2010年全国硕士研究生入学统一考试

计算机学科专业基础综合试题

1. 若元素 a, b, c, d, e, f 依次进栈, 允许进栈、退栈操作交替进行, 但不允许连续三次进行退 栈操作,则不可能得到的出栈序列是_____。

A. dcebfa

B. c b d a e f

C. b c a e f d

D. a fedcb

2. 某队列允许在其两端进行入队操作,但仅允许在一端进行出队操作。若元素 a, b, c, d, e 依次入此 队列后再进行出队操作,则不可能得到的出队序列是____。

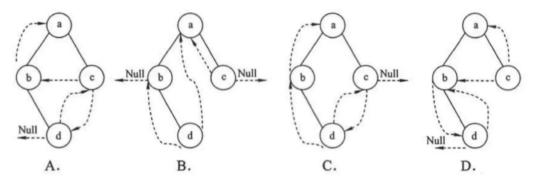
A. bacde

B. dbace

C. dbcae

D. e c b a d

3. 下列线索二叉树中(用虚线表示线索),符合后序线索树定义的是____。



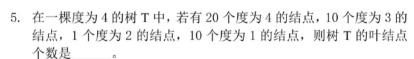
4. 在右图所示的平衡二叉树中,插入关键字 48 后得到一棵新平衡二 叉树。在新平衡二叉树中,关键字 37 所在结点的左、右子结点中 保存的关键字分别是____。

A. 13, 48

B. 24, 48

C. 24, 53

D. 24, 90



A. 41

B. 82

C. 113

D. 122

- 6. 对 $n(n \ge 2)$ 个权值均不相同的字符构造成哈夫曼树。下列关于该哈夫曼树的叙述中,错误的 是 。
 - A. 该树一定是一棵完全二叉树
 - B. 树中一定没有度为1的结点
 - C. 树中两个权值最小的结点一定是兄弟结点
 - D. 树中任一非叶结点的权值一定不小于下一层任一结点的权值
- 7. 若无向图 G=(V, E)中含有 7 个顶点,要保证图 G 在任何情况下都是连通的,则需要的边数最少是 _____。

A. 6

B. 15

C. 16

D. 21

8. 对右图进行拓扑排序,可以得到不同的拓扑序列的个数是。

A. 4

B. 3

C. 2

D. 1



9.		顺序表 L,其元素按关键 个 L 中不存在的元素,则		b - c
	A. 4	B . 5	C. 6	D. 7
10.	A. 递归次数与初始数 B. 每次划分后, 先处 C. 每次划分后, 先处	进行快速排序。下列关于据的排列次序无关 理较长的分区可以减少递 理较短的分区可以减少递 理较短的分区可以减少递 分后得到的分区的处理顺	追归次数 追归次数	正确的是。
11.	对一组数据(2, 12, 16, 8 第一趟排序结果: 2, 1 第二趟排序结果: 2, 1 第三趟排序结果: 2, 5 则采用的排序方法可能 A. 冒泡排序	2, 5, 10, 16, 88 , 10, 12, 16, 88 比是。	三趟排序结果如下: C. 归并排序	D. 基数排序
12.	I. 提高 CPU 时钟频率	序执行时间的措施是 II. 优化数据通 B. 仅 I 和 III	 路结构 III.	
13.		下列运算中会发生溢出的		1=F8H,若将运算结果存放在 D. r2×r4
14.	IEEE 754 单精度和双料器中执行下列关系表达 I. i==(int)(float)i III. f==(float)(double)f	情度浮点数格式表示),云 式,则结果为"真"的是	品知 i=785, f=1.56786 是。 II. f==(float)(int)f IV. (d+f)-d==f	丹表示,float 和 double 分别用 e3,d=1.5e100。若在 32 位机 D. 仅 III 和 IV
15.	假定用若干 2K×4 位 是。 A. 0000H			0B1FH 所在芯片的最小地址
16.	下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储 II. RAM 和 ROM 都采 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需	M 的叙述中,正确的是_ 器,ROM 是非易失性存储 用随机存取方式进行信息 用作 Cache	者器 访问	
17.	下列命中组合情况中,	一次访存过程中不可能发	发生的是。	
	A. TLB 未命中,Cache	未命中,Page 未命中 命中,Page 命中	B. TLB 未命中,Ca	iche 命中,Page 命中 ie 命中,Page 未命中
18.	下列寄存器中,汇编语A. 存储器地址寄存器C. 存储器数据寄存器		_。 B. 程序计数器(PO D. 指令寄存器(IR	
19.	•	指令流水线阻塞的是 B. 数据相关		D. 资源冲突
20.	下列选项中的英文缩写 A. PCI、CRT、USB、 C. ISA、SCSI、RAM、		_° B. ISA、CPI、VES D. ISA、EISA、PC	

21.	I. 保护现场	VI. 恢复现场	III. 关中断			
22.	为 24 位, 帧频为 85Hz,		刷新屏幕,则需要的显存	为 1600×1200,颜色深度 总带宽至少约为。 D. 7 834Mbps		
23.		提供给应用程序的接口是 B. 中断		D. 原语		
24.	I. 用户登录成功	新进程的操作是。 II. 设备分配 B. 仅 II 和 III	III. 启动程序执行	D. I、II 和 III		
25.	设与某资源关联的信号源的进程数,则 $M \times N$ A. 0×1			用个数, <i>N</i> 表示等待该资 D. 2、0		
26.	下列选项中,降低进程 A. 进程的时间片用完 C. 进程长期处于就绪列	优先级的合理时机是 训队中	。 B. 进程刚完成 I/O,进 D. 进程从就绪状态转为			
27.	27. 进程 P _o 和 P ₁ 的共享变量定义及其初值为: boolean flag[2]; int turn=0; flag[0]=FALSE; flag[1]=FALSE; 若进程 P _o 和 P ₁ 访问临界资源的类 C 伪代码实现如下:					
{ wh	ile(TRUE) { flag[0]=TRUE; turn while(flag[1]&&(tu 临界区;		void P1()//进程P1 { while(TRUE) { flag[1]=TRUE; while(flag[0]; 临界区;	turn=0; &&(turn==0));		
}	flag[0]=FALSE; flag[1]=FALSE; } } 则并发执行进程 Po和 Pi时产生的情形是。 A. 不能保证进程互斥进入临界区,会出现"饥饿"现象 B. 不能保证进程互斥进入临界区,不会出现"饥饿"现象 C. 能保证进程互斥进入临界区,会出现"饥饿"现象 D. 能保证进程互斥进入临界区,不会出现"饥饿"现象					
28.	28. 某基于动态分区存储管理的计算机,其主存容量为 55MB(初始为空闲),采用最佳适配(Best Fit) 算法,分配和释放的顺序为:分配 15MB,分配 30MB,释放 15MB,分配 8MB,分配 6MB,此时主存中最大空闲分区的大小是。					
	A. 7MB	B. 9MB	C. 10MB	D. 15MB		
29.	某计算机采用二级页表	总的分页存储管理方式 ,	按字节编址,页大小为:	2 ¹⁰ B,页表项大小为 2B,		
	逻辑地址结构为					
P		页目录号 页 ⁵ 2 ¹⁶ 页,则表示整个逻		中包含表项的个数至少		
走_	A. 64	B . 128	C. 256	D. 512		

30.	. 设文件索引结点中有7个地址项,其中4个地址项是直接地址索引,2个地址项是一级间接索引,1个地址项是二级间接地址索引,每个地址项大小为4B。若磁盘索引块和磁盘数据块均为256B,则可表示的单个文件最大长度是。				
	A. 33KB	B. 519KB	C. 1 057KB	D. 16 513KB	
31.	设置当前工作目录的主 A. 节省外存空间 C. 加快文件的检索速度		B. 节省内存空间 D. 加快文件的读/写速	度	
32.	本地用户通过键盘登录 A. 命令解释程序 C. 系统调用服务程序	系统时,首先获得键盘轴	俞入信息的程序是 B. 中断处理程序 D. 用户登录程序	_°	
33.	下列选项中,不属于网: A. 网络的层次 C. 协议的内部实现细节			能	
34.	大小为 1000B, 其中分 向主机 H2 发送一个大 考虑分组拆装时间和传	诸一转发"方式的分组交 居传输速率为 100Mbps, 组头大小为 20B。若主标 小为 980000B 的文件,则 播延迟的情况下,从 H1 需要的时间至少是	分组 Л. H1 在不 发送	H2	
	A. 80ms	B. 80.08ms	C. 80.16ms	D. 80.24ms	
35.	距离矢量中包含信息 <na. r1="" r2="" td="" 到达<="" 可以经过=""><td>et1, 16>,则能得出的结 S net1,跳数为 17 B.</td><td>的路由器 R1 收到其邻居 论是。 R2 可以到达 net1,跳数 R1 不能经过 R2 到达 ne</td><td>为 16</td></na.>	et1, 16>,则能得出的结 S net1,跳数为 17 B.	的路由器 R1 收到其邻居 论是。 R2 可以到达 net1,跳数 R1 不能经过 R2 到达 ne	为 16	
36.	型是。		「向发出该 IP 分组的源主 C. 源点抑制	E机发送的 ICMP 报文类	
37.	某网络的 IP 地址空间为	ງ 192.168.5.0/24,采用定 、每个子网内的最大可分	E长子网划分,子网掩码;	为 255.255.255.248,则该 —。 D. 8, 30	
38.		II. 集线器	_。 III. 网桥 C. 仅 III 和 IV		
39.	窗口为 4000B, 在主机	甲向主机乙连续发送两个	个最大段后,成功收到主	B。若主机甲的当前拥塞 机乙发送的第一个段的确 主机乙发送的最大字节数	
	A. 1000	B . 2000	C. 3000	D. 4000	
40.	名服务器发送的域名请	求消息数分别为。			
			C. 多条、一条		
41.	下标从0开始的一维数 法,要求装填(载)因 (1)请画出所构造的	组,散列函数为 H(key)= 子为 0.7。	=(key×3) mod 7,处理冲	散列表的存储空间是一个 P突采用线性探测再散列	

- 42. (13 分) 设将 n (n>1) 个整数存放到一维数组 R 中。试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法。将 R 中保存的序列循环左移 p (0<p<n) 个位置,即将 R 中的数据由(X_0 , X_1 , …, X_{n-1}) 变换为(X_0 , X_{p+1} , …, X_{n-1} , X_0 , X_1 , …, X_{n-1})。要求:
 - (1) 给出算法的基本设计思想。
 - (2) 根据设计思想,采用 C、C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
 - (3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。
- 43. (11 分)某计算机字长为 16 位,主存地址空间大小为 128KB,按字编址。采用单字长指令格式,指令各字段定义如下图所示。

1	5 12	11	6	5	0
	OP	Ms	Rs	Md	Rd
		源操作数		目的操作数	

转移指令采用相对寻址方式,相对偏移量用补码表示,寻址方式定义见下表。

Ms/Md	寻址方式	助记符	含义
000B	寄存器直接	Rn	操作数 = (Rn)
001B	寄存器间接	(Rn)	操作数 = ((Rn))
010B	寄存器间接、自增	(Rn)+	操作数 = ((Rn)), (Rn) + 1 → Rn
011B	相对	D(Rn)	转移目标地址 = (PC)+(Rn)

注: (X) 表示存储器地址 X 或寄存器 X 的内容。

请回答下列问题:

- (1) 该指令系统最多可有多少条指令?该计算机最多有多少个通用寄存器?存储器地址寄存器(MAR)和存储器数据寄存器(MDR)至少各需要多少位?
 - (2) 转移指令的目标地址范围是多少?
- (3) 若操作码 0010B 表示加法操作(助记符为 add),寄存器 R4 和 R5 的编号分别为 100B 和 101B,R4 的内容为 1234H,R5 的内容为 5678H,地址 1234H 中的内容为 5678H,地址 5678H 中的内容为 1234H,则汇编语言为 "add (R4), (R5)+"(逗号前为源操作数,逗号后为目的操作数)对应的机器码是什么(用十六进制表示)?该指令执行后,哪些寄存器和存储单元中的内容会改变?改变后的内容是什么?
- 44. (12 分)某计算机的主存地址空间大小为 256MB,按字节编址。指令 Cache 和数据 Cache 分离,均有 8 个 Cache 行,每个 Cache 行大小为 64B,数据 Cache 采用直接映射方式。现有两个功能相同的程序 A 和 B,其伪代码如下:

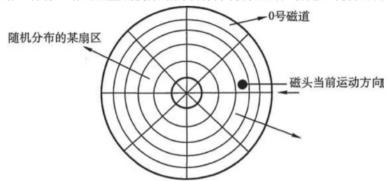
```
程序 A:
    int a[256][256]
    ......
    int sum_array1()
    {
    int i,j,sum=0;
    for(i=0;i<256;i++)
        for(j=0;j<256;j++)
        sum+=a[i][j];
    return sum;
}
```

```
程序 B:
int a[256][256]
.....
int sum_array2()
{
int i,j,sum=0;
for(j=0;j<256;j++)
  for(i=0;i<256;i++)
   sum+=a[i][j];
  return sum;
}
```

假定 int 型数据用 32 位补码表示,程序编译时 i、j、sum 均分配在寄存器中,数组 a 按行优先方式存放,其首地址为 320 (十进制数)。请回答下列问题,要求说明理由或给出计算过程。

- (1) 若不考虑用于 Cache 一致性维护和替换算法的控制位,则数据 Cache 的总容量为多少?
- (2) 数组元素 a[0][31]和 a[1][1]各自所在的主存块对应的 Cache 行号分别是多少(Cache 行号 从 0 开始)?
 - (3)程序A和B的数据访问命中率各是多少?哪个程序的执行时间更短?

- 45. (7分)假设计算机系统采用 CSCAN(循环扫描)磁盘调度策略,使用 2KB 的内存空间记录 16384 个磁盘块的空闲状态。
 - (1) 请说明在上述条件下如何进行磁盘块空闲状态的管理。
- (2) 设某单面磁盘旋转速度为 6000rpm, 每个磁道有 100 个扇区, 相邻磁道间的平均移动时间 为 1ms。若在某时刻, 磁头位于 100 号磁道处, 并沿着磁道号增大的方向移动(见下图), 磁道号请求队列为 50, 90, 30, 120, 对请求队列中的每个磁道需读取 1 个随机分布的扇区,则读完这 4 个扇区点共需要多少时间?要求给出计算过程。
- (3) 如果将磁盘替换为随机访问的 Flash 半导体存储器 (如 U 盘、SSD 等),是否有比 CSCAN 更高效的磁盘调度策略?若有,给出磁盘调度策略的名称并说明理由;若无,说明理由。



46. (8分)设某计算机的逻辑地址空间和物理地址空间均为64KB,按字节编址。若某进程最多需要6页(Page)数据存储空间,页的大小为1KB,操作系统采用固定分配局部置换策略为此进程分配4个页框(Page Frame)。在时刻260前的该进程访问情况见下表(访问位即使用位)。

页号	页框号	装入时刻	访问位
0	7	130	1
1	4	230	1
2	2	200	1
3	9	260	1

当该进程执行到时刻 260 时, 要访问逻辑地址为 17CAH 的数据。请回答下列问题:

- (1) 该逻辑地址对应的页号是多少?
- (2) 若采用先进先出(FIFO)置换算法,该逻辑地址对应的物理地址是多少?要求给出计算过程。
- (3) 若采用时钟(CLOCK)置换算法,该逻辑地址对应的物理地址是多少?要求给出计算过程(设搜索下一页的指针沿顺时针方向移动,且当前指向2号页框,示意图见下图)。



- 47. (9分)某局域网采用 CSMA/CD 协议实现介质访问控制,数据传输速率为 10Mbps, 主机甲和主机乙之间的距离为 2km, 信号传播速度为 200000km/s。请回答下列问题,要求说明理由或写出计算过程。
- (1) 若主机甲和主机乙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,最短需经过多长时间?最长需经过多长时间(假设主机甲和主机乙发送数据过程中,其他主机不发送数据)?
- (2) 若网络不存在任何冲突与差错,主机甲总是以标准的最长以太网数据帧(1518B)向主机乙发送数据,主机乙每成功收到一个数据帧后立即向主机甲发送一个 64B 的确认帧,主机甲收到确认帧后方可发送下一个数据帧。此时主机甲的有效数据传输速率是多少(不考虑以太网的前导码)?