## 2010年全国硕士研究生入学统一考试

## 计算机科学与技术学科联考计算机学科专业基础综合试题

	ALALARALIA A	1X/1 1 1 1 1 1 X J V	1 31 1 1 4 7	
<b>–</b> ,		小题,每小题2分,共	80分。下列每题给	出的四个选项中,只有一个选
	项最符合试题要求)			
1.	若元素 a, b, c, d, e, f 依		栈操作交替进行,但	不允许连续三次进行退
	A. d c e b f a	B. c b d a e f	C. b c a e f d	D. a fedcb
2.				。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. b a c d e	B. d b a c e	C. d b c a e	D. e c b a d
3.	下列线索二叉树中(用质	虚线表示线索 ),符合后	5序线索树定义的是_	o
	b c	Null b c Null d		Null d
	Α.	В.	C.	D.
4.	在右图所示的平衡二叉棒	对中,插入关键字 48 后	· 信 到 一 棵 新 平 衡 二	
	叉树。在新平衡二叉树中	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	24
	保存的关键字分别是			
	A. 13, 48			(13) (53)
	C. 24, 53			
5	在一棵度为4的树T中,		占 10 个度为 9 的	(37) (90)
υ.	结点,1个度为2的结点			
			, W141 I 111-151 W	
	个数是。 A. 41	B. 82	C. 113	D. 122
G				
0.		个相问的子何构坦风暗	i 大 受 例 。 下 列 大 丁 [	<b>亥哈夫曼树的叙述中,错误的</b>
	是。	√ <del>√</del> 4-4 <del>√</del> √		
	A. 该树一定是一棵完全			
	B. 树中一定没有度为 1			
	C. 树中两个权值最小的		<b>→ 1</b>	
	D. 树中任一非叶结点的			
7.	` '	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。

9.	A. 4	B. 3		(e)
9.	C. 2	D. 1		
	已知一个长度为 16 的	顺序表 L,其元素按关键	字有序排列。若	
	采用折半查找法查找一	个 $L$ 中不存在的元素,则	关键字的比较次	
	数最多的是。			6
	A. 4	<b>B.</b> 5	C. 6	D. 7
10.	采用递归方式对顺序表	进行快速排序。下列关于	F递归次数的叙述中,	,正确的是。
	A. 递归次数与初始数:	据的排列次序无关		
	B. 每次划分后, 先处:	理较长的分区可以减少递	自归次数	
	C. 每次划分后, 先处:	理较短的分区可以减少递	自归次数	
	D. 递归次数与每次划	分后得到的分区的处理师	原产无关	
11.	对一组数据(2, 12, 16, 8	8, 5, 10)进行排序,若前至	三趟排序结果如下:	
	第一趟排序结果: 2,1	2, 16, 5, 10, 88		
	第二趟排序结果: 2,1	2, 5, 10, 16, 88		
	第三趟排序结果: 2,5	, 10, 12, 16, 88		
	则采用的排序方法可能			
	A. 冒泡排序	B. 希尔排序	C. 归并排序	D. 基数排序
12.	=	序执行时间的措施是		
		II. 优化数据通		
	A. 仅 I 和 II	B. 仅I和III	C. 仅II和III	D. I、II 和 III
13.				4=F8H,若将运算结果存放在
		下列运算中会发生溢出的		
	A. $r1 \times r2$			
				丹表示,float 和 double 分别用
				e3, <b>d=</b> 1.5 <b>e</b> 100。若在 32 位机
		式,则结果为"真"的是		
	I. i==(int)(float)i		II. f==(float)(int)f	
	III. f==(float)(double)f		IV. $(d+f)-d==f$	
	III. f==(float)(double)f A. 仅I和II	B. 仅I和III	IV. (d+f)-d==f C. 仅II和III	
15.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的	B. 仅I和III	IV. (d+f)-d==f C. 仅II和III	D. 仅 III 和 IV 0B1FH 所在芯片的最小地址
15.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。	B. 仅I和III 的芯片组成一个 8K×8 f	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址	0B1FH 所在芯片的最小地址
	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H	B. 仅 I 和 III 的芯片组成一个 8K×8 f B. 0600H	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H	0B1FH 所在芯片的最小地址
	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM	B. 仅 I 和 III 的芯片组成一个 8K×8 f B. 0600H I 的叙述中,正确的是	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H	0B1FH 所在芯片的最小地址
	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器	B. 仅 I 和 III 的芯片组成一个 8K×8 f B. 0600H I 的叙述中,正确的是 B,ROM 是非易失性存储	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H	0B1FH 所在芯片的最小地址
	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采用	B. 仅 I 和 III 的芯片组成一个 8K×8 化 B. 0600H I 的叙述中,正确的是 B,ROM 是非易失性存储 用随机存取方式进行信息	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H	0B1FH 所在芯片的最小地址
	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可	B. 仅 I 和 III 的芯片组成一个 8K×8 f B. 0600H f 的叙述中,正确的是 B,ROM 是非易失性存储 用随机存取方式进行信息 用作 Cache	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H	0B1FH 所在芯片的最小地址
	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需	B. 仅 I 和 III 的芯片组成一个 8K×8 化 B. 0600H I 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 要进行刷新	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H 。 者器 访问	0B1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H
16.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的 是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II	B. 仅 I 和 III 内芯片组成一个 8K×8 付 B. 0600H I 的叙述中,正确的是 B,ROM 是非易失性存储 用随机存取方式进行信息 用作 Cache 要进行刷新 B. 仅 II 和 III	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H 。 者器 访问	0B1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H
16.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中,	B. 仅 I 和 III 内芯片组成一个 8K×8 付 B. 0600H I 的叙述中,正确的是 B,ROM 是非易失性存储 用随机存取方式进行信息 用作 Cache 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能力	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H。 者器 访问 C. 仅 I、II 和 IV 之生的是。	0B1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H D. 仅 II、III 和 IV
16.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中, A. TLB 未命中,Cache	B. 仅I和III 内芯片组成一个 8K×8 位 B. 0600H II 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 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能允 未命中,Page 未命中	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H。 者器 访问 C. 仅 I、II 和 IV 定生的是。 B. TLB 未命中,Ca	0B1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H D. 仅 II、III 和 IV ache 命中,Page 命中
16.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中, A. TLB 未命中,Cache 先	B. 仅I和III 内芯片组成一个 8K×8 位 B. 0600H 们的叙述中,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 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能允 未命中,Page 未命中 :命中,Page 命中	IV. (d+f)-d==f     C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址     C. 0700H	0B1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H D. 仅 II、III 和 IV ache 命中,Page 命中
16.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都不可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中, A. TLB 未命中,Cache C. TLB 命中,Cache 未 下列寄存器中,汇编语	B. 仅I和III 内芯片组成一个 8K×8 位 B. 0600H II 的叙述中,正确的是 B,ROM 是非易失性存储 用随机存取方式进行信息 用作 Cache 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能允 未命中,Page 未命中 言程序员可见的是	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H ——。 者器 访问  C. 仅 I、II 和 IV 之生的是。 B. TLB 未命中,Cacl	OB1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H  D. 仅 II、III 和 IV  ache 命中,Page 命中 ne 命中,Page 未命中
16.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中, A. TLB 未命中,Cache C. TLB 命中,Cache 未 下列寄存器中,汇编语 A. 存储器地址寄存器	B. 仅I和III 内芯片组成一个 8K×8 位 B. 0600H d 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 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能允 未命中,Page 未命中 :命中,Page 命中 言程序员可见的是 (MAR)	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H ——。 者器 访问 C. 仅 I、II 和 IV 之生的是。 B. TLB 未命中,Cacl D. TLB 命中,Cacl	OB1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H  D. 仅 II、III 和 IV  ache 命中,Page 命中 ne 命中,Page 未命中 C)
16. 17.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中, A. TLB 未命中,Cache C. TLB 命中,Cache 未 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. 仅I和III 内芯片组成一个 8K×8 付 B. 0600H II 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 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能允 未命中,Page 未命中 言程序员可见的是 (MAR)	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H ——。 者器 访问  C. 仅 I、II 和 IV 之生的是。 B. TLB 未命中,Cacle D. TLB 命存器(III)	OB1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H  D. 仅 II、III 和 IV  ache 命中,Page 命中 ne 命中,Page 未命中 C)
16. 17.	III. f==(float)(double)f A. 仅 I 和 II 假定用若干 2K×4 位的是。 A. 0000H 下列有关 RAM 和 ROM I. RAM 是易失性存储器 II. RAM 和 ROM 都采月 III. RAM 和 ROM 都可 IV. RAM 和 ROM 都需 A. 仅 I 和 II 下列命中组合情况中, A. TLB 未命中,Cache C. TLB 命中,Cache 未 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. 仅I和III 内芯片组成一个 8K×8 位 B. 0600H II 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 要进行刷新 B. 仅 II 和 III 一次访存过程中不可能允 未命中,Page 未命中 言程序员可见的是 (MAR) (MDR) 指令流水线阻塞的是	IV. (d+f)-d==f C. 仅 II 和 III 立的存储器,则地址 C. 0700H ——。 者器 访问  C. 仅 I、II 和 IV 之生的是。 B. TLB 未命中,Cacle D. TLB 命存器(III)	OB1FH 所在芯片的最小地址 D. 0800H  D. 仅 II、III 和 IV  ache 命中,Page 命中 ne 命中,Page 未命中 C)

20.	下列选项中的英文缩写均为总线标准的是_	o	
	A. PCI、CRT、USB、EISA	B. ISA、CPI、VE	SA, EISA
	C. ISA、SCSI、RAM、MIPS	D. ISA、EISA、P	CI, PCI-Express
21.	单级中断系统中,中断服务程序内的执行顺		-
		III. 美中断	IV. 保存断点
	V. 中断事件处理 VI. 恢复现场		
	$A. I \rightarrow V \rightarrow VI \rightarrow II \rightarrow VII$	B. III→I→V→VII	
	A. $I \rightarrow V \rightarrow VI \rightarrow II \rightarrow VII$ C. $III \rightarrow IV \rightarrow V \rightarrow VI \rightarrow VII$	D. $IV \rightarrow I \rightarrow V \rightarrow VI$	→VII
22.	假定一台计算机的显示存储器用 DRAM 芯		
	为 24 位, 帧频为 85Hz, 显存总带宽的 50%		
	A. 245Mbps B. 979Mbps		
23.	下列选项中,操作系统提供给应用程序的接	<del>-</del>	1
	A. 系统调用 B. 中断		D. 原语
24.	下列选项中,导致创建新进程的操作是		, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,
	I. 用户登录成功 II. 设备分配		:
	A. 仅 I 和 II B. 仅 II 和 III		
25.	设与某资源关联的信号量初值为3,当前值		
	源的进程数,则 $M$ 、 $N$ 分别是。		
		C. 1, 2	D. 2, 0
26.	下列选项中,降低进程优先级的合理时机员		
		 B. 进程刚完成 I/0	D,进入就绪列队
	C. 进程长期处于就绪列队中	D. 进程从就绪状	态转为运行状态
27.	进程 $P_0$ 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 Po和 Pi访问临界资源的类 C 伪代码	3实现如下:	
VC	id PO()//进程 PO	void P1()//进	程 P1
{		{	
wh	ile(TRUE)	while(TRUE)	
	{	{	
	<pre>flag[0]=TRUE; turn=1;</pre>	flag[1]=T	RUE; turn=0;
	<pre>while(flag[1]&amp;&amp;(turn==1));</pre>	while(fla	g[0]&&(turn==0));
	临界区;	临界区;	
	flag[0]=FALSE;	flag[1]=F	ALSE;
	}	}	
}		}	
	则并发执行进程 Po和 Pi时产生的情形是	o	
	A. 不能保证进程互斥进入临界区, 会出现	1"饥饿"现象	
	B. 不能保证进程互斥进入临界区, 不会出	识"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	1"饥饿"现象	
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	E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 15M	B, 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, 2010 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考计算机学科专业基础综合试题 第3页,共11页

		页目录号	页号	页内偏移量	
	逻辑地址空间大小为	¬ 2 <sup>16</sup> 页,则表示	整个逻辑地址	空间的页目录表	長中包含表项的个数至少
是_	o				
	A. 64	<b>B</b> . 128	C. 256		D. 512
30.	设文件索引结点中有7	7个地址项,其中	4 个地址项是直	<b>I接地址索引</b> ,2	个地址项是一级间接地址
	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	社索引块和磁盘数据块大小
	均为 256B,则可表示				
	A. 33KB			57KB	D. 16 513KB
31.	设置当前工作目录的主				
	A. 节省外存空间			省内存空间	
	C. 加快文件的检索速	度		央文件的读/写速	度度
	本地用户通过键盘登录				
<i>.</i>	A. 命令解释程序				_°
	C. 系统调用服务程序		D. 用		
	下列选项中,不属于网		, ··•,		
	A. 网络的层次	7年中东纪约//11	<u> </u>	——。 三体田的执动	
		<del>!!</del> :	B. 每/	云使用的协议 昙必须完成的功	4k
	C. 协议的内部实现细	·	- /	云少沙元风的功	用比
	在右图所示的采用"存				
	网络中,所有链路的数				
	大小为 1000B, 其中分			н1 \	/ H2
	向主机 H2 发送一个大				
	考虑分组拆装时间和包括				
	开始到 H2 接收完为止	•	•		
		B. 80.08ms			D. 80.24ms
					路由器 R2 的距离矢量,
	距离矢量中包含信息<				
	A. R2 可以经过 R1 到				
	C. R1 可以经过 R2 到过				
36.	若路由器 R 因为拥塞是	丢弃 IP 分组,则山	比时 R 可向发出	该 IP 分组的源言	E机发送的 ICMP 报文类
	型是。				
	A. 路由重定向	B. 目的不可达	C. 源.	点抑制	D. 超时
					为 255.255.255.248,则该
	网络中的最大子网个数	女、每个子网内的	最大可分配地址	:个数分别是	o
	A. 32, 8			2	D. 8, 30
38.	下列网络设备中,能够	多抑制广播风暴的	是。		
	I. 中继器	II. 集线器	III. 🕅	桥	IV. 路由器
	A. 仅 I 和 II	B. 仅III	C. 仅	III 和 IV	D. 仅 IV
39.	主机甲和主机乙之间已	已建立了一个 TCP	连接,TCP 最为	大段长度为 1000	B。若主机甲的当前拥塞
	窗口为 4000B, 在主机	l甲向主机乙连续	发送两个最大段	后,成功收到主	E机乙发送的第一个段的确
	认段,确认段中通告的	的接收窗口大小为	2000B,则此时	主机甲还可以向	了主机乙发送的最大字节数
	是。				
	A. 1000	B. 2000	C. 300	0	D. 4000
40.	如果本地域名服务器为	已缓存, 当采用递	归方法解析另一	·网络某主机域名	召时,用户主机、本地域
	名服务器发送的域名请				
				条、一条	D. 多条、多条

## 二、综合应用题 (第 41~47 题, 共 70 分)

- 41.  $(10\,$ 分)将关键字序列(7, 8, 30, 11, 18, 9, 14)散列存储到散列表中。散列表的存储空间是一个下标从 0 开始的一维数组,散列函数为  $H(\text{key})=(\text{key}\times 3) \mod 7$ ,处理冲突采用线性探测再散列法,要求装填(载)因子为 0.7。
  - (1) 请画出所构造的散列表。
  - (2) 分别计算等概率情况下查找成功和查找不成功的平均查找长度。

- 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( $X_p$ ,  $X_{p+1}$ , …,  $X_{n-1}$ ,  $X_0$ ,  $X_1$ , …,  $X_{p-1}$ )。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。

15 12	11	6	5	0
OP	Ms	Rs	Md	Rd
	<b>源操作</b> 数		日的操作粉	_

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:

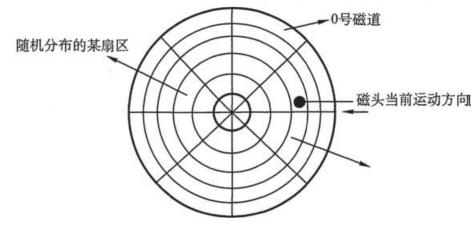
```
程序 A:
    int a[256][256]
    .....
    int sum_array1()
    {
    int i,j,sum=0;
    for(i=0;i<256;i++)
        for(j=0;j<256;j++)
        sum+=a[i][j];
    return sum;
}
```

```
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)?