2015 华东师范大学研究生入学考试试题

825 计算机学科基础(A)

1:	卜列哪种叙述是个止崅的?	

A: 算法独立于计算机和程序设计语言 B: 用计算机语言表达的算法就是程序

C:程序一定是算法,但算法不一定是程序 D:流程图是算法的图形化描述

2: 相对于不带表头的普通单链表,带表头的单链表具有一些独特的有点。下面 罗列了五条,带表头的单链表具有其中多少条优点?

- (1)表结构更清晰:
- (2)方便标识首结点的地址;
- (3)许多操作算法更简洁;
- (4)提高许多操作算法的效率;
- (5)使更多的操作得以在链表上进行。

E:4 A:0 B:1 D:3 F:5

3: 对一个空的栈, 六个数据元素 a, b, c, d, e, f 依次进栈, 出栈的顺序是 b. d, c, f, e, a, 在这个栈的操作过程中, 栈内最多有多少个元素?

D:5 A:2 B:3 C:4 E:6

4: 栈和队列的共同点是什么?

A: 先进先出

C:插入和删除仅发生在表的端点处

B:21

先进后出 D:以上选项都不对

5: 高度为3的二叉树有多少种不同的形态? (注: 仅含有一个节点的二叉树高 度定义为1)

D: 以上选项都不 C:28

6: 下列哪个数不可能是某棵哈夫曼树的结点个数?

A:803

A: 5

B:308

C:83

D: 以上选项都不对

7: 在通常情况下,下列哪种数据结构上查找一个数据元素的平均速度最快?

A: 有序链表 B: 顺序栈 C: 二叉树 D: 散列表

8: 对一个集合连续的做两个操作: 首先删除一个元素, 然后马上将刚才被删除 的元素再插入回去。在两个操作进行之前和之后,集合的逻辑结构没有任何改变。 若对三种数据结构查找树(即二叉排序树)、散列表和 B+树分别执行以上操作, 则其中操作之前和之后必定完全相同的数据结构有几种:

A:0

B:1

C:2

D:3

9: 对线性化表(1,2,3,4,6,5)按升序排序,下列哪种排序算法的速度最快?

A:冒泡排序

B:归并排序 C: 堆排序 D 快速排序

10: 以下哪个算法可被简单的利用来判别有向图是否有回路?

A: 广度优先搜索算法

B: 求最短路径的 Di ikstra 算法

11: 对于含 n 个顶点、e 条边的无向图, 其邻接表的空间复杂度是什么?

A: O(n) B:O(e) C:O(n+e) D:O(ne) E: $O(n^2)$ F: $O(e^2)$

12: 考虑四个执行相同指令集的不同处理器,这四个处理器的时钟频率和 CPI 如下表所示,那么处理器 _____的性能最高。

处理器	时钟频率	CPI
P1	2 GHZ	1.5
P2	1.5 GHZ	1. 0
P3	3 GHZ	2. 5
P4 - 744	1 GHZ	1.5

A:P1

C:P3

D:P4

这个字的十进制表示为

A:0.03125

C:0. 28125 D:-0. 28125

14: 关于流水线,下面说法正确的是

A:流水线实现比单周期实现简单

B: 流水线减少了单条指令的执行时间

C:流水线增加了系统的吞吐量

D:在流水线中使用转发逻辑后,可以避免装载-使用指令的阻塞

15: 下面关于二级 cache 的表述中,

A: 第一级 cache 容量小,主要致力于减少命中时间

B: 第一级 cache 容量大,主要致力于降低缺页率

C: 第一级 cache 容量大,主要致力于减少命中时间

D: 第一级 cache 容量小,主要致力于降低缺页率

16: 下面关于具有两级 cache 的内存系统的描述中,

A:L1 cache 是 cache 的 cache
C:L2 cache 是主存的 cache
D:主存是磁盘的 cache

17:结构冒险、数据冒险和控制冒险通常会引起流水线阻塞。分支预测、指令调 度、延迟槽、增加功能单元(比如加法器、ALU)等在处理器流水线层而和编译 层而实现的技术均用于减少或者消除这些冒险引起的阻塞。在这些技术中,能同 时减少或者消除结构冒险和数据冒险的技术是

A:分之预测

B: 指令调度

C:延迟槽

D:增加功能单元(比如加法器、ALU)

的物理内存为 16 A:72 B:80	SKB,请问标		长度为		送度为 2. 处理器
19: 平均内存访率,以及缺失开A:使用二级 cacl	销。下列_ ne		ache 优化技力 B:使用四:		e 命中时间。
20: 下列项表述是正确的。 A: 内存组织中使用的多模块交叉技术通过增加数据总线的利用率来减少内存访问时间					
B:Cache 中的高: C:DRAM 和 SRAM D:与写回法相比	都需要周期	性的刷新	斩		
21: 考虑一个基	本的五级》		(IF, ID, EX. ME	M.WB)其中(IF	
分别表示从内存 假定上述每步所				可内存和将结果	具写回到寄存器。
IF	ID	410	EX	MEM	WB
305ps	275ps		280ps	305ps	250ps
=			/		
- 丰山的时间句好	'劫 /字榀 /作 /b	化同用相	75. 26 夕 小 上 11	多间产生的由间。	生甲方铁列医方
表中的时间包括					
器中的时间。假	设不存在冒	险或是阿	阻塞,需要	_ps(时间单位)	
	设不存在冒		阻塞,需要	_ps(时间单位)	
器中的时间。假 A:305 B	设不存在冒 :1525	险或是图 C:141	祖塞、需要 5 D:250	_ps (时间单位) <	执行一条指令。
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转	设不存在冒 :1525 专速度为 15	险或是M C:141 000RPM	阻塞、需要5 D:250 的磁盘,读或	_ps (时间单位) 	执行一条指令。 节的扇区需要的
器中的时间。假 A:305 B	设不存在冒 :1525 专速度为 15	险或是M C:141 000RPM	祖塞,需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的
器中的时间。假·A:305 B 22:对于一个旋转时间为假题	设不存在冒 :1525 专速度为 15	险或是图 C:141 000RPM 时间为 4	祖塞,需要	_ps (时间单位) 	执行一条指令。 节的扇区需要的
器中的时间。假·A:305 B 22:对于一个旋转时间为假题	设不存在冒 :1525 专速度为 15 定平均寻道印	险或是图 C:141 000RPM 时间为 4	祖塞,需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的
器中的时间。假·A:305 B 22:对于一个旋转时间为假题	设不存在冒 :1525 专速度为 15 定平均寻道印 B:6.0ms	险或是降 C:141; 000RPM 时间为 4 C:4.	旧塞,需要	_ps(时间单位) 为 100MB/s,控制): 4.0ms	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0. 2ms。
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知A:6.2ms 23:在一个流水	设不存在冒 :1525 专速度为 15 定平均寻道F B:6.0ms 线实现中,	险或是M C:141 000RPM 时间为 4 C:4. 为了消	图塞、需要	_ps(时间单位) 者写一个 512 字 为 100MB/s,控制 : 4.0ms	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。
器中的时间。假: A:305 B 22:对于一个旋转时间为假: A:6.2ms 23: 在一个流水种跳转指令引起	设不存在冒 :1525 专速度为 15 定平均寻道印 B:6.0ms 线实现中, 的延迟,应	险或是陷 C:141: 000RPM 时间为 4 C:4. 为了消 逐该在	图塞,需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 分如消除 jump 这
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知A:6.2ms 23:在一个流水	设不存在冒 :1525 专速度为 15 定平均寻道印 B:6.0ms 线实现中, 的延迟,应	险或是陷 C:141: 000RPM 时间为 4 C:4. 为了消 逐该在	图塞,需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。
器中的时间。假·A:305 B 22:对于一个旋转时间为假究 A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令引起 A:取指令阶段	设不存在冒 :1525 专速度为15 定平均寻道B:6.0ms 线实现中, 线实现中, B:指令i	险或是降 C:141: 000RPM 时间 C:4. 为该在 译码阶段	图塞,需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 分如消除 jump 这
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令引起A:取指令阶段 24:多道程序设	设不存在冒 :1525 专速度为15 E平均寻 B:6.0ms 线实现中, 的延迟, 的 B: 指令 计的优势之	险或是降 C:141: 000RPM 时间 C:4. 为该在 译码阶段	图塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 分如消除 jump 这
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知 A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令引起 A:取指令阶段 24:多道程序设 A:避免发生资源	设不存在 :1525 专速为 15 度均 B: 6. 0ms B: 6. 0ms 中, 6. 0ms 中, 6. 0ms 中, 6. 0ms	险或是K C:141: 000RPM 时 C:4. 为该码 下 一 方在 下 是	祖塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 分如消除 jump 这
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令引起A:取指令阶段 24:多道程序设	设不存在 :1525 专速为 15 度均 B: 6. 0ms B: 6. 0ms 中, 6. 0ms 中, 6. 0ms 中, 6. 0ms	险或是K C:141: 000RPM 时 C:4. 为该码 下 一 方在 下 是	图塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 分如消除 jump 这
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知 A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令阶段 A:取指令阶段 24:多道程序设 A:避免发生资源 C:减少处理器的	设:1525 专定为 8:6.0ms 为寻路:6.0ms 的争闲的。 的争闲的。 的争闲的。 的争问的, 的争问的。 是这一个, 是一个一个。 是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	险 C: 141: 000RPM 时 C: 4. 为该码 是 — 这码 是 —	图塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知 A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令引起 A:取指令阶段 24:多道程序设 A:避免发生资源 C:减少处理器的 25:在支持多线	设:1525 专速平 6. 0ms	险 C: 141: 000RPM 时 C: 4. 为该码 是 — 这码 是 —	图塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的 制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知 A:6.2ms 23:在一个流水种跳转1令阶段 24:多道程序设 A:避免发理器的 25:在支持多线 A:进程 P 的代码	设:1525 传定 3. 线的 计竞空 程段不存5 度均 0 实延: 的争闲 的争闲 的别迟指 优现时 系在 为寻s 中,令 为象间 统冒 15道 ,应令 之 中	险 C: 141: 000RPM 时 C: 4. 为该码 是 — 这码 是 —	祖塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段 可是
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间为假知 A:6.2ms 23:在一个流水种跳转指令引起 A:取指令阶段 24:多道程序设 A:避免发生资源 C:减少处理器的 25:在支持多线	设:1525 传定 3. 线的 计竞空 程段不存5 度均 0 实延: 的争闲 的争闲 的别迟指 优现时 系在 为寻s 中,令 为象间 统冒 15道 ,应令 之 中	险 C: 141: 000RPM 时 C: 4. 为该码 是 — 这码 是 —	祖塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段 可是
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间。不能的时间。不能的一个旋转和:6.2ms 23:在一个令的不能的,不是一个令的。不是一个令的。不是一个令的。不是是一个。在是是是一个。不是是是是一个。不是是是是是一个。在是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是	设:1525 线的 计竞空 程段变不525 度均 0 sx 延光: 的争闲 的量在 为寻sx 中,令 从现时 系中,令 之 中,	险 C:141: 000RPM O:4. 为该码 是 进程 进程	田塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段 可是
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时为 假知 A:6.2ms 23: 在一个令别是 A:取指令阶段 P 资 及 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是 是	设:1 专足B: 线的 计竞空 程段变 业不存5 度均 0 ms 以指 优现时 系 中在 为寻s 中,令 优现时 系 中,令 发, , 一,令 之 中, 有 有 有 有	险 C:141: 000RPM O:4. 为该码 是 进程 进程	祖塞、需要 D: 250 的磁盘, 读或率 C: 数率 除一个程 C: 短っ のででである。 除一个程 のでである。 には、できる。 には、できる。 のでは、できる。 のでは、できる。 のでは、できる。 ので。 のできる。 のできる。 のできる。 のできる。 のできる。 のできる。 のできる。 のできる。 のでき。 のできる。 のでき。 のできる。 のでき。 のできる。 のでき。 のでを。 のでを、 のでを、 のでを、 のでを、 のできる。 のでを、 のでを、 のでを、 のでを、 ので。	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段 可是
器中的时间。假A:305 B 22:对于一个旋转时间。不能的时间。不能的一个旋转和:6.2ms 23:在一个令的不能的,不是一个令的。不是一个令的。不是一个令的。不是是一个。在是是是一个。不是是是是一个。不是是是是是一个。在是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是是	设:1525 线的 计竞空 程段变 业不存5 建平6. 实延 的争闲 的量 中存 为寻s 中,令 说现时 系 , 由, , , , , , , , , , , , , , , , ,	险 C:141: 000RPM O:4. 为该码 是 进程 进程	田塞、需要	_ps(时间单位)	执行一条指令。 节的扇区需要的制开销为 0.2ms。 如消除 jump 这 访问内存阶段 的是 针

27: 在下列存储管理方式中,不要求将作业全部装入并且不要求一个连续存储空间的管理方式是
A:分页式存储管理 B:单用户连续存储管理
C:可变分区式存储管理 D: 请求分段式存储管理
28: 考虑一个分页式存储管理系统,其页表常驻内存,试回答以下两个问题: (1) 如果内存访问耗时 200ns。那么访问内存中的数据需要多长时间? (2) 如果引入快表 (TLB) 机制,而且假如 75%的页面表项可以从快表中找到,那么此时的有效访问时间为多少? (假如访问快表的时间可以忽略不计) A:200ns,150ns B:400ns,150ns C:400ns,250ns D:600ns,250ns
29:在请求分页系统中,一个进程分配到 m 个物理块,这些物理块初始时全空,页面引用串长度为 p,其中包含了 n 个不同的页号,则无论采用何种页面置换算法,该进程运行过程中的缺页次数 k 满足: A: $m < k < p$
30: 在下列文件中,不便于文件增删的是A:连续文件 B:链接文件 C:索引文件 D:Hash 文件
31: 考虑一个文件存放在 100 个数据块中,假如文件控制块、索引块或索引信息都已驻留内存。那么如果,则不需要做任何磁盘 I/0 操作。A:采用连续文件物理结构,将最后一个数据块搬到文件头部B:采用单级索引文件物理结构,将最后一个数据块插入文件头部C:采用链接文件物理结构,将最后一个数据块插入文件头部D: 采用链接文件物理结构。将第一个数据块插入文件尾部
32: 如果磁盘当前读写磁头正在 53 号柱面上进行操作,现有 4 个等待访问的请求,请求访问的柱面号依次为 98、37、124、65,担采用
33: 引起 I/0 中断的事件有 (1) 数据传送完毕 (2) 设备出错 (3) 设备正在处理数据 (4)指令错 (5) 缺页 A:(1)(5) B:(1)(2)(5) C:(1)(2)(4)(5) D:以上答案都错
(2,(0) 2.(1,(0) (0) (1,((0) (1,((0) (1,((0) (1,((0) (1,(((((((((((((((((((((((((((((((((((
34: 与通信网络相比, 计算机网络的主要功能是
C:提高计算机的可靠性和可用性 D:实现分布式处理

35: 在计算机网:	络中,说明数据传	输有效性的指标是_	
A:误码率	B:频带利用率	C:信道容量	D:传输速率
器,在整个传输: A:源地址和目的: B:源地址和目的: C:源地址有可能	,IP 数据报从源结过程中,IP 数据报 地址都不会发生变 地址都有可能发生 发生变化而目的地 生变化而目的地址	报头中的 化 变化 址不会发生变化	治需要经过多个网络和路由
37: 若两台主机相"与"的结果		则两台主机的 IP 地	2址分别与它们的子网掩码
	E B:为全 1	C:相同	D:不同
A: 同步设备速度	医以便发送 数据 号排序,从而以完 耗尽接收方资源	的原因是为了 整的数字顺序发送	
39: 为证明数据 A:散列算法		据的真实性需使用_	 D:加密算法
A:必须改变它的 B:必须改变它的	IP 地址和 MAC 地址IP 地址,但不需改MAC 地址,但不需	6=+ MAC 44+	下说法正确的是
	的存储结构是二叉键 分别满足以下两个	连表(即标准形式),	结点中存储的是整数。请 哪是二叉树的根指针。请用

- C 或 C++描述算法。
- (1) (8分)假设二叉树是查找树(即二叉排序树),请设计一个用来找出其中 最小值的算法,要求其时间复杂度和空间复杂度最小;
- (2) (8分)请设计一个用来交换二叉树所有左右分支的算法。

)请按照快速排序的思想设计一个用来对单链。 1)简要说明算法的具体设计思想; 2)用 C或 C++描述算法; (3) 说明的设计的算法的时间复杂度和空间复杂度。 42: (7分)请按照快速排序的思想设计一个用来对单链表进行快速排序的算法。

- 要求: (1)简要说明算法的具体设计思想;

获取 考研经验/复试资料/考研资讯 关注微信公众号 计算机与软件考研

43: 一个计算机系统的虚拟地址为 32 位,物理地址为 26 位,页的大小为 8KB。这台计算机可以支持 4GB 的内存,我们拟将其中的 512MB 用于存储进程页表。页表中的每一项包括一个物理页号,一位有效位,一位重写位和一位 LRU 状态位。请问: (1)(5 分)每个页表包含多少项?

(2)(5分)用于存储进程页表的 512MB 的存储空间可以存储多少个页表?

44: 一个计算机系统有两种实现方案,第一种实现方案是流水线方案,第二种是非流水线方案,两种实现方案的设计参数如下表所示。其中 CPI 表示每条指令的周期数。

参数	流水线实现	非流水线实现
时钟频率	500MHZ	350MHZ
ALU 指令的 CPI	1	X 1
控制指令的 CPI	2	
内存访问指令的 CPI	2. 7	

(1)(5分)对一个具有 20%的 ALU 指令,10%的控制指令和 75%的内存访问指令的程序,哪种设计更快?

(2)(5分)对一个具有80%的ALU指令,10%的控制指令和10%的内存访问指令的程序,哪种设计更快?

45 (8分)假设某医院眼科门诊有 n 个医生,有 m 个挂号窗口,可以容纳 m 个病人同时挂号(提示:将病人挂号号码排成一个队列,对该队列的操作要求互斥)。每个病人先挂号,然后在候医大厅等待叫号,当医生空闲时就叫一个号。试用 P、V 操作实现上述过程,要求分别写出病人和医生的相应诊疗过程。



46: (7分)设有15个同类资源可供4个进程共享,进程对资源的需求量及资源分配的情况如下:

\1 HCH1 LOD \H •		
进程	已占资源数	最大需求量
P1	3	5
P2	4	7 7
P3	5	8
P4	1	4

试回答以下问题:

- (1) 目前系统是否处于安全状态? 为什么?
- (2) 如果这四个进程又都要求系统再分配 1 个资源时,应该先分配给哪个进程? 为什么?

47: (4分) RIP 使用 UDP 协议, OSPF 使用 IP 协议, 而 BGP 使用 TCP 协议传送路由信息。这样设计的原因是什么?为什么 RIP 周期性的和邻居路由器交换路由信息而 BGP 却不这样做?

48:(8分)主机 A 向主机 B 连续发送三个 TCP 报文段, 其序号分别为 100, 170, 270. 试问:(1)第一个报文段携带了多少个字节的数据?

- (2) 主机 B 收到第一个报文段后发回的确认中的确认号是多少?
- (3) 如果主机 B 收到第三个报文段后发回的确认中的确认号是 300, A 发送的第三个报文段中的数据有多少字节?
- (4)如果 A 在连续发送中发送的第二个报文段丢失了,但第三个报文段到达了 B, B 在第三个报文段到达后向 A 发送确认,试问这个确认号应为多少?

计算机/软件工程专业 每个学校的 考研真题/复试资料/考研经验 考研资讯/报录比/分数线 免费分享



微信 扫一扫 关注微信公众号 计算机与软件考研