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	、题,每小题 2 分,却	է 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	几之间速度不匹配问题	5,通常设置一个打印数据	岩缓冲区,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。该缓冲区的边	逻辑结构应该是。
A. 栈	B. 队列	C. 树	D. 图	
2. 设栈 S 和	口队列 Q 的初始状	态均为空,元素 a,b	, c, d, e, f, g 依次进入	、栈
S。若每个元素出	出栈后立即进入队列	列 Q, 且 7 个元素出队	\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	D. 4	
			根,L代表根结点的左子标	
R代表根结点的	右子树。若遍历后	的结点序列是 3, 1,	7,5,6,2,4,则其遍历	\overrightarrow{b} (6) (7)
式是。				
		C. RLN		图 A-1
4. 下列二叉	Z排序树中,满足 ⁻	平衡二叉树定义的是_	°	
		\bigcirc	2	
	4			
	Α.	В.	C. D.	
5 已知一棵		= :	有8个叶结点,则该完全	一▽树的结占个粉最多
是。	()d = _ > C 1 1 2 N	0 /A (11 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	— X 17 H 7 H / M 1 / M - K / S
	B. 52	C. 111	D. 119	
6. 将森林转			点 u 是结点 v 的父结点的	J父结点,则在原来的森
林中,u和v可能	能具有的关系是	o		
I . 父子关	系	Ⅱ. 兄弟关系		
III. u 的父组	结点与 v 的父结点			
A. 只有 II	B. I和II	C. I和Ⅲ	D. I、II和III	
7. 下列关于	- 无向连通图特性的	的叙述中,正确的是_	o	
I. 所有顶	点的度之和为偶数			
Ⅱ. 边数大	于顶点个数减 1			
III. 至少有	一个顶点的度为1			
A . 只有 I	B. 只有 II	C. Ⅰ和Ⅱ	D. I和Ⅲ	
8. 下列叙述	比中,不符合 m 阶	B 树定义要求的是	o	
A. 根结点量	最多有 m 棵子树	B. 所有叫	十结点都在同一层上	
C. 各结点 [内关键字均升序或	降序排列 D. 叶结,	点之间通过指针链接	
9. 己知关链	建字序列 5, 8, 12	, 19, 28, 20, 15, 2	22 是小根堆(最小堆),捐	盾入关键字 3,调整后得

到的小根堆是____。

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

B. 3, 5, 12, 19, 20, 15, 22, 8, 28 C. 3, 8, 12, 5, 20, 15, 22, 28, 19		
D. 3, 12, 5, 8, 28, 20, 15, 22, 19 10. 若数据元素序列 11, 12, 13, 7, 8		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。	,, ,, 20, 1, 0, 0, 0, 0,	13 1 7 3 1 1 7 3 1 1 2 1 3 1 1 3 1 1 2 1 1 3 1 1 3 1 1 1 1
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		
是。		
——— A. 指令操作码的译码结果	B. 指令和数据的寻	
C. 指令周期的不同阶段	D. 指令和数据所在	E的存储单元
12. 一个 C 语言程序在一台 32 位机器」		
型, y 为 short 型。当 x=127, y=-9 时, 执行	赋值语句 z=x+y 后,	x、y和z的值分别是。
A. x=0000007FH, y=FFF9H, z=000000		
B. x=0000007FH, y=FFF9H, z=FFFF0	076Н	
C. x=0000007FH, y=FFF7H, z=FFFF0	076Н	
D. x=0000007FH, y=FFF7H, z=000000	076Н	
13. 浮点数加、减运算过程一般包括对	阶、尾数运算、规格(化、舍入和判溢出等步骤。设浮点数的
阶码和尾数均采用补码表示,且位数分别为	5 位和 7 位 (均含 2	位符号位)。若有两个数 X=2 ⁷ ×29/32,
$Y=2^5 \times 5/8$,则用浮点加法计算 $X+Y$ 的最终结	F果是。	
A. 00111 1100010	B. 00111 0100010	
C. 01000 0010001	D. 发生溢出	
14. 某计算机的 Cache 共有 16 块, 采用 2	2路组相联映射方式(即每组2块)。每个主存块大小为32B,
按字节编址。主存 129 号单元所在主存块应约	装入到的 Cache 组号:	是。
A. 0 B. 1	C. 4	D. 6
15. 某计算机主存容量为 64KB, 其中 R	OM 区为 4KB, 其余:	为 RAM 区,按字节编址。现要用 2K×8
位的 ROM 芯片和 4K×4 位的 RAM 芯片来设	计该存储器,则需要	上述规格的 ROM 芯片数和 RAM 芯片
数分别是。		
A. 1, 15 B. 2, 15	C. 1、30	D. 2, 30
16. 某机器字长为 16 位,主存按字节编	址,转移指令采用相	对寻址,由两个字节组成,第一字节为
操作码字段,第二字节为相对位移量字段。(段定取指令时,每取-	一个字节 PC 自动加 1。若某转移指令所
在主存地址为 2000H, 相对位移量字段的内容	容为 06H,则该转移扫	指令成功转移后的目标地址是。
А. 2006Н В. 2007Н	C. 2008H	D. 2009H
17. 下列关于 RISC 的叙述中,错误的是	론。	
A. RISC 普遍采用微程序控制器		
B. RISC 大多数指令在一个时钟周期内	完成	
C. RISC 的内部通用寄存器数量相对 Cl	ISC 多	
D. RISC 的指令数、寻址方式和指令格	式种类相对 CISC 少	
18. 某计算机的指令流水线由四个功能	段组成,指令流经各项	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 60ns	,则该计算机的 CPU	时钟周期至少是。
A. 90ns B. 80ns	C. 70ns	D. 60ns
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,指令功能的修改和		
B. 指令执行速度慢, 指令功能的修改和	口扩展难	
C. 指令执行速度快,指令功能的修改和	口扩展容易	

		, 指令功能的修改和		
			并行传输 4B 信息,-	一个总线周期占用 2 个时钟周期,总线
		总线带宽是。		
			C. 40MB/s	
21.	. 假设某计算机的	存储系统由 Cache 和	1主存组成,某程序执	行过程中访存 1000 次, 其中访问 Cach
		则 Cache 的命中率是		
Α.	5%	B. 9.5%	C. 50%	D. 95%
22.			<u></u>	
Α.	键盘输入		B. 除数为 0	
С.	浮点运算下溢		D. 访存缺页	
		中,可并行的是 <u></u>		
Ιì	进程与进程	II 处理机与设备	Ⅲ处理机与通道	Ⅳ设备与设备
A.	I、Ⅱ和Ⅲ		B. I、II和IV	
C.	I、Ⅲ和Ⅳ		D. II、III和IV	
24.	. 下列进程调度算	算法中,综合考虑进程	程等待时间和执行时[间的是。
			B. 短进程优先调度	
С.	先来先服务调度	算法	D. 高响应比优先调	問度算法
25.	. 某计算机系统中	中有8台打印机,由	K 个进程竞争使用,	每个进程最多需要3台打印机。该系统
可能会知	发生死锁的 K 的:	最小值是。		
Α.	2	B. 3	C. 4	D. 5
26.	. 分区分配内存管	管理方式的主要保护	昔施是。	
A.	界地址保护	B. 程序代码保护	C. 数据保护	D. 栈保护
27.	. 一个分段存储管	 曾理系统中,地址长 <i>[</i>	度为 32 位,其中段号	片占8位,则最大段长是。
A.	2^8B	B. 2^{16} B	C. $2^{24}B$	D. 2^{32} B
28.	. 下列文件物理约	吉构中,适合随机访问	可且易于文件扩展的。	是。
A.	连续结构		B. 索引结构	
С.	链式结构且磁盘	块定长	D. 链式结构且磁盘	法 块变长
29.	. 假设磁头当前位	立于第 105 道,正在	向磁道序号增加的方	向移动。现有一个磁道访问请求序列为
35, 45,	12, 68, 110, 18	80, 170, 195, 采用 8	CAN 调度(电梯调度	度) 算法得到的磁道访问序列是
Α.	110, 170, 180,	, 195, 68, 45, 35,	12 B. 110,	68, 45, 35, 12, 170, 180, 195
С.	110, 170, 180,	195, 12, 35, 45,	68 D. 12, 3	35, 45, 68, 110, 170, 180, 195
30.	文件系统中, 为	文件访问控制信息存作	诸的合理位置是	•
Α.	文件控制块	B. 文件分配表	C. 用户口令表	D. 系统注册表
31.	. 设文件 F1 的当	前引用计数值为 1,	先建立 F1 的符号链:	接(软链接)文件 F2, 再建立 F1 的硬
链接文值	件 F3, 然后删除	F1。此时, F2 和 F3	的引用计数值分别是	<u>.</u>
			C. 1, 2	
32.	. 程序员利用系统	充调用打开 I/O 设备印	寸,通常使用的设备标	示识是。
Α.	逻辑设备名		B. 物理设备名	
C.	主设备号		D. 从设备号	
33.			个提供端到端服务的	层次是。
			C. 会话层	
				个相位,每个相位具有4种振幅的QAM
		各的最大数据传输速率		
			C. 48kbit/s	D. 96kbit/s

要。			, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	个站点之间的距离至少需
A. 增加 160i	n	B. 增加 80n		
C. 减少 160r		D. 减少 80n		
		个 TCP 连接,主机	甲向主机乙发送了两	两个连续的 TCP 段,分别
				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 TC	P 连接总是以 1KB 的量	是大段长发送 TCP	设,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,如果接下来的	内4个RTT(往返日	·间)时间内的 TCP	段的传输都是成功的,那
么当第4个RTT B	时间内发送的所有 TCF	段都得到肯定应答	时,拥塞窗口大小爿	是。
A. 7KB	B. 8KB	C. 9KB	D. 16KB	
40. FTP 客户	和服务器间传递 FTP	命令时,使用的连	妾是。	
A. 建立在 T	CP 之上的控制连接	B. 建立在 T	CP 之上的数据连接	
C. 建立在 U	DP 之上的控制连接	D. 建立在 U	DP 之上的数据连接	
一 综合应用]题:第 41~47 题,共	- 70 分		
—、	1 KS . 95 41 47 KS , 5	(70 <i>D</i>)		
方法:		设从初始顶点到目标	示顶点之间存在路径	,现有一种解决该问题的
② 选择离 u:③ 重复步骤(请问上述方法)	径初始时仅包含初始功 最近且尚未在最短路名 ②,直到 u 是目标顶点 长能否求得最短路径? 已知一个带有表头结点	(时为止。 若该方法可行,请ì	加入到最短路径中, E明之; 否则, 请举	
② 选择离 u:③ 重复步骤(请问上述方法)	最近且尚未在最短路名 ②,直到 u 是目标顶点 s能否求得最短路径?	e中的一个顶点 v, (时为止。 若该方法可行,请	加入到最短路径中, E明之; 否则,请举 构为:	
② 选择离 u: ③ 重复步骤(请问上述方法 42.(15分) 假设该链表只表中倒数第 k 个位否则,只返回 0。 1)描述算法(2)描述算法(2)描述算法(3)根据设计之处请给出简要注43.(8分)素定某外设的数据传	最近且尚未在最短路径②,直到 u 是目标顶点 能能否求得最短路径? 已知一个带有表头结点 已知一个带有表头结点 是给出了头指针 list。在 置上的结点(k 为正整要求: 的基本设计思想。 的详细实现步骤。 思想和实现步骤,采用	在中的一个顶点 v, (时为止。 若该方法可行,请请 点的单链表,结点约 data li 生不改变链表的前打 整数)。若查找成功 引程序设计语言描述 1500MHz,CPI 为 目中断方式与主机过	加入到最短路径中, E明之; 否则,请举 构为: k 是下,请设计一个尽 算法输出该结点的 算法(使用 C、C++	例说明。 可能高效的算法,查可 data 域的值,并返回 +或 Java 语言实现), 平均需 5 个时钟周期 位为传输单位,对应

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

B. 目的 IP 地址

D. 源 IP 地址 37. 在一个采用 CSMA/CD 协议的网络中,传输介质是一根完整的电缆,传输速率为 1Gbit/s,电缆

D. 5

C. 4

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____。

36. 以太网交换机进行转发决策时使用的 PDU 地址是。

B. 3

A. 2

A. 目的物理地址

C. 源物理地址

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。

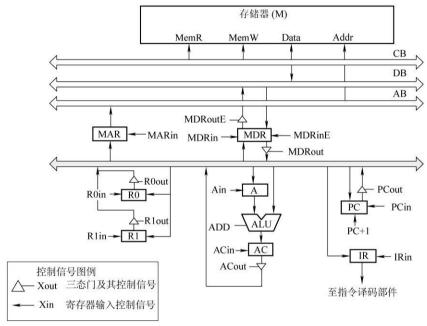


图 A-2

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。

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。

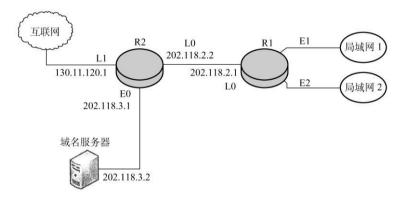


图 A-3

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

选项最	是名	守合试 题	要	求。							
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

-			
A. dcebfa	В. с в с	d a e f	
C. bcaefd	D. afe	e d c b	
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. db:	асе	
C. dbcae	D. ecl	o 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	0
b c Null d	Null b c Null	b c Null	b c
Α.	В.	С.	D.
4. 在图 B-1 所示的平	衡二叉树中,插入关键字 4	8 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	24
字分别是。			
A. 13, 48	B. 24,	48	(13) (53)
C. 24, 53	D. 24,	90	27
5. 在一棵度为4的树	T中, 若有 20 个度为 4 的经	告点,10个度为3的结	$ (37) \qquad (90) $
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。	图 B-1
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标	赤夫曼树。下列关于该病	赫夫曼树的叙述中, 错误的

A. 6 B. 15

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

栈操作,则不可能得到的出栈序列是____。

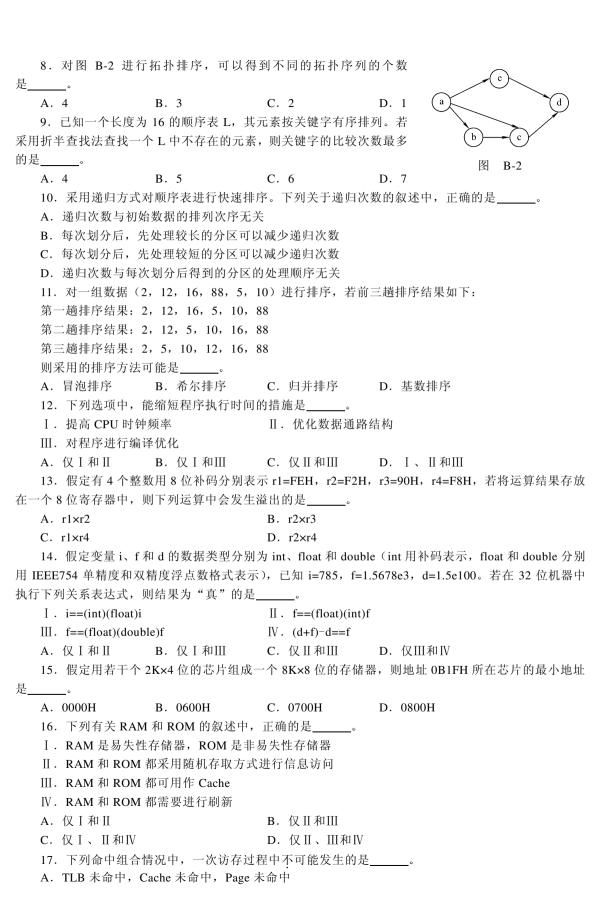
C. 树中两个权值最小的结点一定是兄弟结点

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

C. 16

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

D. 21



B. TLB 未命中, Cache 命中, Page 命中	
C. TLB 命中, Cache 未命中, Page 命中	
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	
A. 存储器地址寄存器(MAR)	
C. 存储器数据寄存器(MDR)	
19. 下列选项中,不会引起指令流水线图	
A. 数据旁路(转发)	
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标》	崖的是。
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	
	III. 关中断 IV. 保存断点
V. 中断事件处理 VI. 恢复现场	
	B. $III \rightarrow I \rightarrow V \rightarrow VII$
	D. $IV \rightarrow I \rightarrow VI \rightarrow VII$
	AM 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% F	目来刷新屏幕,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,操作系统提供给应用和	呈序的接口是。
A. 系统调用	B. 中断
C. 库函数	D. 原语
24. 下列选项中,导致创建新进程的操作	
Ⅰ. 用户登录成功 Ⅱ. 设备分配	
A. 仅 I 和 II B. 仅 II 和 III	
	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。	
	C. 1, 2 D. 2, 0
26. 下列选项中,降低进程优先级的合理	里时机是。
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	纫值为:
boolean flag[2];	
int turn=0;	

若进程 P0 和 P1 访问临界资源的类 C 伪代码实现如下:

```
void PO() //进程 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

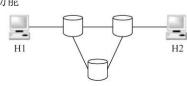
B. 中断处理程序

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

Α.	80ms	В.	80.08ms
С.	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	量中包含信息 <net1,16>,则能得出的</net1,16>	结论	是。
Α.	R2 可以经过 R1 到达 net1, 跳数为	17	
В.	R2 可以到达 net1, 跳数为 16		
C.	R1 可以经过 R2 到达 net1, 跳数为1	17	
D.	R1 不能经过 R2 到达 net1		
36.	若路由器 R 因为拥塞丢弃 IP 分组,	则山	上时R可向发出该IP分组的源主机发送的ICMP报文类

A. 路由重定向

B. 目的不可达

C. 源点抑制

型是____。

D. 超时

37. 某网络的 IP 地址空间为 192.168.5.0/24,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____。

集线器

I. 中继器

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 2 000B,则此时主机甲还可以向主机乙发送的最大字节数是____。

A. 1000

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. $(10\, 9)$ 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 $H(key)=(key\times3)$ 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(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。

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。

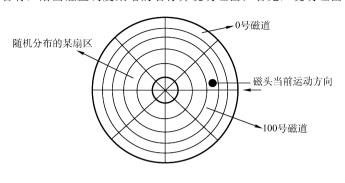


图 B-5

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。

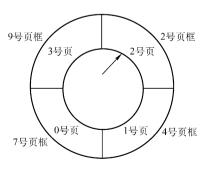


图 B-6 页框示意图

- (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

合匙	目見	要求。(请在答题	卡上将所选项的字母	涂黑	; 。)	
	1.	设n是描述问题	规模的非负整数,下	面程	是序片段的时间复	杂度是。
	X = 2					
	wh	ile(x <n 2)<="" th=""><th></th><th></th><th></th><th></th></n>				
		x=2*x;				
			B. O(n)	C.	$O(n\log_2 n)$	D. $O(n^2)$
						· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
出村			出栈序列中,以元素(
	Α.					D. 6
	3.	已知循环队列存值				front 和 rear 分别指向队头元素和队尾
元素						A[0]处,则初始时 front 和 rear 的值分
		•				
			B. 0, n-1	C.	n-1, 0	D. n-1, n-1
	4.		树有 768 个结点,则			
		257	B. 258			
	5.	若一棵二叉树的	前序遍历序列和后序	遍历	i序列分别为 1,2	2, 3, 4和4, 3, 2, 1, 则该二叉树的
中月		万序列不会是				
			B. 2, 3, 4, 1	C.	3, 2, 4, 1	D. 4, 3, 2, 1
	6.	己知一棵有 2011	个结点的树,其叶绿	告点	个数为 116, 该标	对对应的二叉树中无右孩子的结点个数
是_		•				
	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	【排序树中一条查	找路径的序列是。
	Α.	95, 22, 91, 24	, 94, 71			
	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			
	Ι.	回路是简单路径	5			
	II.	存储稀疏图,用	引邻接矩阵比邻接表更	巨省:	空间	
	III.	若有向图中存在	E拓扑序列,则该图7	下存	在回路	
	Α.	仅II	B. 仅I、II	C.	仅III	D. 仅I、III
	9.	为提高散列(Ha	sh)表的查找效率,	可以	以采取的正确措施	是。
	Ι.	增大装填(载)	因子			
	II .	设计冲突(碰撞	重) 少的散列函数			
	\mathbb{H} .	处理冲突(碰撞	重) 时避免产生聚集	(堆)	炽) 现象	
	A.	仅I	B. 仅II	C.	仅I、II	D. 仅II、III
	10.	为实现快速排序	5算法,待排序序列宣	[采	用的存储方式是_	o
	Α.	顺序存储	B. 散列存储	C.	链式存储	D. 索引存储

								在序列月	『部插入 』	新え	元素 18,将	其再调	整为大根	堆,调
						0								
								4		D.	5			
	12.	下列选	远项中,	描述				的是						
								IPC						
										計译	器将 float	型变量:	x 分配到-	一个 32
位浮	点答	序存器 ₽	R1中,	且 x=	=-8.25,	则 FR1 f	的内:	容是	°					
										D.	C1C2 0000)H		
								式的是						
	Α.	EPRON	Л	В.	CDRO	M	C.	DRAM	I	D.	SRAM			
	15.	某计算	机存储	器按字	节编址,	,主存地均	止空	间大小为(54MB,顼	l用	4MB×8位	的 RAM	芯片组成	₹ 32MB
								至少是						
	Α.	22 位		В.	23 位		C.	25 位	I	D.	26 位			
						内容与一	一个	形式地址村	目加而生	成	有效地址。	下列寻	址方式中	,不属
于偏	移导	身址方式												
		间接寻									变址寻址			
	17.	某机器	有一个	标志智	寄存器,	其中有进	位//	借位标志(CF、零标	志	ZF、符号标	示志 SF	和溢出标	志 OF,
								的转移条						
	Α.	CF+O	F = 1	В.	$\overline{SF} + ZF$	F = 1	C.	$\overline{\text{CF+ZF}} =$	1 I	D.	$\overline{CF+SF} = 1$			
								现指令流力						
								指令和数	女据接边.	界区	付齐存放			
	\mathbb{H} .	只有 L	oad/Sto	ore 指	令才能对	操作数边	性行	存储访问						
	Α.	仅I、	II	В.	仅II、	III	C.	仅Ⅰ、Ⅲ	. I	D.	I, II, I	Π		
	19.	假定不	采用(Cache	和指令预	取技术,	且;	机器处于	"开中断	" >	状态,则在	下列有	关指令执	行的叙
	•	昔误的是 ·												
						>访问内容								
	В.	每个指	令周期	一定ナ	(于或等	于一个 C	PU	时钟周期						
(C.	空操作	指令的	指令周	別期中任	何寄存器	的卢	內容都不会	被改变					
]	D.	当前程	序在每	条指令	入执行结	東时都可	能被	皮外部中断	行断					
	20.	在系统	总线的	的数据:	线上,不	「可能传输	俞的:	是。						
		指令					В.	操作数						
								中断类型						
											$M_i=1 (0 \le$			
进行	屏蔽	5。若中	断响应	优先组	及从高到	低的顺序	是	$L_4 \rightarrow L_0 \rightarrow L$	$L_2 \rightarrow L_1 \rightarrow L_2$	L3,	则 L_1 的中	断处理	程序中设	置的中
断屏	蔽字	☑是	°											
	Α.	11110		В.	01101		C.	00011	I	D.	01010			
	22.	某计算	机处理	18年	频为 50N	MHz,采	用定	时查询方:	式控制设	备	A的 I/O,	查询程	序运行一	次所用
的时	钟居	別期数至	至少为 5	500。在	设备A	工作期间],为	保证数据	不丢失,	每	秒需对其查	询至少	200次,	则 CPU
用于	设备	A 的 I	[/O 的E	付间占:	整个 CPI	U时间的	百分	比至少是	0					
	Α.	0.02%		В.	0.05%		C.	0.20%	I	D.	0.50%			
	23.	下列选	远项中,	满足	短任务优	先且不会	会发:	生饥饿现象	象的调度	算》	法是	_ 0		
	A.	先来先	服务				В.	高响应比	优先					
(C.	时间片	轮转				D.	非抢占式	短任务位	尤先	â			
	24.	下列选	远项中,	在用	户态执行	的是		0						

A. 命	·令解释程/	字		B. 슁	中页处理程序	\$			
	程调度程用				付钟中断处理				
			ı,进程 P		干个线程不		₽ .		
	程P的代				挂程 P 中打开				
C. 进	程P的全				挂程 P 中某约		针		
26. 月	月户程序发	出磁盘 I/O	请求后,	系统的正确	角处理流程是	是。			
A. 用	户程序→	系统调用处	理程序→□	中断处理和	呈序→设备引	区动程序			
В. 用	户程序→	系统调用处	理程序→ⅰ	设备驱动 和	星序→中断如	心 理程序			
C . 用	户程序→i	设备驱动程	序→系统设	周用处理和	星序→中断如	心 理程序			
D. 用	户程序→	设备驱动程	序→中断タ		→系统调用如	心 理程序			
	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	
红牡	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
P3	0	1	1	1	3	1		2	1
P4	0	0	1	2	0	0			
A. P C. P 28. 在 I. 修 A. 仅 29. 当 III. 故 A. 仅 30. 在 A. 编 31. 某 一个缓冲区 用户区的时	1, P2, P3 1, P4, P3 1, P4, P3 E缺页 II 长沙丁、 II 长沙丁、 统第第用 上上, 上上, 大小 是, II 上上, 大小 上上, 大小 上, 大,	,P2 过程中,擦 II. 破 B. 仅 抖动(thra: 程 优先 以 程 优先 仅 理中,地 编)个磁 大 小 4	 ★盘 I/O II shing)时, ば II 共 共 大 共 表 中 表 <	D. 不行的操作。 一句操作。 一句交 C. 以换 C. 以换 C. 做盘 大行 C. 做盘 大行 C. 性 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 盘 块 6 世 6 世 6 世 6 世 6 世 6 世 6 世 6 世 6 世 6	以III 双的有效措施 的容量 以III 址变换为物的 连接 块逐个读入 读入缓冲区 的时间为 50	_。 D. I	-° I、Ⅱ 成该逻辑均 载 区,并送用 100μs,将	户区进行: 缓冲区的	分析,假设 数据传送至
	«Χηταίνιί 500μs 、100		o	B. 1:	550μs、1100	Ous			
	550μs \ 155	-			000μs、200				
			E P1 和 P2		直为 1 的变:	•	寸 x 加 1,	P2 对 x 减	1。加1利
		分别如下所							

//减1操作

load R2, x 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

load R1,x //取x到寄存器 R1中

//加1操作

inc R1

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。
A. 600 波特 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。
A. 1 B. 2 C. 3 D. 4
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。
R1 192.168.1.1
192.168.1.0/24
192.168.2.0/25 R2 192.168.2.128/25
192.168.2.023
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 公) 司加方(人所占(历占绝是为 0。5)的方向共和网 C 甘树桧标味 4 头上一名标味
$41. (8 分)$ 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

3

6

要求:

- (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~R8 分别分配给变量 $x \times y \times m \times n \times z1 \times z2 \times k1$ 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	_	
2	1	01D	
3	1	105	
4	1	064	•••
5	1	14D	
6	0		•••
7	1	27A	

题 44-b 图 Cache 的部分内容

请回答下列问题。

- (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	ı
1	1	013	2D	0	_		1	008	7E	0	_	_	ı

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)
        {
            叫号;
            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)

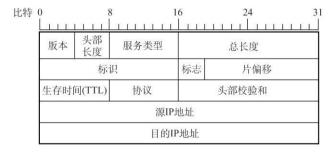
请参考图中的数据回答以下问题。

- (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

洗项	무성	ᇫ	. ∔=₽	町	曲	₩	

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);
}
```

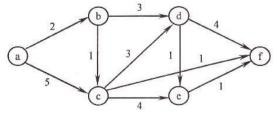
- A. $O(log_2n)$
- B. O(n)
- C. $O(nlog_2n)$
- D. $O(n^2)$
- 2. 已知操作符包括'+'、'-'、'*'、'/'、'('和')'。将中缀表达式 a+b-a*((c+d)/e-f)+g 转换为等价的后 缀表达式 ab+acd+e/f-*-g+时,用栈来存放暂时还不能确定运算次序的操作符,若栈初始时为空,则转换 过程中同时保存在栈中的操作符的最大个数是。
 - A. 5
- B. 7
- C. 8
- D. 11
- 3. 若一棵二叉树的前序遍历序列为 a, e, b, d, c, 后序遍历序列为 b, c, d, e, a, 则根结点的孩子结

- 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 55 65 1735 37 60 62 78 21 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,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 Ⅱ. 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. 排序的总耥数 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 v 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

		丢失,是一种非易失性					
		方式,可替代计算机外		10 A 7: =			± G 1
		按字编址,Cache 有 4					
		2路组相联映射方式表	和 LRU 昝侠	東略。功	可的土仔地址位	依 次 为 0,4,8,2,0,6),8,6,4,8
	命中 Cache 的次数			G 2		D 4	
	A. 1	B. 2		C. 3	ᅶᆎᆔᄼᄞᅙᄞ	D. 4	. 4. +
		制器采用微程序控制					
33 /		`互斥类,分别包含 7、					°
	A. 5 位				w leth e e		_D, W/ . II
		时钟频率为 100MHz,					
		该总线支持突发(猝发	友) 传输万式	て,则一次	、"王存与 <i>"</i> 总	以线事务传输 128	位数据
	要的时间至少是						
	A. 20ns		C. 50ns		D.80ns		
		3总线特性的描述中,	错误的是	°			
	A. 可实现外设的即						
	B. 可通过级联方式						
	C. 是一种通信总线						
		立数据,数据传输率高					
		在 I/O 总线的数据线_					
	I. I/O 接口中的台	命令字 Ⅱ. I/O ·	接口中的状态	忘字	Ⅲ. 中断类型	号	
	A. 仅I、II	B. 仅 I 、III	C. 仅II、	III	D. I , II , I	Π	
	22. 响应外部中断	的过程中,中断隐指。	令完成的操作	下,除保护	'断点外,还包	L括。	
		[. 保存通用寄存器的					
	A. 仅I、II	B. 仅I、III	C. 仅II、	III	D. [, [,]	Π	
	23. 下列选项中,	不可能在用户态发生的	的事件是	o			
	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	5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	足	D. 通用地	址寄存器			
	25. 下列关于虚拟	存储器的叙述中,正确	角的是	°			
	A. 虚拟存储只能基	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5	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/e	O 子系统通常由四个/	层次组成, 每	事一层明确	1定义了与邻近	丘层次的接口。其	合理的
层次	组织排列顺序是	o					
	A. 用户级 I/O 软件	牛、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	牛、设备无关软件、中	断处理程序	、设备驱动	动程序		
	C. 用户级 I/O 软件	4、设备驱动程序、设	备无关软件	、中断处理	理程序		
	D. 用户级 I/O 软件	牛、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	4 共享三类资	源 R1、R	.2、R3,这些	资源总数分别为	18, 6,
		2情况如下表所示,此					

进程	已分配资源			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

Α	P0	P2	P4	P1	Р3

B. P1, P0, P3, P4, P2

C. P2, F	P1, P0, P3, P4	1	D. P3, P4, P2, 1	P1, P0				
28. 若	一个用户进程	捏通过 read 系统	调用读取一个磁	蓝盘文件中	的数据,	则下列并	:于此过程	的叙述中,
正确的是	o							
I. 若	该文件的数技	居不在内存,则证	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. rea	ud 系统调用的	的参数应包含文件	牛的名称					
A. 仅 I	\ II	B. 仅 I 、III	C. 仅II、	III	D. I.	Ⅱ和Ⅲ		
29. —	个多道批处理	理系统中仅有 P1	和 P2 两个作业	4, P2比P	1 晚 5ms	到达,它	们的计算	和 I/O 操作
顺序如下:								
P	1: 计算 60m	ns, I/O 80ms, 计	·算 20ms					
P	2: 计算 120	ms, I/O 40ms, i	计算 40ms					

C. 340ms

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

B. 260ms

- 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

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

- 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

A. 240ms

B. IP

C. UDP

D. TCP

D. 360ms

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____。



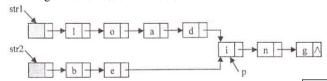
A. SMTP, SMTP, SMTP

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 $\left\lfloor \frac{\mathsf{data} \mid \mathsf{next} \mid}{\mathsf{next} \mid} \right\rfloor$,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。

农 指文系统下部为指文格式					
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]
Ι3	ADD	R1,	R2
I4	STORE	R2,	[x]

		时间单元												
指令	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
I ₁	IF	ID	EX	М	WB									
I ₂		IF	ID	EX	М	WB								
I ₃			IF			527 S. 27 December 1	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。

			赵 +7-a 秋		
编号		IP 分组的前	f 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
1	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
3	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
4	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
5	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。

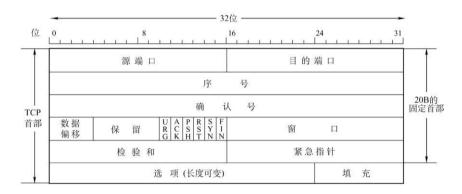
- 1)题 47-a 表中的 IP 分组中,哪几个是由 H 发送的?哪几个完成了 TCP 连接建立过程?哪几个在通过快速以太网传输时进行了填充?
 - 2) 根据题 47-a 表中的 IP 分组,分析 S 已经收到的应用层数据字节数是多少?
- 3)若题 47-a 表中的某个 IP 分组在 S 发出时的前 40 字节如题 47-b 表所示,则该 IP 分组到达 H 时经过了多少个路由器?

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

2013 年全国硕士研究生入学统一考试 计算机划带片性米带到联邦计算机带到井川其种控合计师

	以异似件子÷	ナ权小子科妖气	511异似子件专业	基 灿尔 口
	选项符合试题要求	:。 刃 m 和 n 的升序链表,	共 80 分。下列每题给出日 若将它们合并为一个长度	
			C. $O(\min(m,n))$	D. $O(\max(m, n))$
2.	一个栈的入栈序列之	为1,2,3,···,n,其出栈	序列是 $p_1, p_2, p_3, \dots, p_n$ 。	若 $p_2 = 3$,则 p_3 可能取值
	的个数是 A n-3	B <i>n</i> −2	C. <i>n</i> -1	D 无法确定
3.		3, 4, 5, 6, 7 依次插	5 請入到初始为空的平衡二叉	
	A. 0	B. 1	C. 2	D. 3
	已知三叉树 T 中 6° 小是	个叶结点的权分别是么	2, 3, 4, 5, 6, 7, T的	带权(外部)路径长度最
	A. 27	B. 46	C. 54	D. 56
5.	若X是后序线索二及	又树中的叶结点,且 X	、存在左兄弟结点Y,则X	K的右线索指向的是
	A. X 的父结点		B. 以 Y 为根的子树的量	
	C. X 的左兄弟结点	Y	D. 以 Y 为根的子树的晶	 麦右下结点
6.	在任意一棵非空二叉	$'$ 排序树 T_1 中,删除某	某结点 v 之后形成二叉排序	F树 T ₂ , 再将v插入 T ₂ 形
	成二叉排序树 T_3 。 7	下列关于 T_1 与 T_3 的叙述	述中,正确的是	
	I.	告点,则 T_1 与 T_3 不同		
	II. $若v是 T_1$ 的叶结	吉点,则 T_1 与 T_3 相同		
	11	1 / 1 1 . H.1 1		

- III. 若v不是 T_1 的叶结点,则 T_1 与 T_3 不同
- IV. 若 ν 不是 T_1 的叶结点,则 T_1 与 T_3 相同
- A. 仅 I、III
- B. 仅 I、IV C. 仅 II、III D. 仅 II、IV

7. 设图的邻接矩阵 A 如下所示。各顶点的度依次是

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

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

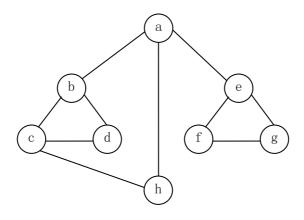
8. 若对如下无向图进行遍历,则下列选项中,不是广度优先遍历序列的是

A. h, c, a, b, d, e, g, f

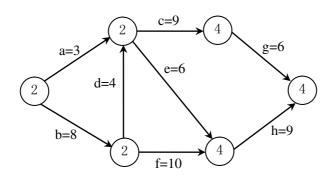
B. e, a, f, g, b, h, c, d

C. d, b, c, a, h, e, f, g

D. a, b, c, d, h, e, f, g



9. 下列 AOE 网表示一项包含 8 个活动的工程。通过同时加快若干活动的进度可以缩短整个工 程的工期。下列选项中,加快其进度就可以缩短工程工期的是



A.c 和 e

B. d 和 e

C.f和d

D.f和h

10. 在一株高度为2的5阶B树中,所含关键字的个数最少是

A.5

B. 7

C. 8

D. 14

11. 对给定的关键字序列 110, 119, 007, 911, 114, 120, 122 进行基数排序, 则第 2 趟分配 收集后得到的关键字序列是

A. 007, 110, 119, 114, 911, 120, 122 B. 007, 110, 119, 114, 911, 122, 120

C. 007, 110, 911, 114, 119, 120, 122

D. 110, 120, 911, 122, 114, 007, 119

12. 某计算机主频为 1.2 GHz, 其指令分为 4 类, 它们在基准程序中所占比例及 CPI 如下表所 示。

指令类型	所占比例	СРІ
A	50%	2
В	20%	3
С	10%	4
D	20%	5

该机的 MIPS 数是

A. 100

B. 200

C. 400

D. 600

13. 某数采用 IEEE 754 单精度浮点数格式表示为 C640 0000H,则该数的值是

14.			中,已知整型变量 $2*x+y/2$,则 z 的机		`别为[x]३=1 111010	00, [y] = 1
			. 0 0100100		D ※山	
15					世。 計。则校验位数至2	N. 4.
13.	用每明 A. 2		.3	7,有配约止 位t C. 4	相。 则仅巡位 <u>致</u> 王2 D . 5	V /3
1.0						D 页田五
10.					址空间大小为4 G	
			4 KB,ILB(快a	マノ 木用 生相 味吹き	射,有4个页表项,	內谷如下
	表所示		1-1-	7 E E	<u> </u>	
		有效位	标记	页框号	•••	
		0	FF180H	0002Н	•••	
		1	3FFF1H	0035H	•••	
		0	02FF3H	0351H	•••	
		1	03FFFH	0153H		
	则对虚	ē拟地址 03FF F180	H 进行虚实地址变	换的结果是		
	A. 015	3180H B.	003 5180H	C. TLB 缺失	D. 缺页	
17.	假设变	址寄存器 R 的内容	字为 1000H,指令中	中的形式地址为 20	00 H; 地址 1000H	I 中的内容
	为 200	0H,地址 2000H 🖪	中的内容为 3000H,	地址 3000 H 中的	的内容为 4000H, 师	则变址寻址
	方式下	访问到的操作数是				
	A. 100	ЮН В.	2000H	C. 3000H	D. 4000 H	
18.	某 CPU	J 主频为 1.03 GHz	z,采用 4 级指令流	京水线,每个流水目	设的执行需要 1 个时	寸钟周期。
	假定 (CPU 执行了 100 斜	条 指令,在其执行过	过程中,没有发生化	任何流水线阻塞, 』	北时流水线
	的吞吐	率为				
	A. 0.2	5×10 ⁹ 条指令/秒	B. 0.9	7×10 ⁹ 条指令/秒		
	C. 1.0	×10 ⁹ 条指令/秒	D. 1.0	3 ×10 ⁹ 条指令/秒		
19.	下列选	项中,用于设备和	设备控制器(I/O	接口)之间互连的	接口标准是	
					D. PCI-Exp	oress
20.	下列选	项中,用于提高 R	AID 可靠性的措施	有	•	
	I. 磁盘	盘镜像 II. 条带	化 III. 奇偶校望	脸 Ⅳ. 增加 C	ache 机制	
					IV D. 仅 II、I	II 和 IV
21.					专输速率是 20 MB	
			一个4KB的扇区			•
	A. 9 m				D. 12.4 ms	
22.			DMA 方式比较的:			
			是 CPU 处理时间,	• •		
	•					=
					一个总线事务完成局	
	C. 甲	呀 I/U 力 八 卜 双 据 1	传送通过软件完成,	DMA 力式卜剱猫	古传达出使仵元成	

A. -1.5×2^{13} B. -1.5×2^{12} C. -0.5×2^{13} D. -0.5×2^{12}

- D. 中断 I/O 方式适用于所有外部设备, DMA 方式仅适用于快速外部设备
- 23. 用户在删除某文件的过程中,操作系统不可能执行的操作是
 - A. 删除此文件所在的目录

B. 删除与此文件关联的目录项

- C. 删除与此文件对应的文件控制块 D. 释放与此文件关联的内存级冲区
- 24. 为支持 CD-ROM 中视频文件的快速随机播放,播放性能最好的文件数据块组织方式是
 - A. 连续结构 B. 链式结构
- C. 直接索引结构 D. 多级索引结钩
- 25. 用户程序发出磁盘 I/O 请求后,系统的处理流程是:用户程序→系统调用处理程序→设备 骆动程序→中断处理程序。其中,计算数据所在磁盘的柱面号、磁头号、扇区号的程序是
 - A. 用户程序

B. 系统调用处理程序

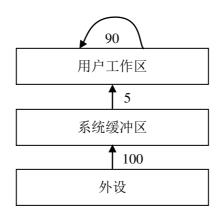
C. 设备驱动程序

- D. 中断处理程序
- 26. 若某文件系统索引结点(inode)中有直接地址项和间接地址项,则下列选项中,与单个文 件长度无关的因素是
 - A. 索引结点的总数

B. 间接地址索引的级数

C. 地址项的个数

- D. 文件块大小
- 27. 设系统缓冲区和用户工作区均采用单缓冲,从外设读入 1 个数据块到系统缓冲区的时间为 100,从系统缓冲区读入1个数据块到用户工作区的时间为5,对用户工作区中的1个数据 块进行分析的时间为90(如下图所示)。进程从外设读入并分析2个数据块的最短时间是



A. 200

B. 295

C. 300

D.390

- 28. 下列选项中, 会导致用户进程从用户态切换到内核态的操作是

 - I. 整数除以零 II. sin()函数调用 III. read 系统调用

A. 仅 I、II

B. 仅 I、III

B. 仅 II、III

- C. 仅 II、III
- D. I、II 和 III

29. 计算机开机后,操作系统最终被加载到

A. BIOS

- B. ROM
- C. EPROM
- 30. 若用户进程访问内存时产生缺页,则下列选项中,操作系统可能执行的操作是
 - I. 处理越界错 II. 置换页 III. 分配内存

A. 仅 I、II

- C. 仅 I、III D. I、II 和 III
- 31. 某系统正在执行三个进程 P1、P2 和 P3, 各进程的计算(CPU)时间和 I/O 时间比例如下 表所示。

进程	计算时间	I/O 时间
P1	90%	10%
P2	50%	50%
Р3	15%	85%

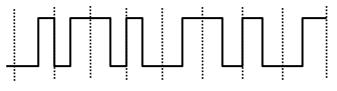
为提高系统资源利用率,合理的进程优先级设置应为

A. P1>P2>P3

B. P3>P2>P1

C. P2>P1=P3 D. P1>P2=P3

- 32. 下列关于银行家算法的叙述中,正确的是
 - A. 银行家算法可以预防死锁
 - B. 当系统处于安全状态时,系统中一定无死锁进程
 - C. 当系统处于不安全状态时,系统中一定会出现死锁进程
 - D. 银行家算法破坏了死锁必要条件中的"请求和保持"条件
- 33. 在 OSI 参考摸型中,下列功能需由应用层的相邻层实现的是
 - A. 对话管理
- B. 数据格式转换 C. 路由选择 D. 可靠数据传输
- 34. 若下图为 10 BaseT 网卡接收到的信号波形,则该网卡收到的比特串是



A. 0011 0110

B. 1010 1101

C. 0101 0010

D. 1100 0101

35. 主机甲通过 1 个路由器(存储转发方式)与主机乙互联,两段链路的数据传输速率均为 10 Mbps, 主机甲分别采用报文交换和分组大小为 10 kb 的分组交换向主机乙发送 1 个大小为 8 Mb(1M=10⁶)的报文。.若忽略链路传播延迟、分组头开销和分组拆装时间,则两种交 换方式完成该报文传输所需的总时间分别为

A. 800 ms, 1 600 ms

B. 801 ms, 1600 ms

C. 1 600 ms \ 800 ms

D. 1 600 ms, 801 ms

36. 下列介质访问控制方法中,可能发生冲突的是

A. CDMA

B. CSMA

C. TDMA

D. FDMA

37. HDLC 协议对 01111100 01111110 组帧后对应的比特串为

A. 01111100 00111110 10

B. 011111100 011111101 011111110

C. 011111100 011111101 0

D. 01111100 01111110 01111101

38. 对于 100Mbps 的以太网交换机, 当输出端口无排队, 以直通交换(cut-through switching) 方式转发一个以太网帧(不包括前导码)时,引入的转发延迟至少是

 $A.0 \mu s$

B. 0.48 μs

C. 5.12 µs

D. 121.44 µs

39. 主机甲与主机乙之间已建立一个 TCP 连接,双方持续有数据传输,且数据无差错与丢 失。若甲收到 1 个来自乙的 TCP 段,该段的序号为 1913、确认序号为 2046、有效载荷为 100 字节,则甲立即发送给乙的 TCP 段的序号和确认序号分别是

A. 2046, 2012 B. 2046, 2013

C. 2047, 2012 D. 2047, 2013

- 40. 下列关于 SMTP 协议的叙述中,正确的是
 - I. 只支持传输7比特ASCII码内容
 - II. 支持在邮件服务器之间发送邮件
 - III. 支持从用户代理向邮件服务器发送邮件
 - IV. 支持从邮件服务器向用户代理发送邮件
 - A. 仅 I、II 和 III

B. 仅 I、II 和 IV

C. 仅 I、III 和 IV

D. 仅 II、III 和 IV

- 二、综合应用题: 41~47 小题, 共 70 分。
- 41. (13 分) 已知一个整数序列 $A = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1})$, 其中 $0 \le a_i < n (0 \le i < n)$ 。若存在

 $a_{n1} = a_{n2} = \cdots = a_{nm} = x \perp m > n/2 (0 \leq p_k < n, 1 \leq k \leq m)$,则称 x 为 A 的主元素。例如 A = n

- (0, 5, 5, 3, 5, 7, 5, 5),侧 5 为主元素;又如 A=(0, 5, 5, 3, 5, 1, 5, 7),则 A 中没有主元素。假设 A 中的 n 个元素保存在一个一维数组中,请设计一个尽可能高效的算法,找出 A 的主元素。若存在主元素,则输出该元素;否则输出-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。
- 42. (10 分)设包含 4 个数据元素的集合 S={ "do", "for", " repeat", " while"}, 各元素的查找概率依次为: p1=0.35, p2=0.15, p3=0.15, p4=0.35。将 S 保存在一个长度为 4 的顺序表中,采用折半查找法,查找成功时的平均查找长度为 2.2。请回答:
 - (1) 若采用顺序存储结构保存 *S*,且要求平均查找长度更短,则元素应如何排列?应使用何种查找方法?查找成功时的平均查找长度是多少?
 - (2) 若采用链式存储结构保存 *S*,且要求平均查找长度更短,则元素应如何排列?应使用何种查找方法?查找成功时的平均查找长度是多少?
- 43. (9分) 某 32 位计算机, CPU 主频为 800MHz, Cache 命中时的 CPI 为 4, Cache 块大小为 32 字节; 主存采用 8 体交叉存储方式,每个体的存储字长为 32 位、存储周期为 40 ns; 存储器总线宽度为 32 位,总线时钟频率为 200 MHz,支持突发传送总线事务。每次读突发传送总线事务的过程包括:送首地址和命令、存储器准备数据、传送数据。每次突发传送 32 字节,传送地址或 32 位数据均需要一个总线时钟周期。请回答下列问题,要求给出理由或计算过程。
 - (1) CPU 和总线的时钟周期各为多少?总线的带宽(即最大数据传输率)为多少?
 - (2) Cache 缺失时,需要用几个读突发传送总线事务来完成一个主存块的读取?
 - (3) 存储器总线完成一次读突发传送总线事务所需的时间是多少?
 - (4) 若程序 BP 执行过程中,共执行了 100 条指令,平均每条指令需进行 1.2 次访存, Cache 缺失率为 5%,不考虑替换等开销,则 BP 的 CPU 执行时间是多少?
- 44. (14 分) 某计算机采用 16 位定长指令字格式,其 CPU 中有一个标志寄存器,其中包含进位/借位标志 CF、零标志 ZF 和符号标志 NF。假定为该机设计了条件转移指令,其格式如

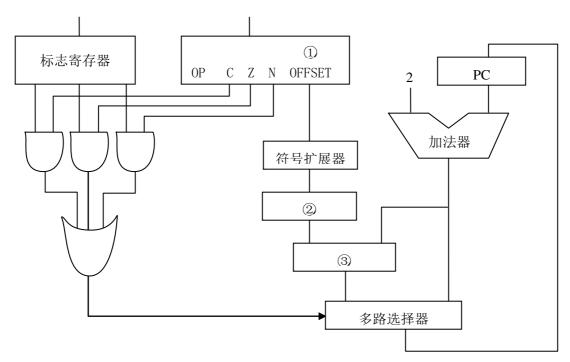
15	11	10	9	8	7	0
0 0	000	С	Z	N	C	FFSET

其中,00000 为操作码 OP; C、Z 和 N 分别为 CF、ZF 和 NF 的对应检测位,某检测位为 1 时表示需检测对应标志,需检测的标志位中只要有一个为 1 就转移,否则不转移,例 如,若 C=1,Z=0,N=1,则需检测 CF 和 NF 的值,当 CF=1 或 NF=1 时发生转移; OFFSET 是相对偏移量,用补码表示。转移执行时,转移目标地址为(PC)+2+2× OFFSET; 顺序执行时,下条指令地址为(PC)+2。请回答下列问题。

- (1) 该计算机存储器按字节编址还是按字编址?该条件转移指令向后(反向)最多可跳转多少条指令?
- (2) 某条件转移指令的地址为 200CH, 指令内容如下图所示, 若该指令执行时 CF=0, ZF=0, NF=1, 则该指令执行后 PC 的值是多少? 若该指令执行时 CF=1, ZF=0, NF=0, 则该指令执行后 PC 的值又是多少? 请给出计算过程。

15	11	10	9	8	7	0
0 0 0	000	0	1	1	1 1	1100011

- (3) 实现"无符号数比较小于等于时转移"功能的指令中, C、Z和N应各是什么?
- (4) 以下是该指令对应的数据通路示意图,要求给出图中部件①~③的名称或功能说明。



45. (7分) 某博物馆最多可容纳 500 人同时参观,有一个出入口,该出入口一次仅允许一个人通过。参观者的活动描述如下:

cobegin

参观者进程 i:

```
{

...

进门;

...

参观;

...

出门;

...
```

coend

请添加必要的信号量和 P、V (或 wait ()、signal ()) 操作,以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. (8 分) 某计算机主存按字节编址,逻辑地址和物理地址都是 32 位,页表项大小为 4 字节。请回答下列问题。
 - (1) 若使用一级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构为:

页号(20位)	页内偏移量(12位)

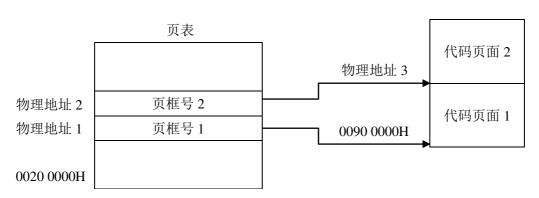
则页的大小是多少字节? 页表最大占用多少字节?

(2) 若使用二级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构为:

页目录号(10位)	页表索引(10位)	页内偏移量(12位)
-----------	-----------	------------

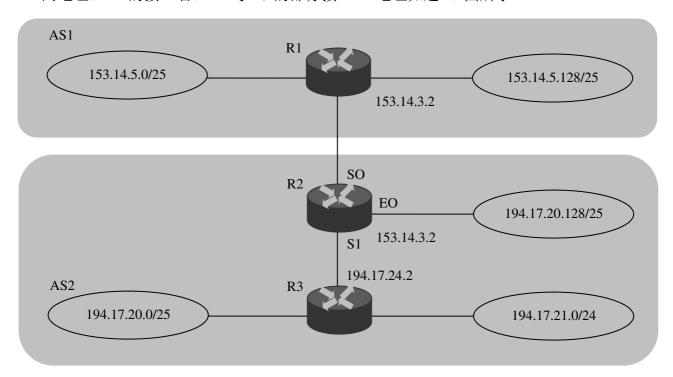
设逻辑地址为 LA, 请分别给出其对应的页目录号和页表索引的表达式。

(3) 采用(1) 中的分页存储管理方式,一个代码段起始逻辑地址为 0000 8000H, 其长度 为 8 KB, 被装载到从物理地址 0090 0000H 开始的连续主存空间中。页表从主存 0020 0000H 开始的物理地址处连续存放,如下图所示(地址大小自下向上递增)。请 计算出该代码段对应的两个页表项的物理地址、这两个页表项中的页框号以及代码页面 2 的起始物理地址。



47. (9 分) 假设 Internet 的两个自治系统构成的网络如题 47 图所示,自治系统 ASI 由路由器 R1 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 地址如题 47 图所示。



题 47 图 网络拓扑结构

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 到达题 47 图中所有子网的路由,且路由表中的路由项尽可能少。

目的网络	下一跳	接口
------	-----	----

- (2) 若 R2 收到一个目的 IP 地址为 194.17.20.200 的 IP 分组, R2 会通过哪个接口转发该 IP 分组?
- (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到哪个协议的分组中进行传输?