2009 年全国硕士研究生人学统一考试 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 1~40 小题,每 最符合试题要求)	[小题 2 分,共 8	80 分。下列	毎题给出的	9个选项中,	
	1. 为解	决计算机主	主机与打印机之间:	速度不匹配问题	,通常设置	一个打印数据	居缓冲区,主	
机米	好要输出的	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	亥缓冲区的逻	!
辑结	吉构应该是	론。						
	A. 栈		B. 队列	C. 树		D. 图		
	2. 设栈	S和队列(Q的初始状态均为	空,元素 a, b, c, o	d. e. f. g 依?	欠进入栈 S。表	告每个元素出	1
栈后			且7个元素出队的					
12471	A. 1	·// ·/ ·	В. 2		-, -, 6, /,,,		,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	
		一 🔻 😾 👉 土	图所示。设 N 代表					
D /4								
		公司/口丁/例。	。若遍历后的结点	丁列定 3, 1, 7, 3 ,	0, 2, 4,则3	长 题 <i>们</i> 八 八	(2) (3))
定_	°		D 107					200
	A. LRI		B. NRL				(4) (5)	
	C. RLN		D. RNL				(6) (7)	1
	4. 下列	二叉排序核	时中,满足平衡二	叉树定义的是	°		0 0	
	\bigcirc		\bigcirc	_Q_		2	-	
	~		00	00		00		
	1 Y		22	2)	200		
			0_0	_ 0		_ 0		
	Α.	i v .	В.	С.		D.	A == l=1.44_/.1	0.2
			二叉树的第6层(设根为第 1 层)	有 8 个叶纸	信点,则该完全	è二义树的结	i
点~		란。	8					
	A. 39		B. 52	C. 111	Į.	D. 119		
	6. 将森	林转换为邓	付应的二叉树,若有	在二叉树中,结片	点 u 是结点	v 的父结点的	的父结点,则	J
在原	原来的森林	林中, u和	v可能具有的关系	是。				
	I. 父子	关系	II. 兄弟关系	\				
	III. u fi	り父结点与	v 的父结点是兄弟	关系				
	A. 只有	ΙΙ	B. I和II	C. I利	III	D. I. II	和III	
			车通图特性的叙述中					
	C*7065 CS	顶点的度之	N EST WEN DATABASES		Tariel .			
		女大于顶点						
	85-01	10 610 1010556	点的度为1					
		- 14 1 475	********					

Α.	只有 I	B. 只有	· II C	. I和II	D. I和III
8.	下列叙述中, 7	下符合 m 阶 B	树定义要求的是	·•	
Α.	根结点最多有	m 棵子树	В	. 所有叶结点都在	同一层上
C.	各结点内关键?	字均升序或降户	亨排列 D	. 叶结点之间通过	指针链接
9.	己知关键字序列	到 5, 8, 12, 19,	28, 20, 15, 22 是	小根堆(最小堆),	插入关键字3,调整后
得到的	小根堆是	0			
A.	3, 5, 12, 8, 28, 2	20, 15, 22, 19	В	. 3, 5, 12, 19, 20, 1	5, 22, 8, 28
C.	3, 8, 12, 5, 20, 1	5, 22, 28, 19	D	. 3, 12, 5, 8, 28, 20	, 15, 22, 19
10.	. 若数据元素序	列 11, 12, 13, 1	7, 8, 9, 23, 4, 5 是	采用下列排序方法	长之一得到的第二趟排序
后的结果	果,则该排序算	法只能是	°		
Α.	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	数据均以二进制积	区式存放在存储器中	P,CPU 区分它们的依据
是	_°				
A.	指令操作码的	译码结果	В	. 指令和数据的寻	址方式 -
C.	指令周期的不	司阶段	D	. 指令和数据所在	的存储单元
12.	. 一个 C 语言程	译序在一台 32	位机器上运行。	程序中定义了三个	变量 x、y 和 z,其中 x
和z为i	int 型,y 为 sho	t型。当x=1	27, y=-9 时,	执行赋值语句 z= x	x + y 后, x、y 和 z 的值
分别是_	o				
Α.	x = 0000007FH	y = FFF9H	z = 00000076H		
В.	x = 0000007FH	y = FFF9H	z = FFFF0076H	[
C.	x = 0000007FH	y = FFF7H	z = FFFF0076H	[
D.	x = 0000007FH	y = FFF7H,	z = 00000076H		
13.	. 浮点数加、减	运算过程一般	包括对阶、尾数	(运算、规格化、含	合入和判溢出等步骤。设
浮点数的	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	$2^7 \times 29/32$, $Y = 2^5$	⁵ ×5/8,则用浮	点加法计算 X +	Y 的最终结果是_	•
Α.	00111 1100010		В	. 00111 0100010	
C.	01000 0010001		. D	. 发生溢出	
14.	. 某计算机的 C	ache 共有 16 均	快,采用2路组织	相联映射方式(即名	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	块应装入到的 Caci	he 组号是。
A.	0	B. 1	C	. 4	D. 6
15.	. 某计算机主存	容量为 64KB,	其中 ROM 区対	b 4KB,其余为 RA	AM 区,按字节编址。现
要用 2K	X×8 位的 ROM 7	芯片和 4K×4 亿	立的 RAM 芯片 🤊	来设计该存储器,」	则需要上述规格的 ROM
	和 RAM 芯片数:				
Α.	1, 15	B. 2, 1	.5 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
个字节为	为操作码字段,	第二个字节为	相对位移量字段	。假定取指令时,	每取一个字节 PC 自动
加 1。著	吉某转移指令所	在主存地址为	2000H,相对位	移量字段的内容为	,06H,则该转移指令成
	后的目标地址是_				
				2008H	D. 2009H
17.	,下列关于 RIS	C的叙述中,有	错误的是	0	
Δ	RISC 普遍采用	微程序控制器	<u>.</u>		

	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 CISC 多	7				
	D.	RISC 的指令数、寻址	方式和指令格式种类	类相	对 CISC 少			
	18.	某计算机的指令流水组	战由四个功能段组成	戈 ,	指令流经各功能段	的时	间(忽略各项	力能段
之间	的组	爰存时间)分别为 90ns、	80ns、70ns、和 60ns	,则i	该计算机的 CPU 🗈	†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	寺点。	是。			
	A.	指令执行速度慢,指令	功能的修改和扩展	容易				
	B.	指令执行速度慢,指令	功能的修改和扩展	难				
	C.	指令执行速度快,指令	功能的修改和扩展	容易	7			
	D.	指令执行速度快,指令	>功能的修改和扩展	建				
	20.	假设某系统总线在一个	个总线周期中并行作	专输	4B 信息,一个总统	线周	期占用 2 个时	寸钟周
期,	总约	战时钟频率为 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 Cache 和主	存组	成,某程序执行过	程中	中访存 1000 🖔	欠,其
中访	问(Cache 缺失(未命中)5						
	A.	5% B	9.5%	C.	50%	D.	95%	
		下列选项中,能引起统	小部中断的事件是_					
		键盘输入			除数为0			
		浮点运算下溢		D.	访存缺页			
		单处理机系统中,可						
		程与进程 II				设备.	与设备	
		I、II和III						
		I、III和IV						
		下列进程调度算法中,					o	
		时间片轮转调度算法			短进程优先调度第		. .	
		, ,						
· · · · · ·		某计算机系统中有8台		程章	竞争使用,每个进程	量最	多需要3台打	印机。
该系		T能会发生死锁的 K 的。						
		2 B			•	D.	5	
		分区分配内存管理方式				_	Lb /m Lb.	
		界地址保护B						
		一个分段存储管理系统					•	°
		2 ⁸ B B					2 ³² B	
		下列文件物理结构中,				°		
		连续结构				∔ એ ट	V	
		链式结构且磁盘块定长						アッコッキ
<u> </u>		假设磁头当前位于第						
		b 35, 45, 12, 68, 110, 18	0, 170, 195, 米用 \$	SCA.	N	丿舅	公付到的做认	旦切问
序列		0	45 25 12					
	Α.	110, 170, 180, 195, 68,	45, 35, 12					

	в.	110, 68, 45, 35, 12,	170, 180, 195				-
	C.	110, 170, 180, 195, 1	12, 35, 45, 68				
	D.	12, 35, 45, 68, 110,	170, 180, 195				
	30.	文件系统中, 文件	访问控制信息存储的台	}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 的当前等	引用计数值为 1, 先建立	立 F	1的符号链接(软件	链接) 文件 F2, 再建立
F1 的	硬領	连接文件 F3,然后册	删除 F1。此时,F2 和 🛚	F3 辪	的引用计数值分别。	是	°
•	A.	0、1	B. 1, 1	C.	1, 2	D.	2, 1
	32.	程序员利用系统调	用打开 I/O 设备时,通	直常化	使用的设备标识是		°
	Α.	逻辑设备名		B.	物理设备名		
	C	主设备号			从设备号		•
	33.	在 OSI 参考模型中	,自下而上第一个提位	共端	到端服务的层次是		o
	Α.	数据链路层	B. 传输层	C.	会话层	D.	应用层
	34.	在无噪声情况下,	若某通信链路的带宽为	3kl	Hz,采用 4 个相位	,每	个相位具有4种振
幅的	QAI	M 调制技术,则该	通信链路的最大数据传	输退	速率是。		•
	A.	12kbps	B. 24kbps	C.	48kbps	D.	96kbps
	35.	数据链路层采用后	退 N 帧 (GBN) 协议	,发	送方已经发送了编	計号之	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	ل , آ	则发送方需要重发	的帧	[数是。
			B. 3			D.	5
			转发决策时使用的 PD				
			B. 目的 IP 地址				
			CD 协议的网络中,传输				_
			00000km/s。若最小数技	居帧 [.]	长度减少 800bit,	则最	战远的两个站点之间
		少需要。	44				
			·B. 增加 80m				
			间已建立一个 TCP 连				
			的有效载荷,第一个原	段的	序列号为 200,主	机乙	正确接收到两个段
		给主机甲的确认序		_			
	Α.		B. 700				
		-	是以 1KB 的最大段长发				
			了超时,如果接下来的				
			个 RTT 时间内发送的		TCP 段都得到有	定心	2合时,拥基窗口下
小是_			D OVD	0	OVD	D	1600
			B. 8KB			D.	16KB
			间传递 FTP 命令时,作			ሰ / ነ ነ/ ነ	伊 冻校
			控制连接				
]控制连接	ט.	灶业伍 UDY 人工	.口以发	以16年按
	二、	综合应用题(第 41	1~47 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径中的一个顶点 v,加入最短路径中,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。

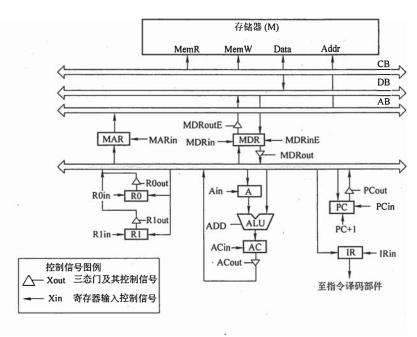
请问上述方法能否求得最短路径? 若该方法可行,请证明之;否则,请举例说明。

42. 5分)已知一个带有表头结点的单链表,结点结构为



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下图所示,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。



下表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←M(MDR) PC←(PC)+1	MemR, MDRinE, PC+1
C3	IR←(MDR)	MDRout, IRin
C4	指令译码	无

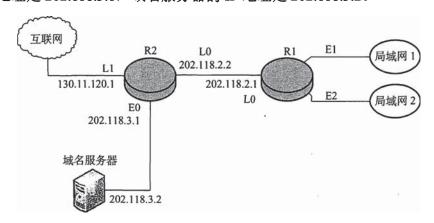
45. (7分) 三个进程 P_1 、 P_2 、 P_3 互斥使用一个包含 N (N>0) 个单元的缓冲区。 P_1 每次用 produce()生成一个正整数并用 put()送入缓冲区某一空单元中; P_2 每次用 getodd()从该缓冲区中取出一个奇数并用 countodd()统计奇数个数; P_3 每次用 geteven()从该缓冲区中取出一个偶数并用 counteven()统计偶数个数。请用信号量机制实现这三个进程的同步与互斥活动,并说明所定义信号量的含义(要求用伪代码描述)。

46	(8分)	请求分页管理系统中,	假设某进程的页表内容见下表
46.	(8分)	请 况分以官埋系统中,	似 以 呆 进 程 的 贝 衣 内 谷 见 下 a

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表示页面不在内存中,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) 某网络拓扑如下图所示,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。



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. , 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。