2009 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

一、单项选	择题:第 1~40 ′.	ト题,每小题 2 分,≠	+ 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. 为解决计	算机主机与打印	机之间速度不匹配问是		号缓冲区,主机将要输出
的数据依次写入	该缓冲区,而打印	机则依次从该缓冲区	中取出数据。该缓冲区的运	逻辑结构应该是。
A. 栈	B. 队列	C. 树	D. 图	
2. 设栈 S 和	印队列 Q 的初始状	态均为空,元素 a, b	, c, d, e, f, g 依次进入	人栈
		列 Q, 且 7 个元素出版	人的顺序是 b, d, c, f, e,	a, (1)
g,则栈 S 的容量	量至少是。			(2) (3)
A. 1	B. 2	C. 3		
			根,L代表根结点的左子	
	石子树。若遍历后	i的结点序列是 3, 1,	7, 5, 6, 2, 4, 则其遍历	6 7
式是。	D 11D1	G DIN	D D.W	图 A-1
		C. RLN		图 A-1
4. トグリーン	人排户例中,满足	平衡二叉树定义的是_	°	
	\bigcirc) Q (
		99	7 20	
	~			
	A.	В.	C. D.	
5. 已知一样	果完全二叉树的第	6层(设根为第1层)	有8个叶结点,则该完全	二叉树的结点个数最多
是。				
A. 39	B. 52	C. 111	D. 119	
6. 将森林车	传换为对应的二叉	树, 若在二叉树中, 给	i点 u 是结点 v 的父结点的]父结点,则在原来的森
林中,u和v可	能具有的关系是_			
I . 父子关		Ⅱ. 兄弟关系		
	结点与 v 的父结点			
			D. I、II和III	
		的叙述中,正确的是 ₋	o	
	点的度之和为偶数	t e		
	于顶点个数减1			
	一个顶点的度为1		- 1.54777	
		C. I和II		
	•	B 树定义要求的是		
		B. 所有「		
		降序排列 D. 叶结		E) 圣牌亨 2 四數三個
9. 口知大锅	∉ 士 /ナグリ 5, 8, 12	., 19, 28, 20, 15, 2	22 是小根堆(最小堆),指	日八大隿子 5, 阴登后仔

到的小根堆是____。

A. 3, 5, 12, 8, 28, 20, 15, 22, 19

	D. 3, 3, 12, 17, 20, 13, 22, 6,	20		
	C. 3, 8, 12, 5, 20, 15, 22, 28,	19		
	D. 3, 12, 5, 8, 28, 20, 15, 22,	19		
		8, 9, 23, 4, 5 是	采用下列排序方法之一得到的第二趟	排序
后的]结果,则该排序算法只能是。			
	A. 冒泡排序 B. 插入排序	C. 选择排序	D. 二路归并排序	
	11. 冯•诺依曼计算机中指令和数据	据均以二进制形式	存放在存储器中,CPU 区分它们的。	依据
是_	。			
	A. 指令操作码的译码结果	B. 指令和数据	的寻址方式	
	C. 指令周期的不同阶段	D. 指令和数据	听在的存储单元	
	12. 一个 C语言程序在一台 32 位机器	器上运行。程序中定.	义了三个变量 x、y 和 z, 其中 x 和 z >	勺 int
型,	y 为 short 型。当 x=127, y=-9 时,执	l行赋值语句 z=x+y)	后, x、y 和 z 的值分别是。	
	A. x=0000007FH, y=FFF9H, z=0000			
	B. x=0000007FH, y=FFF9H, z=FFF			
	C. x=0000007FH, y=FFF7H, z=FFF			
	D. x=0000007FH, y=FFF7H, z=0000			
	•		格化、舍入和判溢出等步骤。设浮点	数的
阶码	3和尾数均采用补码表示,且位数分别			
	.5×5/8,则用浮点加法计算 X+Y 的最终		, - mil 6 mil 11 11 1 3 mil 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	
		B. 00111 01000	10	
		D. 发生溢出		
			式(即每组2块)。每个主存块大小为3	32B.
按章	空节编址。主存 129 号单元所在主存块			,20,
12/1	A. 0 B. 1			
			云: 0 三余为 RAM 区,按字节编址。现要用 2) IZ \/Q
冶化	J ROM 芯片和 4K×4 位的 RAM 芯片来			
	,	(以) 以行用船, 则	历安工处然情的 KOM 心川 薮神 KAM	(1)
奴 刀,		C. 1, 30	D 2 20	
				보 사
49. <i>18</i>	16. 某机器字长为 16 位, 主存按字节			
	三码字段,第二字节为相对位移量字段。 三声性是为 2000以			
仕土	E存地址为 2000H, 相对位移量字段的			°
		C. 2008H	D. 2009H	
	17. 下列关于 RISC 的叙述中,错误的	Ŋ走。		
	A. RISC 普遍采用微程序控制器	1 ->- D		
	B. RISC 大多数指令在一个时钟周期			
	C. RISC 的内部通用寄存器数量相对			
	D. RISC 的指令数、寻址方式和指令			
			各功能段的时间(忽略各功能段之间)	的缓
存时	†间)分别为 90ns、80ns、70ns、和 60	ns,则该计算机的 ('PU 时钟周期至少是。	
	A. 90ns B. 80ns	C. 70ns		
	19. 相对于微程序控制器, 硬布线控	制器的特点是	_°	
	A. 指令执行速度慢,指令功能的修改	牧和扩展容易		
	B 指今执行谏度慢, 指今功能的修改	5 和 扩 展 难		

C. 指令执行速度快,指令功能的修改和扩展容易

D. 指令执行速度快, 指令功能的修	改和扩展难	
20. 假设某系统总线在一个总线周期]中并行传输 4B 信息,	一个总线周期占用 2 个时钟周期,总线
时钟频率为 10MHz,则总线带宽是	•	
A. 10MB/s B. 20MB/s	C. 40MB/s	D. 80MB/s
21. 假设某计算机的存储系统由 Cach	ie 和主存组成,某程序扩	执行过程中访存 1000 次, 其中访问 Cache
缺失(未命中)50次,则Cache的命中率	区是。	
A. 5% B. 9.5%	C. 50%	D. 95%
22. 下列选项中,能引起外部中断的]事件是。	
A. 键盘输入	B. 除数为 0	
	D. 访存缺页	
23. 单处理机系统中,可并行的是_		
Ⅰ 进程与进程 Ⅱ 处理机与设备		IV设备与设备
	B. I、II和IV	
	D. II、III和IV	
24. 下列进程调度算法中,综合考虑		
A. 时间片轮转调度算法		
C. 先来先服务调度算法		
		每个进程最多需要 3 台打印机。该系统
可能会发生死锁的 K 的最小值是。		
A. 2 B. 3	C. 4	D. 5
26. 分区分配内存管理方式的主要保		15 to 15
A. 界地址保护 B. 程序代码保		
27. 一个分段存储管理系统中,地址		
		D. 2 ³² B
28. 下列文件物理结构中,适合随机]是。
	B. 索引结构	** II ->= I
C. 链式结构且磁盘块定长		
		5 向移动。现有一个磁道访问请求序列为 5 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
35, 45, 12, 68, 110, 180, 170, 195, 采		
A. 110, 170, 180, 195, 68, 45,		
C. 110, 170, 180, 195, 12, 35,		
30. 文件系统中,文件访问控制信息		
A. 文件控制块 B. 文件分配表		
		连接(软链接)文件 F2,再建立 F1 的硬
链接文件 F3, 然后删除 F1。此时, F2 和 A. 0、1 B. 1、1		
A. 0、1 B. 1、1 32. 程序员利用系统调用打开 I/O 设	C. 1、2	D. 2、1
A . 逻辑设备名	B. 物理设备名	你以走。
A. 及母以雷石 C. 主设备号	D. 从设备号	
33. 在 OSI 参考模型中, 自下而上第		5 巨 次 县
A. 数据链路层 B. 传输层		
		个相位,每个相位具有 4 种振幅的 QAM
调制技术,则该通信链路的最大数据传输		7
	· — · / — °	

A. 12kbit/s

B. 24kbit/s

C. 48kbit/s

D. 96kbit/s

35. 数据链路层采用后退 N 帧(GBN)协议,发送方已经发送了编号为 0~7 的帧。当计时器超时
时, 若发送方只收到 0、2、3 号帧的	确认,则发送方需要重发的帧数是。
A. 2 B. 3	C. 4 D. 5
36. 以太网交换机进行转发决策	时使用的 PDU 地址是。
A. 目的物理地址	B. 目的 IP 地址
C. 源物理地址	D. 源 IP 地址
37. 在一个采用 CSMA/CD 协议的	的网络中,传输介质是一根完整的电缆,传输速率为 1Gbit/s,电缆
中的信号传播速度为 200 000km/s。若	最小数据帧长度减少 800bit,则最远的两个站点之间的距离至少需
要。	
A. 增加 160m	B. 增加 80m
C. 减少 160m	D. 减少 80m
38. 主机甲与主机乙之间已建立	一个 TCP 连接,主机甲向主机乙发送了两个连续的 TCP 段,分别
包含 300B 和 500B 的有效载荷,第一	个段的序列号为 200, 主机乙正确接收到两个段后, 发送给主机甲
的确认序列号是。	
A. 500 B. 700	C. 800 D. 1000
39. 一个 TCP 连接总是以 1KB 的	的最大段长发送 TCP 段,发送方有足够多的数据要发送。当拥塞窗
口为 16KB 时发生了超时,如果接下表	来的 4 个 RTT(往返时间)时间内的 TCP 段的传输都是成功的,那
么当第4个RTT时间内发送的所有T	CP 段都得到肯定应答时,拥塞窗口大小是。
A. 7KB B. 8KB	C. 9KB D. 16KB
	[P 命令时,使用的连接是。
	B. 建立在 TCP 之上的数据连接
C. 建立在 UDP 之上的控制连接	D. 建立在 UDP 之上的数据连接
二、综合应用题:第 41~47 题,	共 70 分。
41. (10 分) 带权图(权值非负	,表示边连接的两顶点间的距离)的最短路径问题是找出从初始顶
点到目标顶点之间的一条最短路径。	假设从初始顶点到目标顶点之间存在路径,现有一种解决该问题的
方法:	
① 设最短路径初始时仅包含初始	台顶点,令当前顶点 u 为初始顶点;
② 选择离 u 最近且尚未在最短路	8径中的一个顶点 v,加入到最短路径中,修改当前顶点 u=v;
③ 重复步骤②,直到 u 是目标顶	[点时为止。
注出上某一种不平相目标的位	9. 基本公共工作,建工明文、不明、建兴历况明

- 请问上述方法能否求得最短路径?若该方法可行,请证明之;否则,请举例说明。
- 42. (15分)已知一个带有表头结点的单链表,结点结构为:

data	link
------	------

假设该链表只给出了头指针 list。在不改变链表的前提下,请设计一个尽可能高效的算法,查找链表中倒数第 k 个位置上的结点(k 为正整数)。若查找成功,算法输出该结点的 data 域的值,并返回 1;否则,只返回 0。要求:

- 1) 描述算法的基本设计思想。
- 2) 描述算法的详细实现步骤。
- 3)根据设计思想和实现步骤,采用程序设计语言描述算法(使用 C、C++或 Java 语言实现),关键之处请给出简要注释。
- 43. (8分) 某计算机的 CPU 主频为 500MHz, CPI 为 5 (即执行每条指令平均需 5 个时钟周期)。假定某外设的数据传输率为 0.5MB/s, 采用中断方式与主机进行数据传送,以 32 位为传输单位,对应的中断服务程序包含 18 条指令,中断服务的其他开销相当于 2 条指令的执行时间。请回答下列问题,要求给

出计算过程。

- 1) 在中断方式下, CPU 用于该外设 I/O 的时间占整个 CPU 时间的百分比是多少?
- 2) 当该外设的数据传输率达到 5MB/s 时,改用 DMA 方式传送数据。假定每次 DMA 传送块大小为5000B,且 DMA 预处理和后处理的总开销为 500 个时钟周期,则 CPU 用于该外设 I/O 的时间占整个 CPU 时间的百分比是多少? (假设 DMA 与 CPU 之间没有访存冲突)
- 44. (13 分) 某计算机字长为 16 位,采用 16 位定长指令字结构,部分数据通路结构如图 A-2 所示,图中所有控制信号为 1 时表示有效、为 0 时表示无效。例如,控制信号 MDRinE 为 1 表示允许数据从DB 打入 MDR, MDRin 为 1 表示允许数据从内总线打入 MDR。假设 MAR 的输出一直处于使能状态。加法指令 "ADD (R1),R0"的功能为(R0)+((R1))→(R1),即将 R0 中的数据与 R1 的内容所指主存单元的数据相加,并将结果送入 R1 的内容所指主存单元中保存。

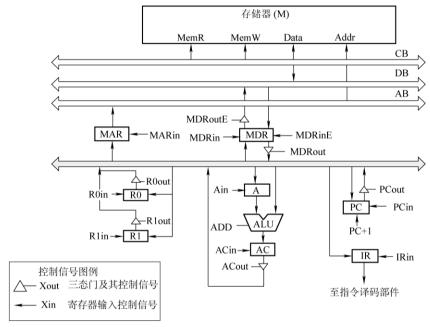


图 A-2

表 A-1 给出了上述指令取指和译码阶段每个节拍(时钟周期)的功能和有效控制信号,请按表中描述方式用表格列出指令执行阶段每个节拍的功能和有效控制信号。

时钟	功能	有效控制信号
C1	MAR ←(PC)	PCout, MARin
C2	$MDR \leftarrow M(MDR)$ $PC \leftarrow (PC)+1$	MemR, MDRinE, PC+1
C3	IR←(MDR)	MDRout, IRin
C4	指令译码	无

表 A-1

45. (7分) 三个进程 P1、P2、P3 互斥使用一个包含 N(N>0) 个单元的缓冲区。P1 每次用 produce() 生成一个正整数并用 put()送入缓冲区某一空单元中; P2 每次用 getodd()从该缓冲区中取出一个奇数并用 countodd()统计奇数个数; P3 每次用 geteven()从该缓冲区中取出一个偶数并用 counteven()统计偶数个数。请用信号量机制实现这三个进程的同步与互斥活动,并说明所定义信号量的含义。要求用伪代码描述。

46. (8分)请求分页管理系统中,假设某进程的页表内容见表 A-2。

=	4 2
ᇨ	A-4

页号	页框(Page Frame)号	有效位 (存在位)
0	101H	1
1		0
2	254Н	1

页面大小为 4KB,一次内存的访问时间为 100ns,一次快表(TLB)的访问时间为 10ns,处理一次缺页的平均时间为 10⁸ns(已含更新 TLB 和页表的时间),进程的驻留集大小固定为 2,采用最近最少使用置换算法(LRU)和局部淘汰策略。假设①TLB 初始为空;②地址转换时先访问 TLB,若 TLB 未命中,再访问页表(忽略访问页表之后的 TLB 更新时间);③有效位为 0 表示页面不在内存,产生缺页中断,缺页中断处理后,返回到产生缺页中断的指令处重新执行。设有虚地址访问序列 2362H、1565H、25A5H,请问:

- 1) 依次访问上述三个虚地址,各需多少时间?给出计算过程。
- 2) 基于上述访问序列, 虚地址 1565H 的物理地址是多少? 请说明理由。
- 47. (9分) 某网络拓扑如图 A-3 所示,路由器 R1 通过接口 E1、E2 分别连接局域网 1、局域网 2,通过接口 L0 连接路由器 R2,并通过路由器 R2 连接域名服务器与互联网。R1 的 L0 接口的 IP 地址是202.118.2.1,R2 的 L0 接口的 IP 地址是202.118.2.2,L1 接口的 IP 地址是130.11.120.1,E0 接口的 IP 地址是202.118.3.1,域名服务器的 IP 地址是202.118.3.2。

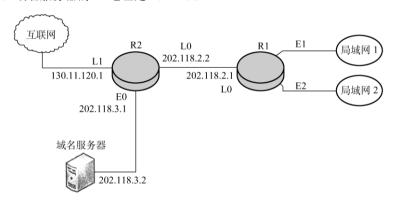


图 A-3

R1 和 R2 的路由表结构为:

目的网络 IP 地址	子网掩码	下一跳 IP 地址	接口

- 1)将 IP 地址空间 202.118.1.0/24 划分为 2 个子网,分别分配给局域网 1、局域网 2,每个局域网需分配的 IP 地址数不少于 120 个。请给出子网划分结果,说明理由或给出必要的计算过程。
- 2)请给出 R1 的路由表,使其明确包括到局域网 1 的路由、局域网 2 的路由、域名服务器的主机路由和互联网的路由。
 - 3)请采用路由聚合技术,给出 R2 到局域网 1 和局域网 2 的路由。

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

一、单项选择题:第 1~40 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

ᄣᄧ	ᄗᄆᄸ	도스 ::	武颢葉	5 ()
リル・ル	U #⊽ 1\		以. 正火 子	7 / N

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	勺出村	钱序列	是。			

A. dcebfa

B. cbdaef

C. bcaefd

D. afedcb

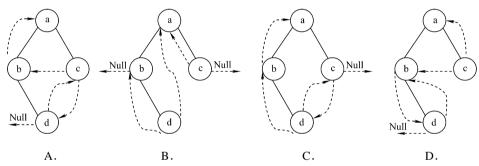
2. 某队列允许在其两端进行入队操作,但仅允许在一端进行出队操作。若元素 a、b、c、d、e 依次入此队列后再进行出队操作,则不可能得到的出队序列是。

A. bacde

B. dbace

C. dbcae

- D. ecbad
- 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. 在图 B-1 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____。

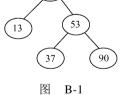
A. 13, 48

B. 24, 48

C. 24, 53

D. 24, 90

5. 在一棵度为 4 的树 T 中,若有 20 个度为 4 的结点,10 个度为 3 的结点,1 个度为 2 的结点,10 个度为 1 的结点,则树 T 的叶结点个数是____。



- A. 41
- B. 82
- C. 113
- D. 122

6. 对 n (n≥2) 个权值均不相同的字符构造成赫夫曼树。下列关于该赫夫曼树的叙述中,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干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

王道论坛(www.cskaoyan.com)---专注于计算机考研的点点滴滴!

8. 对图 B-2 进行拓扑排序,可以得是 是。	到不同的拓扑序列的	的个数 (c)
A. 4 B. 3	C. 2	D. 1 (a)
9. 已知一个长度为 16 的顺序表 L, 其5		<i>y y y y y y y y y y</i>
采用折半查找法查找一个 L 中不存在的元素,		
的是。	州人进 1时记载[八]	
A. 4 B. 5	C. 6	图 B-2 D. 7
10. 采用递归方式对顺序表进行快速排序		
A. 递归次数与初始数据的排列次序无关		SH4337.2 17 H. WH437.2
B. 每次划分后, 先处理较长的分区可以		
C. 每次划分后, 先处理较短的分区可以		
D. 递归次数与每次划分后得到的分区的		
11. 对一组数据(2, 12, 16, 88, 5, 1		三趟排序结果如下:
第一趟排序结果: 2, 12, 16, 5, 10, 8		
第二趟排序结果: 2, 12, 5, 10, 16, 8	8	
第三趟排序结果: 2, 5, 10, 12, 16, 8	8	
则采用的排序方法可能是。		
A. 冒泡排序 B. 希尔排序	C. 归并排序	D. 基数排序
12. 下列选项中,能缩短程序执行时间的	勺措施是。	
I. 提高 CPU 时钟频率	II. 优化数据通路约	吉构
III. 对程序进行编译优化		
A. 仅 I 和 II B. 仅 I 和 III	C. 仅II和III	D. I、II和III
13. 假定有 4 个整数用 8 位补码分别表表	示 r1=FEH, r2=F2H,	r3=90H, r4=F8H, 若将运算结果存放
在一个8位寄存器中,则下列运算中会发生活	益出的是。	
A. r1×r2	B. r2×r3	
C. r1×r4	D. $r2 \times r4$	
14. 假定变量 i、f 和 d 的数据类型分别之		
用 IEEE754 单精度和双精度浮点数格式表示		5678e3,d=1.5e100。若在 32 位机器中
执行下列关系表达式,则结果为"真"的是_		
· · · · · ·	II. $f==(float)(int)f$	
III. f==(float)(double)f	IV. $(d+f)-d==f$	
	C. 仅II和III	
15. 假定用若干个 2K×4 位的芯片组成-	一个 8K×8 位的存储器	等,则地址 0BIFH 所在心片的最小地址
是。 。	C 0700H	D 0000H
A. 0000H B. 0600H 16. 下列有关 RAM 和 ROM 的叙述中,	C. 0700H	D. 0800H
I. RAM 是易失性存储器, ROM 是非复		
II. RAM 和 ROM 都采用随机存取方式:		
III. RAM 和 ROM 都可用作 Cache	医门间应约问	
IV. RAM 和 ROM 都需要进行刷新		
A. 仅I和II	B. 仅 II 和 III	
C. 仅I、II和IV	D. 仅II、III和IV	
17. 下列命中组合情况中,一次访存过和		_
A TIR 丰金由 Cocha 丰金由 Page 丰	•	°

B. TLB 未命中,Cache 命中,Page 句	沪中
C. TLB 命中, Cache 未命中, Page 句	中
D. TLB 命中,Cache 命中,Page 未命	中
18. 下列寄存器中,汇编语言程序员	可见的是。
A. 存储器地址寄存器(MAR)	B. 程序计数器 (PC)
C. 存储器数据寄存器(MDR)	D. 指令寄存器(IR)
19. 下列选项中,不会引起指令流水约	发阻塞的是。
A. 数据旁路(转发)	B. 数据相关
C. 条件转移	D. 资源冲突
20. 下列选项中的英文缩写均为总线	示准的是。
A. PCI、CRT、USB、EISA	
B. ISA, CPI, VESA, EISA	
C. ISA, SCSI, RAM, MIPS	
D. ISA, EISA, PCI, PCI-Express	
21. 单级中断系统中,中断服务程序	内的执行顺序是。
I. 保护现场 II. 开中断	Ⅲ. 关中断 Ⅳ. 保存断点
V. 中断事件处理 VI. 恢复现场	VII. 中断返回
	B. III->I ->V ->VII
	D. $IV \rightarrow I \rightarrow V \rightarrow VI \rightarrow VII$
	DRAM 芯片实现,若要求显示分辨率为 1600×1200,颜色深度
为24位,帧频为85Hz,显存总带宽的50	%用来刷新屏幕,则需要的显存总带宽至少约为。
A. 245Mbit/s	B. 979Mbit/s
C. 1 958Mbit/s	D. 7 834Mbit/s
23. 下列选项中,操作系统提供给应	
A. 系统调用	B. 中断
C. 库函数	D. 原语
24. 下列选项中,导致创建新进程的	
Ⅰ. 用户登录成功 Ⅱ. 设备分配	
	C. 仅 I 和 III D. I 、 II 和 III
	3,当前值为 1。若 M 表示该资源的可用个数,N 表示等待该
资源的进程数,则 M、N 分别是。	
A. 0, 1 B. 1, 0	C. 1, 2 D. 2, 0
26. 下列选项中,降低进程优先级的	今理时机是。
A. 进程的时间片用完	
B. 进程刚完成 I/O, 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 P0 和 P1 的共享变量定义及	其初值为:
boolean flag[2];	
int turn=0;	
flag[0]=FALSE; flag[1]=FALSE;	W (to the) and) and (
去讲程 P0 和 P1 访问临界资源的类 C	伤代码

为

王道论坛(www.cskaoyan.com)---专注于计算机考研的点点滴滴!

```
void PO() // 排程 PO
   while (TRUE)
       flag[0]=TRUE; turn=1;
       while(flag[1]&&(turn==1))
       临界区;
       flag[0]=FALSE;
   }
}
```

```
void P1() // 排程 P1
   while (TRUE)
       flag[1]=TRUE; turn=0;
       while(flag[0]&&(turn==0))
       临界区;
       flag[1]=FALSE;
```

则并发执行进程 P0 和 P1 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. 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的分页存储管理方式,按字节编址,页大小为 2¹⁰B,页表项大小为 2B, 逻辑地址结构为:

页目录号 页号 页内偏移量 逻辑地址空间大小为 216页,则表示整个逻辑地址空间的页目录表中包含表项的个数至少是_____

B. 128

- C. 256
- D. 512

30. 设文件索引节点中有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。若磁盘索引块和磁盘数据块大小均为 256B,则可表示的单个文件最大长度是____。

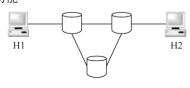
- A. 33KB
- B. 519KB
- C. 1 057KB D. 16 513KB
- 31. 设置当前工作目录的主要目的是_____
- A. 节省外存空间

- B. 节省内存空间
- C. 加快文件的检索速度
- D. 加快文件的读/写速度
- 32. 本地用户通过键盘登录系统时,首先获得键盘输入信息的程序是。
- A. 命令解释程序

- B. 中断处理程序
- C. 系统调用服务程序
- D. 用户登录程序
- 33. 下列选项中,不属于网络体系结构所描述的内容是。
- A. 网络的层次

- B. 每层使用的协议
- C. 协议的内部实现细节
- D. 每层必须完成的功能

34. 在图 B-3 所示的采用"存储-转发"方式的分组交换网络 中, 所有链路的数据传输速率为 100Mbit/s, 分组大小为 1000B, 其中分组头大小为 20B。若主机 H1 向主机 H2 发送一个大小为 980 000B 的文件,则在不考虑分组拆装时间和传播延迟的情况下, 从 H1 发送开始到 H2 接收完为止,需要的时间至少是____。



B-3

B. 80.08ms

C. 80.16ms	D. 80.24ms
35. 某自治系统内采用 RIP 协议	, 若该自治系统内的路由器 R1 收到其邻居路由器 R2 的距离矢量,
距离矢量中包含信息 <net1,16>,则信</net1,16>	得出的结论是。
A. R2 可以经过 R1 到达 net1,	姚数为 17
B. R2 可以到达 net1, 跳数为 1	5
C. R1 可以经过 R2 到达 net1,	兆数为 17
D. R1 不能经过 R2 到达 net1	
36. 若路由器 R 因为拥塞丢弃 I	P分组,则此时 R 可向发出该 IP 分组的源主机发送的 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
37. 某网络的 IP 地址空间为 19	2.168.5.0/24, 采用定长子网划分,子网掩码为 255.255.255.248,则
该网络中的最大子网个数、每个子网	内的最大可分配地址个数分别是。
A. 32, 8	B. 32, 6
C. 8, 32	D. 8, 30
38. 下列网络设备中,能够抑制	广播风暴的是。
I. 中继器 II. 集线器	III. 网桥 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建立	了一个 TCP 连接, TCP 最大段长度为 1 000B。若主机甲的当前拥
塞窗口为 4 000B, 在主机甲向主机乙	连续发送两个最大段后,成功收到主机乙发送的第一个段的确认段,
确认段中通告的接收窗口大小为200	0B,则此时主机甲还可以向主机乙发送的最大字节数是。
A. 1 000	B. 2000
C. 3 000	D. 4000
40. 如果本地域名服务器无缓存	,当采用递归方法解析另一网络某主机域名时,用户主机、本地域
名服务器发送的域名请求消息数分别	为。
A. 一条、一条	B. 一条、多条
C. 多条、一条	D. 多条、多条

二、综合应用题:第41~47题,共70分。

- 41. $(10 \, \text{分})$ 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。

A. 80ms

- 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(X0, X1,…, Xn-1)变换为(Xp, Xp+1,…, Xn-1, X0, X1,…, Xp-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 或 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, 指令各字段定义如图 B-4 所示。

转移指令采用相对寻址方式,相对偏移量用补码表示,寻址方式定义见表 B-1。

王道论坛(www.cskaoyan.com) ---专注于计算机考研的点点滴滴!

15 12 11			6	5	0
	OP	Ms	Rs	Md	Rd
		源操作数		目的操作数	

图 B-4

表 B-1

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 类型数据用 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 16 384 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 6000r/min,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(如图 B-5 所示),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。

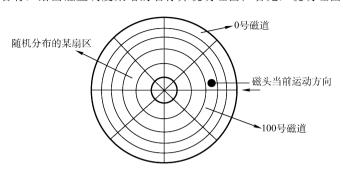


图 B-5

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表 B-2(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	160	1

表 B-2

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,示意图如图B-6所示)。
- 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 10Mbit/s,主机甲和主机乙之间的距离为 2km,信号传播速度为 200 000km/s。请回答下列问题,要求说明理由或写出计算过程。

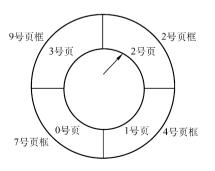


图 B-6 页框示意图

- (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)?

2011 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

一、单项选择题:1~40 小题,每小题 2 分,共 80 分。下列每小题给出的四个选项中,只有一项符

1. 设 n 是描述问题规模的非负整数,下面程序片段的时间复杂度是____。

合题目要求。(请在答题卡上将所选项的字母涂黑。)

x=2:

while (x<n/2)x=2*x;

	A.	$O(\log_2 n)$	B. O(n)	C.	$O(nlog_2n)$	D. $O(n^2)$
	2.	元素 a, b, c, d,	,e 依次进入初始为空	区的	栈中,若元素进村	线后可停留、可出栈,直到所有元素都
出村	ŧ, ļ	则在所有可能的出	出栈序列中,以元素 d	开	头的序列个数是_	o
	A.	3	B. 4	C.	5	D. 6
	3.	已知循环队列存储	诸在一维数组 A[0n-	-1]F	中, 且队列非空时	front 和 rear 分别指向队头元素和队尾
元素	÷ . =	若初始时队列为空	E, 且要求第 1 个进 <i>)</i>	队	列的元素存储在。	A[0]处,则初始时 front 和 rear 的值分
别是	<u> </u>	0				
	A.	0, 0	B. 0, n-1	C.	n-1, 0	D. n-1, n-1
	4.	若一棵完全二叉	树有 768 个结点,则	该_	二叉树中叶结点的	个数是
	Α.	257	B. 258	C.	384	D. 385
	5.	若一棵二叉树的	前序遍历序列和后序	遍历	万序列分别为 1,2	2,3,4和4,3,2,1,则该二叉树的
中庁	遍	历序列不会是	o			
	Α.	1, 2, 3, 4	B. 2, 3, 4, 1	C.	3, 2, 4, 1	D. 4, 3, 2, 1
	6.	已知一棵有 2011	个结点的树, 其叶约	吉点	个数为 116, 该标	对对应的二叉树中无右孩子的结点个数
是_		o				
	Α.	115	B. 116	C.	1895	D. 1896
	7.	对于下列关键字	序列,不可能构成某	二叉	Z排序树中一条查	找路径的序列是。
	Α.	95, 22, 91, 24	, 94, 71	В.	92, 20, 91, 34	, 88, 35
	C.	21, 89, 77, 29	, 36, 38	D.	12, 25, 71, 68	3, 33, 34
	8.	下列关于图的叙述	述中,正确的是	o		
	Ι.	. 回路是简单路径	3			
	ΙΙ.	存储稀疏图,用	引邻接矩阵比邻接表更	省	空间	
	III.	. 若有向图中存在	E拓扑序列,则该图不	存	在回路	
	Α.	仅 II	B. 仅I、II	C.	仅III	D. 仅I、III
			sh)表的查找效率,			
		増大装填(载)				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
	ΙΙ.	设计冲突(碰撞	重) 少的散列函数			
	III .	. 处理冲突 (碰撞	5) 时避免产生聚集。	(堆)	积)现象	
			B. 仅II			D. 仅II、III
			5算法,待排序序列宣			
			B. 散列存储			

11	. 己知序列 25,	13, 10, 12, 9 是大相	艮堆,在序列尾部插 <i>入</i>	へ新え	元素 18,将其再调整为大根堆,调
整过程	中元素之间进行的	的比较次数是。			
Α.	1	B. 2	C. 4	D.	5
		描述浮点数操作速度扩			
Α.	MIPS	B. CPI	C. IPC	D.	MFLOPS
13	. float 型数据通信	常用 IEEE 754 单精度	浮点数格式表示。若	编译	器将 float 型变量 x 分配到一个 3
位浮点	寄存器 FR1 中,	且 x=-8.25,则 FR1 f	的内容是。		
Α.	C104 0000H	В. С242 0000Н	С. С184 0000Н	D.	C1C2 0000H
14	. 下列各类存储器	器中,不采用随机存即	取方式的是。		
Α.	EPROM	B. CDROM	C. DRAM	D.	SRAM
15	.某计算机存储器	按字节编址,主存地址	止空间大小为 64MB,	现用	4MB×8 位的 RAM 芯片组成 32MI
的主存	储器,则存储器与	地址寄存器 MAR 的位	五数至少是。		
Α.	22 位	B. 23 位	C. 25 位	D.	26 位
16	. 偏移寻址通过	将某个寄存器内容与-	一个形式地址相加而生	生成石	有效地址。下列寻址方式中,不愿
于偏移	寻址方式的是				
Α.	间接寻址	B. 基址寻址	C. 相对寻址	D.	变址寻址
17	. 某机器有一个标	示志寄存器,其中有进	位/借位标志 CF、零	标志	ZF、符号标志 SF 和溢出标志 OF
		F号整数比较大于时转			
A.	CF + OF = 1	B. $\overline{SF} + ZF = 1$	$C. \overline{CF + ZF} = 1$	D.	$\overline{\text{CF+SF}} = 1$
18	. 下列给出的指令	令系统特点中,有利于	于实现指令流水线的是	是	0
I	. 指令格式规整	且长度一致	II. 指令和数据按过	力界ス	讨齐存放
III	. 只有 Load/Stor	e 指令才能对操作数词	进行存储访问		
		B. 仅II、III			
19	. 假定不采用 Ca	che 和指令预取技术,	且机器处于"开中国	新"》	状态,则在下列有关指令执行的 叙
	错误的是。				
		P CPU 都至少访问内容			
		一定大于或等于一个 C			
		台 令周期中任何寄存器		٤	
		《指令执行结束时都可			
		数据线上,不可能传输			
	指令		B. 操作数		
	握手(应答)信		D. 中断类型号		
					$M_{i}=1$ (0 \leq i \leq 4) 表示对 L_{i} 级中断
		尤先级从高到低的顺序	序是 L_4 → L_0 → L_2 → L_1 -	→L ₃ ,	则 L ₁ 的中断处理程序中设置的中
	字是。				
	11110		C. 00011		01010
					A的 I/O,查询程序运行一次所用
					秒需对其查询至少 200 次,则 CPU
		间占整个 CPU 时间的			
	0.02%	B. 0.05%	C. 0.20%		0.50%
		满足短任务优先且不会		支算》	
	先来先服务		B. 高响应比优先	. 75 -2	
С.	时间片轮转		D. 非抢占式短任务	, 优先	<u>.</u>

24. 下列选项中,在用户态执行的是____。

A. 命令解释程序

B. 缺页处理程序

C. 进程调度程序

D. 时钟中断处理程序

25. 在支持多线程的系统中,进程 P 创建的若干个线程不能共享的是。

A. 讲程 P 的代码段

B. 进程 P 中打开的文件

C. 进程 P 的全局变量

- D. 讲程 P 中某线程的栈指针
- 26. 用户程序发出磁盘 I/O 请求后,系统的正确处理流程是。
- A. 用户程序→系统调用处理程序→中断处理程序→设备驱动程序
- B. 用户程序→系统调用处理程序→设备驱动程序→中断处理程序
- C. 用户程序→设备驱动程序→系统调用处理程序→中断处理程序
- D. 用户程序→设备驱动程序→中断处理程序→系统调用处理程序
- 27. 某时刻进程的资源使用情况如下表所示。

进程		已分配资源		尚需分配			可用资源		
近1生	R1	R2	R3	R1	R2	R3	R1	R2	R3
P1	2	0	0	0	0	1			
P2	1	2	0	1	3	2	0		,
P3	0	1	1	1	3	1	0	2	1
P4	0	0	1	2	0	0			

	R1	R2	R3	R1	R2	R3	R1	R2	R3
P1	2	0	0	0	0	1			
P2	1	2	0	1	3	2	0	2	1
Р3	0	1	1	1	3	1	0	2	1
P4	0	0	1	2	0	0			
	的安全序列。 1,P2,P3			B. P1	, P3, P2,	P4			

此时的安全序列是	0		
A. P1, P2, P3, P4		B. P1, P3, P2, P	4
C. P1, P4, P3, P2	2	D. 不存在的	
28. 在缺页处理过程	[中,操作系统执行的	的操作可能是。	
I. 修改页表	II. 磁盘 I/O	III. 分配页框	
A. 仅I、II	B. 仅II	C. 仅III	D. I、II和III
29. 当系统发生抖动	J (thrashing) 时,可	「以采取的有效措施是	<u>!</u> o
I. 撤销部分进程	II. 增加磁盘3	交换区的容量	
III. 提高用户进程的]优先级		
A. 仅 I	B. 仅II	C. 仅III	D. 仅I、II
30. 在虚拟内存管理师	中,地址变换机构将设	逻辑地址变换为物理均	也址,形成该逻辑地址
A 编辑	B 编译	C. 链接	D. 装载

址的阶段是 。

31. 某文件占 10 个磁盘块, 现要把该文件磁盘块逐个读入主存缓冲区, 并送用户区进行分析, 假设 一个缓冲区与一个磁盘块大小相同,把一个磁盘块读入缓冲区的时间为 100us,将缓冲区的数据传送到 用户区的时间是 50us, CPU 对一块数据进行分析的时间为 50us。在单缓冲区和双缓冲区结构下,读入 并分析完该文件的时间分别是____。

A. 1500us, 1000us

B. 1550µs, 1100µs

C. 1550µs, 1550µs

D. 2000µs, 2000µs

32. 有两个并发执行的进程 P1 和 P2, 共享初值为 1 的变量 x。P1 对 x 加 1, P2 对 x 减 1。加 1 和 减 1 操作的指令序列分别如下所示。

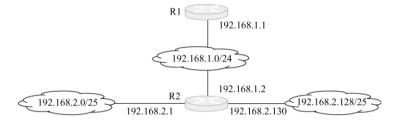
//加1操作 //减1操作 load R1,x //取 x 到寄存器 R1 中 load R2, x inc R1 dec R2 store x,R1 //将R1的内容存入x store x,R2

两个操作完成后, x 的值____。

A. 可能为-1或3

B. 只能为1

- C. 可能为 0、1 或 2 D. 可能为-1、0、1或2
- 33. TCP/IP 参考模型的网络层提供的是。
- A. 无连接不可靠的数据报服务
 - B. 无连接可靠的数据报服务
- C. 有连接不可靠的虚电路服务
- D. 有连接可靠的虚电路服务
- 34. 若某通信链路的数据传输速率为 2400bit/s, 采用 4 相位调制,则该链路的波特率是
- B. 1200 波特
- C. 4800 波特 D. 9600 波特
- 35. 数据链路层采用选择重传协议(SR)传输数据,发送方已发送了0~3号数据帧,现已收到1 号帧的确认,而 0、2 号帧依次超时,则此时需要重传的帧数是。
- B. 2
- C. 3
- 36. 下列选项中,对正确接收到的数据帧进行确认的 MAC 协议是。
- A. CSMA
- B. CDMA
- C. CSMA/CD
- D. CSMA/CA
- 37. 某网络拓扑如下图所示,路由器 R1 只有到达子网 192.168.1.0/24 的路由。为使 R1 可以将 IP 分 组正确地路由到图中所有的子网,则在 R1 中需要增加的一条路由(目的网络,子网掩码,下一跳) 是 ___。



- A. 192.168.2.0 255,255,255,128 192.168.1.1
- B. 192.168.2.0 255.255.255.0 192.168.1.1
- C. 192.168.2.0 255.255.255.128 192.168.1.2
- D. 192.168.2.0 255.255.255.0 192.168.1.2
- 38. 在子网 192.168.4.0/30 中, 能接收目的地址为 192.168.4.3 的 IP 分组的最大主机数是
- A. 0
- B. 1
- C. 2
- D. 4
- 39. 主机甲向主机乙发送一个(SYN=1, seq=11220)的 TCP 段,期望与主机乙建立 TCP 连接,若 主机乙接受该连接请求,则主机乙向主机甲发送的正确的 TCP 段可能是。。。
 - A. (SYN=0, ACK=0, seq=11221, ack=11221)
 - B. (SYN=1, ACK=1, seq=11220, ack=11220)
 - C. (SYN=1, ACK=1, seq=11221, ack=11221)
 - D. (SYN=0, ACK=0, seq=11220, ack=11220)
- 40. 主机甲与主机乙之间已建立一个 TCP 连接,主机甲向主机乙发送了 3 个连续的 TCP 段,分别 包含 300B、400B 和 500B 的有效载荷,第 3 个段的序号为 900。若主机乙仅正确接收到第 1 和第 3 个段, 则主机乙发送给主机甲的确认序号是
 - A. 300
- B. 500
- C. 1200
- D. 1400
- 二、综合应用题:41~47 小题,共 70 分。请将答案写在答题纸指定位置上。
- 41. (8分) 已知有 6个顶点(顶点编号为 $0\sim5$) 的有向带权图 G, 其邻接矩阵 A 为上三角矩阵, 按行为主序(行优先)保存在如下的一维数组中。

4	6	∞	8	∞	5	∞	8	8	4	3	8	8	3	3
 - 15														

- (1) 写出图 G 的邻接矩阵 A。
- (2) 画出有向带权图 G。
- (3) 求图 G 的关键路径,并计算该关键路径的长度。
- 42. (15 分) 一个长度为 L (L≥1) 的升序序列 S,处在第 $\lfloor L/2 \rfloor$ 个位置的数称为 S 的中位数。例如,若序列 S1=(11,13,15,17,19),则 S1 的中位数是 15,两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如,若 S2=(2,4,6,8,20),则 S1 和 S2 的中位数是 11。现在有两个等长升序序列 A 和 B,试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法,找出两个序列 A 和 B 的中位数。要求:
 - (1) 给出算法的基本设计思想。
 - (2) 根据设计思想, 采用 C 或 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)假定在一个8位字长的计算机中运行如下C程序段:

unsigned int x=134;
unsigned int y=246;
int m=x;
int n=y;
unsigned int z1=x-y;
unsigned int z2=x+y;
int k1=m-n;

int k2=m+n;

若编译器编译时将 8 个 8 位寄存器 $R1\sim R8$ 分别分配给变量 $x \sim y \sim m \sim n \sim z1 \sim z2 \sim k1$ 和 k2。请回答下列问题。(提示: 带符号整数用补码表示。)

- (1) 执行上述程序段后,寄存器 R1、R5 和 R6 的内容分别是什么(用十六进制表示)?
- (2) 执行上述程序段后, 变量 m 和 k1 的值分别是多少(用十进制表示)?
- (3)上述程序段涉及带符号整数加/减、无符号整数加/减运算,这四种运算能否利用同一个加法器辅助电路实现?简述理由。
- (4) 计算机内部如何判断带符号整数加/减运算的结果是否发生溢出?上述程序段中,哪些带符号整数运算语句的执行结果会发生溢出?
- 44. (12 分)某计算机存储器按字节编址,虚拟(逻辑)地址空间大小为 16MB,主存(物理)地址空间大小为 1MB,页面大小为 4KB; Cache 采用直接映射方式,共 8 行;主存与 Cache 之间交换的块大小为 32B。系统运行到某一时刻时,页表的部分内容和 Cache 的部分内容分别如题 44-a 图、题 44-b 图所示,图中页框号及标记字段的内容为十六进制形式。

虚页号	有效位	页框号	
0	1	06	
1	1	04	•••
2	1	15	
3	1	02	
4	0		•••
5	1	2B	
6	0		•••
7	1	32	

题 44-a 图 页表的部分内容

行号	有效位	标记	
0	1	020	
1	0	ı	•••
2	1	01D	
3	1	105	
4	1	064	
5	1	14D	
6	0	_	
7	1	27A	
5 6	1	14D —	

题 44-b 图 Cache 的部分内容

- (1)虚拟地址共有几位,哪几位表示虚页号?物理地址共有几位,哪几位表示页框号(物理页号)?
- (2) 使用物理地址访问 Cache 时,物理地址应划分成哪几个字段?要求说明每个字段的位数及在物理地址中的位置。
- (3) 虚拟地址 001C60H 所在的页面是否在主存中? 若在主存中,则该虚拟地址对应的物理地址是什么? 访问该地址时是否 Cache 命中? 要求说明理由。
- (4) 假定为该机配置一个 4 路组相联的 TLB 共可存放 8 个页表项, 若其当前内容(十六进制) 如题 44-c 图所示,则此时虚拟地址 024BACH 所在的页面是否存在主存中?要求说明理由。

组号	有效位	标记	页框号										
0	0	_	_	1	001	15	0	_	_	1	012	1F	
1	1	013	2D	0	_	_	1	008	7E	0	_	_	

题 44-c 图 TLB 的部分内容

45. (8分) 某银行提供 1 个服务窗口和 10 个供顾客等待的座位。顾客到达银行时,若有空座位,则到取号机上领取一个号,等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时,通过叫号选取一位顾客,并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下:

```
cobegin
{
  process 顾客i
   {
      从取号机获取一个号码;
      等待叫号:
      获取服务:
   }
   process 营业员
   {
      while (TRUE)
         때묵:
         为客户服务:
      }
   }
}coend
```

请添加必要的信号量和 $P \times V$ (或 wait()、signal())操作,实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程,说明信号量的含义并赋初值。

- 46. (7分) 某文件系统为一级目录结构,文件的数据一次性写入磁盘,已写入的文件不可修改,但可多次创建新文件。请回答如下问题。
- (1) 在连续、链式、索引三种文件的数据块组织方式中,哪种更合适?要求说明理由。为定位文件数据块,需要 FCB 中设计哪些相关描述字段?
- (2) 为快速找到文件,对于 FCB,是集中存储好,还是与对应的文件数据块连续存储好?要求说明理由。
- 47. (9分) 某主机的 MAC 地址为 00-15-C5-C1-5E-28, IP 地址为 10.2.128.100 (私有地址)。题 47-a 图是网络拓扑,题 47-b 图是该主机进行 Web 请求的 1 个以太网数据帧前 80B 的十六进制及 ASCII 码内容。



题 47-a 图 网络拓扑

```
0000 00 21 27 21 51 ee 00 15 c5 c1 5e 28 08 00 45 00 .!|!Q.....^(..E.
0010 01 ef 11 3b 40 00 80 06 ba 9d 0a 02 80 64 40 aa ...:@....d@.
0020 62 20 04 ff 00 50 e0 e2 00 fa 7b f9 f8 05 50 18 b ...P....{...P.
0030 fa f0 1a c4 00 00 47 45 54 20 2f 72 66 63 2e 68 .....GE T /rfc.h
0040 74 6d 6c 20 48 54 54 50 2f 31 2e 31 0d 0a 41 63 tml HTTP /1.1..Ac
```

题 47-b 图 以太网数据帧(前 80B)

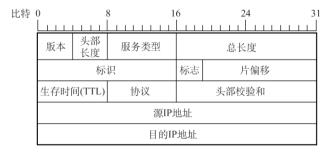
请参考图中的数据回答以下问题。

- (1) Web 服务器的 IP 地址是什么? 该主机的默认网关的 MAC 地址是什么?
- (2) 该主机在构造题 47-b 图的数据帧时,使用什么协议确定目的 MAC 地址? 封装该协议请求报文的以太网帧的目的 MAC 地址是什么?
- (3) 假设 HTTP/1.1 协议以持续的非流水线方式工作,一次请求一响应时间为 RTT, rfc.html 页面引用了 5 个 JPEG 小图像,则从发出题 47-b 图中的 Web 请求开始到浏览器收到全部内容为止,需要多少个RTT?
 - (4) 该帧所封装的 IP 分组经过路由器 R 转发时,需修改 IP 分组头中的哪些字段?

注: 以太网数据帧结构和 IP 分组头结构分别如题 47-c 图、题 47-d 图所示。

6B	6B	2B	46-1500B	4B
目的 MAC 地址	源 MAC 地址	类型	数 据	CRC

题 47-c 图 以太网帧结构



题 47-d IP 分组头结构

2012 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

一、单项选择题:第1~40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

洗	ᄍ		ゕゟ	$^{\sim}$	-	田五	#	4	
. חלר	ыш	ᅲ	1 . T	=`	771	无则	==	3K	_

1. 求整数 n(n≥0)阶乘的算法如下,其时间复杂度是。

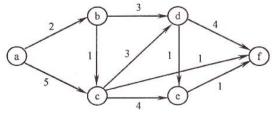
```
int fact(int n) {
   if (n<=1) return 1;
   return n*fact(n-1);
}
```

- A. $O(\log_2 n)$
- B. O(n)
- C. $O(n\log_2 n)$
- D. $O(n^2)$
- 2. 已知操作符包括'+'、'-'、'*'、'/'、'('和')'。将中缀表达式 a+b-a*((c+d)/e-f)+g 转换为等价的后 缀表达式 ab+acd+e/f-*-g+时,用栈来存放暂时还不能确定运算次序的操作符,若栈初始时为空,则转换 过程中同时保存在栈中的操作符的最大个数是。
 - A. 5
- B. 7
- C. 8
- D. 11
- 3. 若一棵二叉树的前序遍历序列为 a, e, b, d, c, 后序遍历序列为 b, c, d, e, a, 则根结点的孩子结

 - A. 只有 e B. 有 e、b C. 有 e、c D. 无法确定
- 4. 若平衡二叉树的高度为 6, 且所有非叶结点的平衡因子均为 1, 则该平衡二叉树的结点总数 为____。
- B 20
- C. 32
- D. 33
- 5. 对有 n 个结点 、e 条边且使用邻接表存储的有向图进行广度优先遍历, 其算法时间复杂度是。
- A. O(n)
- B. O(e)
- C. O(n+e) D. O(n*e)
- 6. 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
- 7. 对如下有向带权图, 若采用迪杰斯特拉(Diikstra) 算法求从源点 a 到其他各顶点的最短路径, 则得到的第一条最短路径的目标顶点是 b, 第二条最短路径的目标顶点是 c, 后续得到的其余各最短路径 的目标顶点依次是。



- A. d.e.f
- B. e,d,f
- C. f.d.e
- D. f.e.d
- 8. 下列关于最小生成树的叙述中,正确的是。
- I. 最小生成树的代价唯一
- Ⅱ. 所有权值最小的边一定会出现在所有的最小生成树中

	Ⅲ. 使用普里姆(Prim)算法从不同顶点开始得到的最小生成树一定相同
	IV. 使用普里姆算法和克鲁斯卡尔(Kruskal)算法得到的最小生成树总不相同
	A. 仅 I B. 仅 II C. 仅 I 、 III D. 仅 II 、 IV
	9. 已知一棵 3 阶 B-树,如下图所示。删除关键字 78 得到一棵新 B-树,其最右叶结点中的关键字
是_	0
	45
	17 35 55 65
	10 21 37 47 60 62 78
	A. 60 B. 60, 62 C. 62, 65 D. 65
	10. 在内部排序过程中,对尚未确定最终位置的所有元素进行一遍处理称为一趟排序。下列排序方
法中	口,每一趟排序结束都至少能够确定一个元素最终位置的方法是
	Ⅰ. 简单选择排序 Ⅲ. 希尔排序 Ⅲ. 快速排序
	IV. 堆排序 V. 二路归并排序
	A. 仅I、III、IV B. 仅I、III、V
	C. 仅II、III、IV D. 仅III、IV、V
	11. 对一待排序序列分别进行折半插入排序和直接插入排序,两者之间可能的不同之处是。
	A. 排序的总趟数 B. 元素的移动次数
	C. 使用辅助空间的数量 D. 元素之间的比较次数
	12. 假定基准程序 A 在某计算机上的运行时间为 100 秒,其中 90 秒为 CPU 时间,其余为 I/O 时间。
若(CPU 速度提高 50%, I/O 速度不变,则运行基准程序 A 所耗费的时间是。
	A. 55 秒 B. 60 秒 C. 65 秒 D. 70 秒
	13. 假定编译器规定 int 和 short 型长度分别为 32 位和 16 位,执行下列 C 语言语句:
	unsigned short $x=65530;$
	unsigned int y=x;
	得到 y 的机器数为。
	A. 0000 7FFAH B. 0000 FFFAH C. FFFF 7FFAH D. FFFF FFFAH
	14. float 类型(即 IEEE754 单精度浮点数格式)能表示的最大正整数是。
	A. 2^{126} - 2^{103} B. 2^{127} - 2^{104} C. 2^{127} - 2^{103} D. 2^{128} - 2^{104}

15. 某计算机存储器按字节编址,采用小端方式存放数据。假定编译器规定 int 型和 short 型长度分别为 32 位和 16 位,并且数据按边界对齐存储。某 C 语言程序段如下:

struct{
 int a;
 char b;
 short c;
} record;

record.a=273;

若 record 变量的首地址为 0xC008,则地址 0xC008 中内容及 record.c 的地址分别为_____。

A. 0x00、0xC00D

B. 0x00 \ 0xC00E

C. 0x11、0xC00D

D. 0x11、0xC00E

16. 下列关于闪存(Flash Memory)的叙述中,错误的是____。

- A. 信息可读可写, 并且读、写速度一样快
- B. 存储元由 MOS 管组成,是一种半导体存储器

C. 掉电后信息不丢失,是一种非易失性存储器
D. 采用随机访问方式,可替代计算机外部存储器
17. 假设某计算机按字编址, Cache 有 4 个行, Cache 和主存之间交换的块大小为 1 个字。若 Cache
的内容初始为空,采用 2 路组相联映射方式和 LRU 替换策略。访问的主存地址依次为 0,4,8,2,0,6,8,6,4,8
时, 命中 Cache 的次数是。
A. 1 B. 2 C. 3 D. 4
18. 某计算机的控制器采用微程序控制方式,微指令中的操作控制字段采用字段直接编码法,共有
33个微命令,构成5个互斥类,分别包含7、3、12、5和6个微命令,则操作控制字段至少有。
A. 5 位 B. 6 位 C. 15 位 D. 33 位
19. 某同步总线的时钟频率为 100MHz, 宽度为 32 位, 地址/数据线复用, 每传输一个地址或数据
占用一个时钟周期。若该总线支持突发(猝发)传输方式,则一次"主存写"总线事务传输 128 位数据
所需要的时间至少是。
A. 20ns B. 40ns C. 50ns D.80ns
20. 下列关于 USB 总线特性的描述中,错误的是。
A. 可实现外设的即插即用和热拔插
B. 可通过级联方式连接多台外设
C. 是一种通信总线,连接不同外设
D. 同时可传输 2 位数据,数据传输率高
21. 下列选项中,在 I/O 总线的数据线上传输的信息包括。
I. I/O 接口中的命令字 Ⅲ. I/O 接口中的状态字 Ⅲ. 中断类型号
A. 仅I、II B. 仅I、III C. 仅II、III D. I、II、III
22. 响应外部中断的过程中,中断隐指令完成的操作,除保护断点外,还包括。
I. 关中断 II. 保存通用寄存器的内容 III. 形成中断服务程序入口地址并送 PC
A. 仅I、II B. 仅I、III C. 仅II、III D. I、II、III
23. 下列选项中,不可能在用户态发生的事件是。
A. 系统调用 B. 外部中断 C. 进程切换 D. 缺页
24. 中断处理和子程序调用都需要压栈以保护现场,中断处理一定会保存而子程序调用不需要保存
其内容的是。
A. 程序计数器 B. 程序状态字寄存器
C. 通用数据寄存器 D. 通用地址寄存器
25. 下列关于虚拟存储器的叙述中,正确的是。
A. 虚拟存储只能基于连续分配技术 B. 虚拟存储只能基于非连续分配技术
C. 虚拟存储容量只受外存容量的限制 D. 虚拟存储容量只受内存容量的限制
26. 操作系统的 I/O 子系统通常由四个层次组成,每一层明确定义了与邻近层次的接口。其合理的
层次组织排列顺序是。
A. 用户级 I/O 软件、设备无关软件、设备驱动程序、中断处理程序
B. 用户级 I/O 软件、设备无关软件、中断处理程序、设备驱动程序
C. 用户级 I/O 软件、设备驱动程序、设备无关软件、中断处理程序
D. 用户级 I/O 软件、中断处理程序、设备无关软件、设备驱动程序
27. 假设 5 个进程 P0、P1、P2、P3、P4 共享三类资源 R1、R2、R3,这些资源总数分别为 18、6、
22。T0 时刻的资源分配情况如下表所示,此时存在的一个安全序列是。

进程	Ī	己分配资源		资源最大需求			
近往	R1	R2	R3	R1	R2	R3	
P0	3	2	3	5	5	10	
P1	4	0	3	5	3	6	
P2	4	0	5	4	0	11	
Р3	2	0	4	4	2	5	
P4	3	1	4	4	2	4	

	P0	3	2	3	5	5	10
	P1	4	0	3	5	3	6
	P2	4	0	5	4	0	11
	Р3	2	0	4	4	2	5
	P4	3	1	4	4	2	4
A P0 P	2 P4 P1 P3		B P1 P	0 P3 P4	P2		

	DO	D.O.	D 4	D 1	ъ.
Α.	P0.	P2.	P4.	PI.	P3

C. P2. P1. P0. P3. P4

D. P3. P4. P2. P1. P0

28.	若一个	、用户进程通过	read 系统	调用读取一	个磁盘文件	中的数据,	则下列关于	此过程的統	双述中,
正确的是		0							

- 1. 若该文件的数据不在内存,则该进程进入睡眠等待状态
- II. 请求 read 系统调用会导致 CPU 从用户态切换到核心态
- III. read 系统调用的参数应包含文件的名称

29. 一个多道批处理系统中仅有 P1 和 P2 两个作业, P2 比 P1 晚 5ms 到达, 它们的计算和 I/O 操作 顺序如下:

P1: 计算 60ms, I/O 80ms, 计算 20ms

P2: 计算 120ms, I/O 40ms, 计算 40ms

若不考虑调度和切换时间,则完成两个作业需要的时间最少是。

- A. 240ms
- B. 260ms
- C. 340ms D. 360ms

30. 若某单处理器多进程系统中有多个就绪态进程,则下列关于处理机调度的叙述中,错误的 是。

- A. 在进程结束时能进行处理机调度
- B. 创建新进程后能进行处理机调度
- C. 在进程处于临界区时不能进行处理机调度
- D. 在系统调用完成并返回用户态时能进行处理机调度
- 31. 下列关于进程和线程的叙述中,正确的是。
- A. 不管系统是否支持线程, 进程都是资源分配的基本单位
- B. 线程是资源分配的基本单位,进程是调度的基本单位
- C. 系统级线程和用户级线程的切换都需要内核的支持
- D. 同一进程中的各个线程拥有各自不同的地址空间
- 32. 下列选项中,不能改善磁盘设备 I/O 性能的是。
- A. 重排 I/O 请求次序

B. 在一个磁盘上设置多个分区

C. 预读和滞后写

- D. 优化文件物理块的分布
- 33. 在 TCP/IP 体系结构中,直接为 ICMP 提供服务的协议是。
- A. PPP
- B. IP
- C. UDP
- D. TCP

34. 在物理层接口特性中,用于描述完成每种功能的事件发生顺序的是

- A. 机械特性 B. 功能特性
- C. 过程特性 D. 电气特性

- 35. 以太网的 MAC 协议提供的是
- A. 无连接不可靠服务

- B. 无连接可靠服务
- C. 有连接不可靠服务
- D. 有连接可靠服务
- 36. 两台主机之间的数据链路层采用后退 N 帧协议(GBN)传输数据,数据传输速率为 16 kbps,

单向传播时延为 270ms,数据帧长度范围是 128~512 字节,接收方总是以与数据帧等长的帧进行确认。 为使信道利用率达到最高, 帧序号的比特数至少为。

A. 5

B. 4

C. 3

D. 2

- 37. 下列关于 IP 路由器功能的描述中, 正确的是
- I. 运行路由协议,设备路由表
- II. 监测到拥塞时, 合理丢弃 IP 分组
- III. 对收到的 IP 分组头进行差错校验,确保传输的 IP 分组不丢失
- IV. 根据收到的 IP 分组的目的 IP 地址,将其转发到合适的输出线路上

A. 仅III、IV

B. 仅 I 、 II 、 III

C. 仅I、II、IV

D. I. II. III. IV

38. ARP 协议的功能是

A. 根据 IP 地址查询 MAC 地址

B. 根据 MAC 地址查询 IP 地址

C. 根据域名查询 IP 地址

D. 根据 IP 地址查询域名

39. 某主机的 IP 地址为 180.80.77.55, 子网掩码为 255.255.252.0。若该主机向其所在子网发送广播 分组,则目的地址可以是。

A. 180.80.76.0

B. 180.80.76.255 C. 180.80.77.255

D. 180.80.79.255

40. 若用户 1 与用户 2 之间发送和接收电子邮件的过程如下图所示,则图中①、②、③阶段分别使 用的应用层协议可以是。



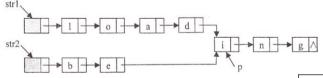
A. SMTP, SMTP, SMTP

B. POP3, SMTP, POP3

C. POP3, SMTP, SMTP

D. SMTP, SMTP, POP3

- 二、综合应用题:第41~47题,共70分。
- 41. 设有 6 个有序表 A、B、C、D、E、F, 分别含有 10、35、40、50、60 和 200 个数据元素, 各 表中元素按升序排列。要求通过 5 次两两合并,将 6 个表最终合并成 1 个升序表,并在最坏情况下比较 的总次数达到最小。请问答下列问题。
 - 1)给出完整的合并过程,并求出最坏情况下比较的总次数。
 - 2)根据你的合并过程,描述 N(N≥2)个不等长升序表的合并策略,并说明理由。
- 42. 假定采用带头结点的单链表保存单词, 当两个单词有相同的后缀时, 则可共享相同的后缀存储 空间,例如,"loading"和"being"的存储映像如下图所示。



设 str1 和 str2 分别指向两个单词所在单链表的头结点,链表结点结构为Ldata next , 请设计一个时 间上尽可能高效的算法,找出由 str1 和 str2 所指向两个链表共同后缀的起始位置(如图中字符 i 所在结 点的位置 p)。要求:

- 1)给出算法的基本设计思想。
- 2) 根据设计思想,采用 C 或 C++或 JAVA 语音描述算法,关键之处给出注释。
- 3) 说明你所设计算法的时间复杂度。
- 43. 假定某计算机的 CPU 主频为 80MHz, CPI 为 4, 平均每条指令访存 1.5 次, 主存与 Cache 之间

交换的块大小为 16B, Cache 的命中率为 99%, 存储器总线宽带为 32 位。请回答下列问题。

- 1)该计算机的 MIPS 数是多少? 平均每秒 Cache 缺失的次数是多少? 在不考虑 DMA 传送的情况下,主存带宽至少达到多少才能满足 CPU 的访存要求?
- 2) 假定在 Cache 缺失的情况下访问主存时,存在 0.0005%的缺页率,则 CPU 平均每秒产生多少次缺页异常? 若页面大小为 4KB,每次缺页都需要访问磁盘,访问磁盘时 DMA 传送采用周期挪用方式,磁盘 I/O 接口的数据缓冲寄存器为 32 位,则磁盘 I/O 接口平均每秒发出的 DMA 请求次数至少是多少?
 - 3) CPU 和 DMA 控制器同时要求使用存储器总线时,哪个优先级更高?为什么?
- 4)为了提高性能,主存采用 4 体低位交叉存储模式,工作时每 1/4 个存储周期启动一个体。若每个体的存储周期为 50ns,则该主存能提供的最大带宽是多少?
- 44. 某 16 位计算机中,带符号整数用补码表示,数据 Cache 和指令 Cache 分离。题 44 表给出了指令系统中部分指令格式,其中 Rs 和 Rd 表示寄存器,mem 表示存储单元地址,(x) 表示寄存器 x 或存储单元 x 的内容。

10 11 (21 20 1 1 1 2 1 1 1 1 1 2 1							
名称	指令的汇编格式	指令功能					
加法指令	ADD Rs, Rd	(Rs)+(Rd)->Rd					
算术/逻辑左移	SHL Rd	2*(Rd)->Rd					
算术右移	SHR Rd	(Rd)/2->Rd					
取数指令	LOAD Rd, mem	(mem)->Rd					
存数指令	STORE Rs, mem	(Rs)->mem					

表 指令系统中部分指令格式

该计算机采用 5 段流水方式执行指令,各流水段分别是取指(IF)、译码/读寄存器(ID)、执行/计算有效地址(EX)、访问存储器(M)和结果写回寄存器(WB),流水线采用"按序发射,按序完成"方式,没有采用转发技术处理数据相关,并且同一个寄存器的读和写操作不能在同一个时钟周期内进行。请回答下列问题:

- 1) 若 int 型变量 x 的值为-513, 存放在寄存器 R1 中,则执行指令"SHL R1"后,R1 的内容是多少? (用十六进制表示)
- 2) 若某个时间段中,有连续的 4 条指令进入流水线,在其执行过程中没有发生任何阻塞,则执行这 4 条指令所需的时钟周期数为多少?
- 3) 若高级语言程序中某赋值语句为 x=a+b, x、a 和 b 均为 int 型变量,它们的存储单元地址分别表示为[x]、[a]和[b]。该语句对应的指令序列及其在指令流水线中的执行过程如下图所示。

I1	LOAD	R1, [a]
I2	LOAD	R2, [b]
I3	ADD	R1, R2
I4	STORE	R2, [x]

指令	时间单元													
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
I ₁ .	IF	ID	EX	M	WB									
I ₂		IF	ID	EX	М	WB								
I ₃			IF				ID	EX	M	WB				
I ₄							IF				ID	EX	M	WB

图 指令序列及其执行过程示意图

则这 4 条指令执行过程中, I_3 的 ID 段和 I_4 的 IF 段被阻塞的原因各是什么?

4) 若高级语言程序中某赋值语句为 x=x*2+a, x 和 a 均为 unsigned int 类型变量,它们的存储单元

地址分别表示为[x]、[a],则执行这条语句至少需要多少个时钟周期?要求模仿题 44 图画出这条语句对应的指令序列及其在流水线中的执行过程示意图。

45. 某请求分页系统的局部页面置换策略如下:

系统从 0 时刻开始扫描,每隔 5 个时间单位扫描一轮驻留集(扫描时间忽略不计),本轮没有被访问过的页框将被系统回收,并放入到空闲页框链尾,其中内容在下一次分配之前不被清空。当发生缺页时,如果该页曾被使用过且还在空闲页链表中,则重新放回进程的驻留集中;否则,从空闲页框链表头部取出一个页框。

假设不考虑其它进程的影响和系统开销。初始时进程驻留集为空。目前系统空闲页框链表中页框号 依次为 32、15、21、41。进程 P 依次访问的<虚拟页号,访问时刻>是:<1,1>、<3,2>、<0,4>、<0,6>、<1,11>、<0,13>、<2,14>。请回答下列问题。

- 1) 访问<0.4>时,对应的页框号是什么?
- 2) 访问<1,11>时,对应的页框号是什么?说明理由。
- 3) 访问<2,14>时,对应的页框号是什么?说明理由。
- 4) 该策略是否适合于时间局部性好的程序?说明理由。
- 46. 某文件系统空间的最大容量为 4TB (1TB=2⁴⁰),以磁盘块为基本分配单位。磁盘块大小为 1KB。文件控制块 (FCB) 包含一个 512B 的索引表区。请回答下列问题。
- 1)假设索引表区仅采用直接索引结构,索引表区存放文件占用的磁盘块号,索引表项中块号最少占 多少字节?可支持的单个文件最大长度是多少字节?
- 2) 假设索引表区采用如下结构:第 0~7 字节采用<起始块号,块数>格式表示文件创建时预分配的连续存储空间,其中起始块号占 6B,块数占 2B;剩余 504 字节采用直接索引结构,一个索引项占 6B,则可支持的单个文件最大长度是多少字节?为了使单个文件的长度达到最大,请指出起始块号和块数分别所占字节数的合理值并说明理由。
- 47. 主机 H 通过快速以太网连接 Internet, IP 地址为 192.168.0.8, 服务器 S 的 IP 地址为 211.68.71.80。 H 与 S 使用 TCP 通信时,在 H 上捕获的其中 5 个 IP 分组如 题 47-a 表所示。

编号		IP 分组的前	ĵ 40 字节内容	(十六进制)	
1	45 00 00 30	01 9b 40 00	80 06 1d e8	c0 a8 00 08	d3 44 47 50
	0b d9 13 88	84 6b 41 c5	00 00 00 00	70 02 43 80	5d b0 00 00
2	43 00 00 30	00 00 40 00	31 06 6e 83	d3 44 47 50	c0 a8 00 08
	13 88 0b d9	e0 59 9f ef	84 6b 41 c6	70 12 16 d0	37 e1 00 00
3	45 00 00 28	01 9c 40 00	80 06 1d ef	c0 a8 00 08	d3 44 47 50
	0b d9 13 88	84 6b 41 c6	e0 59 9f f0	50 f0 43 80	2b 32 00 00
4	45 00 00 38	01 9d 40 00	80 06 1d de	c0 a8 00 08	d3 44 47 50
	0b d9 13 88	84 6b 41 c6	e0 59 9f f0	50 18 43 80	e6 55 00 00
5	45 00 00 28	68 11 40 00	31 06 06 7a	d3 44 47 50	c0 a8 00 08
	13 88 0b d9	e0 59 9f f0	84 6b 41 d6	50 10 16 d0	57 d2 00 00

题 47-a 表

回答下列问题。

- 1)题 47-a 表中的 IP 分组中,哪几个是由 H 发送的?哪几个完成了 TCP 连接建立过程?哪几个在通过快速以太网传输时进行了填充?
 - 2) 根据题 47-a 表中的 IP 分组,分析 S 已经收到的应用层数据字节数是多少?
- 3)若题 47-a 表中的某个 IP 分组在 S 发出时的前 40 字节如题 47-b 表所示,则该 IP 分组到达 H 时经过了多少个路由器?

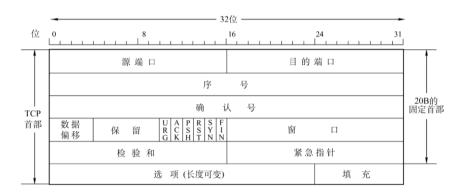
题 47-b 表

来自S的分组	45 00 00 28	68 11 40 00	40 06 ec ad	d3 44 47 50	ca 76 01 06
	13 88 a1 08	e0 59 9f f0	84 6b 41 d6	50 10 16 d0	b7 d6 00 00

注: IP 分组头和 TCP 段头结构分别如题 47-a 图,题 47-b 图所示。



题 47-a 图 IP 分组头结构



题 47-b 图 TCP 段头结构