## 2009年全国硕士研究生入学统一考试

## 计算机学科专业基础综合试题

1.				印数据缓冲区,主机将要输出 。该缓冲区的逻辑结构应该是
	° A. 栈	B. 队列	C. 树	D. 图
2.		始状态均为空,元素 a, 元素出队的顺序是 b, d, c B. 2		栈 S。若每个元素出栈后立即 \$量至少是。 D. 4
3.	表根结点的右子树。	示。设 N 代表二叉树的村 若遍历后的结点序列是:	3, 1, 7, 5, 6, 2, 4,则其通	
	A. LRN C. RLN		B. NRL D. RNL	6 7
4.	下列二叉排序树中, 注	满足平衡二叉树定义的是	Ē。	
	A.	B.		D.
5.	己知一棵完全二叉树的是2^5=32 根有32-8=2 是2^5=31,°第六层32	的第 6 层(设根为第 1 厚 24 第七层有48个节点 F 2 第 七层48 共有 31+3	丟)有 8 个叶结点,则 前五层总 2+ <mark>4</mark> 8₁₸ <mark>1</mark> 11	该完全二又树的结点个数最多 D. 119
6.	) 将森林转换为对应的	二叉树,若在二叉树中,	结点 u 是结点 v 的父	结点的父结点,则在原来的森
	林中, u 和 v 可能具看 I. 父子关系	有的关系是 <sup>https://</sup> Ⅱ. 兄弟关系	JII. u 的父结点与 v fi	
	A. 只有 II	B. I 和 II	C. I 和 III	D. I、II 和 III
	<ul><li>I. 所有顶点的度之和</li><li>A. 只有 I</li></ul>	特性的叙述中,正确的是 l为偶数 II. 边数大于 B. 只有 II	顶点个数减 1 III. 至 C. I 和 II	D. I 和 III
8.	下列叙述中,不符合	m 阶 B 树详情(半小时 m 阶 B 树定义要求的是	t) https://www.cnblog — https://zhuanlan.z	s.com/LloydDracarys/articles/887299 zhihu.com/p/98021010
	A. 根结点最多有 <i>m</i> <sup>†</sup> C. 各结点内关键字 <sup>±</sup>		B. 所有叶结点都在 D. 叶结点之间通过	司一层上
9.		12, 19, 28, 20, <u>15</u> , 22 是小 找最大值最小值的		关键字 3, 调整后得到的小根
	A. 3, 5, 12, 8, 28, 20, 1	15, 22, 19	B. 3, 5, 12, 19, 20, 15,	, 22, 8, 28
	C. 3, 8, 12, 5, 20, 15, 2	22, 28, 19	D. 3, 12, 5, 8, 28, 20,	15, 22, 19
10.	若数据元素序列 11, 果,则该排序算法只f	12, 13, 7, 8, 9, 23, 能是。 <mark>重点记</mark>	是采用下列排序方法; 忆 各种排序特征	之一得到的第二趟排序后的结
	A. 冒泡排序	B. 插入排序	C. 选择排序	D. 二路归并排序 56/article/details/106059519
11.	冯·诺依曼计算机中是。	P指令和数据均以二进	制形式存放在存储器	56/article/details/106059519 器中,CPU 区分它们的依据
	A. 指令操作码的译码	始果	B. 指令和数据的寻均	lt方式

C. 指令周期的不同阶段 考研历年真题及答案下载:www.pgcode.cn

## 32位 2进制转化为16进制

12.	型, y 为 short 型。当 x A. x=0000007FH, y=1	=127,y=一9 时,执行师 FFF9H,z=00000076H		
13.	码和尾数均采用补码表 $29/32$ , $Y=2^5 \times 5/8$ ,则	表示,且位数分别为 5 位 用浮点加法计算 X+Y 的	立和7位(均含2位符号	溢出等步骤。设浮点数的阶 号位)。若有两个数 <b>X:</b> 2 <sup>7</sup> × <b>D</b> . 发生溢出
14.			关映射方式 (即每组 2 块 E入到的 Cache 组号是 C. 4	)。每个主存块大小为 32 <b>B,</b> 。 。
15.	8 位的 ROM 芯片和 4 RAM 芯片数分别是	K×4 位的 RAM 芯片来 。	<b>受计该存储器,则需要</b>	按字节编址。现要用 2K× 上述规格的 ROM 芯片数和
	A. 1、15	B. 2、15	C. 1、30	D. 2、30
16.	操作码字段,第二个字 移指令所在主存地址为 地址是。	产节为相对位移量字段。 5 2000H,相对位移量字	假定取指令时,每取一个 段的内容为 06H,则该	个字节组成,第一个字节为 个字节 PC 自动加 1。若某转 转移指令成功转移后的目标
	A. 2006H	B. 2007H	C. 2008H	D. 2009H
17.	A. RISC 普遍采用微程 B. RISC 大多数指令在 C. RISC 的内部通用寄			
18.		Ons、70ns、和 60ns,贝	间该计算机的 CPU 时钟周	(忽略各功能段之间的缓存 引期至少是。 D. 60ns
19.	A. 指令执行速度慢, B. 指令执行速度慢, C. 指令执行速度快,	硬布线控制器的特点是 指令功能的修改和扩展 指令功能的修改和扩展 指令功能的修改和扩展 指令功能的修改和扩展	- 容易 难 容易	
20.	钟频率为 10MHz,则			占用 2 个时钟周期,总线时
21.		则 Cache 的命中率是_		存 1000 次, 其中访问 Cache D. 95%
22.	下列选项中,能引起タ A. 键盘输入	卜部中断的事件是 B. 除数为 0	C. 浮点数运算下溢	D. 访存缺页
23.		II. 处理机与设备	III. 处理机与通道 C. I、III 和 IV	
24.		综合考虑进程等待时间		
	A. 时间片轮转调度算	法	B. 短进程优先调度算法	去
	A. 时间片轮转调度算 C. 先来先服务调度算		B. 短进程优先调度算法 D. 高响应比优先调度	

考研历年真题及答案下载:www.pgcode.cn

**A.** 2

26.		的主要保护措施是 B. 程序代码保护	。 C. 数据保护	D. 栈保护
27.		e中,地址长度为 32 位, B. 2 <sup>16</sup> B	其中段号占 8 位,则晶 C. 2 <sup>24</sup> B	
28.	下列文件物理结构中, A. 连续结构 C. 链式结构且磁盘块	适合随机访问且易于文 定长	件扩展的是。 B. 索引结构 D. 链式结构且磁盘块3	变长
29.	假设磁头当前位于第 1 45, 12, 68, 110, 180, 170	05 道, 正在向磁道序号; , 195, 采用 SCAN 调度 (	增加的方向移动。现有一	- 个磁道访问请求序列为 35, 磁道访问序列是。 70, 180, 195 70, 180, 195
30.		J控制信息存储的合理位 B. 文件分配表	置是。 C. 用户口令表	D. 系统注册表
31.	接文件 F3, 然后删除		引用计数值分别是	
32.			用的设备标识是 C. 主设备号	
33.			端服务的层次是 C. 会话层	
34.	调制技术,则该通信银	路的最大数据传输速率		相位具有 4 种振幅的 QAM D. 96kbps
35.			经发送了编号为 0~7 的 要重发的帧数是 C. 4	帧。当计时器超时时,若发 。 D. 5
36.		次策时使用的 PDU 地址 B. 目的 IP 地址	止是。 C. 源物理地址	D. 源 IP 地址
37.	的信号传播速度为 200 少需要。	000km/s。若最小数据帧	区度减少 800bit,则最	传输速率为 1Gbps,电缆中 远的两个站点之间的距离至
	A. 增加 160m	B. 增加 80m	C. 减少 160m	D. 减少 80m
38.		效载荷,第一个段的序列	J号为 200,主机乙正确	5个连续的 TCP 段,分别包 接收到两个段后,发送给主
	A. 500	B. 700	C. 800	D. 1000
39.	为 16KB 时发生了超时	力,如果接下来的4个F	RTT (往返时间) 时间内	的数据要发送。当拥塞窗口 B的 TCP 段的传输都是成功 拥塞窗口大小是。 D. 16KB
40.	A. 建立在 TCP 之上的		b连接是。 B. 建立在 TCP 之上的 D. 建立在 UDP 之上的	

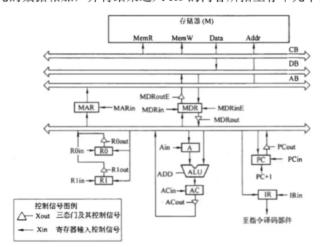
- 41. (10 分) 带权图(权值非负,表示边连接的两顶点间的距离)的最短路径问题是找出从初始顶点到目标顶点之间的一条最短路径。假设从初始顶点到目标顶点之间存在路径,现有一种解决该问题的方法:
  - ①设最短路径初始时仅包含初始顶点,令当前顶点 u 为初始顶点;
  - ②选择离 u 最近目尚未在最短路径中的一个顶点 v, 加入最短路径中, 修改当前顶点 u=v
  - ③重复步骤②,直到 u 是目标顶点时为止。

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. (15分) 己知一个带有表头结点的单链表,结点结构为

data	link

- (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))  $\rightarrow$  (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。

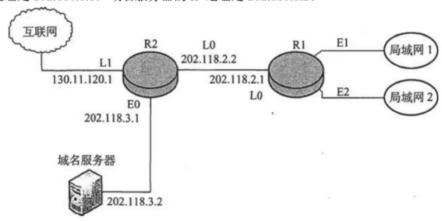
有效控制信号	功能	时钟
PCout, MARin	MAR ←(PC)	C1
MemR, MDRinE, PC+1	MDR ←M(MDR) PC ←(PC)+1	C2
MDRout, IRin	IR←(MDR)	C3
无	指令译码	C4

- 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。P<sub>1</sub>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下表。

页号	页框(Page Frame)号	有效位 (存在位)
0	101H	1
1		0
2	254H	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 10<sup>8</sup>ns(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	4 M / / A A B E / I		

- 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,给出到局域网1和局域网2的路由。