < 1.8G <2G, 故 1.8G 个盘块号要用 31 位二进制表示。即文件分配表的每个表目用 32 位二进制表示,每个表目大小为 4 个字节。

上共 6 页 第 5 页

FAT 要占用的存储空间总数为

4B * 1.8G = 7.2GB

(3分)

计算机网络部分(25分)

一、单项选择题(共8小题,每小题2分,共16分)

1、B

2, A 3, C 4, D 5, A

6. D

7、C

8, B

6. 解: 1km 令牌环传播时延=1000m/200=5us, 50 个站点 1 位时延= 50×1bit/2Mbps=25us 发送最长数据帧的时延=200×8bit/2Mbps=800us 所以,超时计数器的 值至少要设置为: 5+25+800=830us

二、综合应用题(共1小题,共9分)

1、(1) 每行 1.5 分

目的网络	于网推码。	《延迟》	下一跳
200.7.0.0	255.255.255.0	7	145.3.7.7
145.3.0.0	255.255.0.0	4	直接交付
36.0.0.0	255.0.0.0	10	145,3.7.7
122.0.0.0	255.0.0.0	7.5	145.3.8.26
180.5.0.0	255.255.0.0	8	直接交付

(2) 每个错误 0.5 分

错误 1: 主机 4 的网卡是 10M 的,不能连到 100M 的第

错误 2: 主机 1 和主机 2 分配的 IP 地址不能是私有地址

错误3: 主机5和主机6分配的IP地址不属于子网2

第6页 共 6 页