# 南京理工大学

## 2010年硕士学位研究生入学考试试题

试题编号: 2010006021

考试科目: 计算机专业基础 B (数据结构、操作系统) (满分 150 分)

	考生注意: 所有答案(包括填空题)按试题序号写	<u>写在答题纸上,写</u> 在试卷上不给分
	第一部分 数据结构(	
—,	一、选择题(每题 2 分, 共 20 分)	
1.		
	A) 算法执行过程中所需要的基本运算次数	
	B) 算法程序中的指令条数	
	C) 算法执行过程中所需要的存储空间	
	D) 执行算法程序所需要的时间	
2.		上问题由计算机的 ( ) N 及完
	们之间的关系和运算等的科学。	17217年初6010 70000
	and Milliam and also	计算过程
		逻辑存储结构
3.	Z X 2, 2	元素ン后插入一个元素和删除等
	一个元素,则采用 ( ) 存储方式最节省	
	and M. Indianata	仅有头指针的单循环链表
		仅有尾指针的单循环链表
4.		的输出序列是 ( )。
	A) 4321 B) 1	A 41
	_ · ·	241
5.	• - • - • • • • • • • • • • • • • • • •	全二叉树。
	Q Q Q Q	O $O$ $O$ $O$
	A) $\cup$	$\bigcirc \bigcirc \bigcirc \bigcirc \bigcirc$
6.	如果 T2 是由有序树 T1 转换而来的二叉树,	那么 T1 中结点的先序就是 T2 中
	结点的(  )。	
	A) 先序 B) 中序 C) A	后序 D) 层次序
7.	. 一个有 n 个顶点的无向图最多有 ( ) 条章	力。
	•	(n-1)
	C) n(n-1)/2 D) 2	
8.		序外,还可以用 ( )。
	·	<sup>亡</sup> 度优先遍历算法
	C) 求最短路径的方法 D) ※	<b>采度优先遍历算法</b>

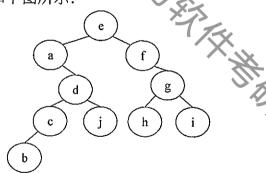
第1页共6页

- 9. 顺序查找法适合于存储结构为( )的线性表。
  - A) 哈希存储

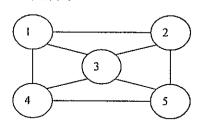
B) 顺序表存储

C) 压缩存储

- D) 索引存储
- 10. 下面( )关键字序列符合堆的定义。
  - A) {96, 83, 27, 38, 11, 40} B) {12, 36, 24, 85, 47, 30, 53, 91}
  - C) {12, 34, 6, 54, 23, 46}
- D) {98, 86, 100, 45, 67, 34, 20}
- 二、填空题(每空1分,共10分)
- 1. 算法的 5 个重要特性是有穷性、 \_\_\_\_(1)\_\_\_、\_\_\_(2) 、输入、输出。
- 2. 在双链表中,每个结点有两个指针域,一个指向\_\_\_(3),另一个指向后 继结点。
- 3. 深度为 5 的二叉树至多有 (4) 个结点。
- 4. 二叉树的先序和中序遍历序列分别是 ABCDEFGH, CBEDFAGH, 则后序遍 历序列是 (5)
- 5. 有 n 个结点的二叉树,用二叉链表作为存储结构,空指针域有\_\_\_(6)\_\_\_个。
- 6. 求图的最小生成树有两种算法, \_\_\_\_(7) \_\_\_算法适合于求稠密图的最小生成 树。
- 7. 以数据集{4,5,6,7,10,12,18}为结点权值所构造的哈夫曼树的带权路 径长度为 \_\_(8)
- 8. 由关键字集合构造的二叉排序树,采用\_\_(9) 遍历可使关键字集合产生有 序序列。
- 9. 一组记录的排序值为{25, 48, 16, 35, 79, 82, 23, 40, 36, 72}, 请给出 采用快速排序法对该序列作升序排序时第一趟排序后的结果 (10) 。
- 三、简答题(共6题,共35分)
- 1. (4分) 简述二叉树的定义。
- 2. (5分) 简述拓扑排序的概念和拓扑排序的过
- 3. (7分)一个二叉树如下图所示:



- (1) 写出先序遍历、中序遍历和后序遍历的结果。(3分)
- (2) 写出结点 c 的双亲结点,以及它的左孩子结点。(1分)
- (3) 画出把此二叉树转换成的森林。(3分)
- 4. (6分)已知无向图 G 如下图所示:



第2页共6页

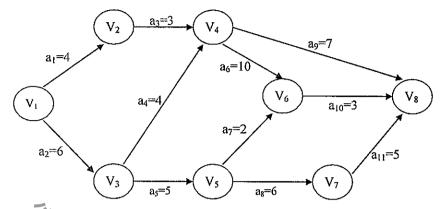
计算机/软件工程专业 每个学校的

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

- (1) 请画出该无向图 G 的邻接矩阵表示。(3分)
- (2) 请画出该无向图 G 的邻接表表示。(3 分)
- 5. (8分)根据下图所示的 AOE 网,顶点  $V_1,V_2,V_3,V_4,V_5,V_6,V_7,V_8$  表示事件,弧  $a_1,a_2,a_3,a_4,a_5,a_6,a_7,a_8,a_9,a_{10},a_{11}$  表示活动,请回答以下问题:



- (1) 求出所有事件的最早发生时间与最迟发生时间。(3分)
- (2) 求出所有活动的最早开始时间与最迟开始时间。(3分)
- (3) 列出所有关键活动。(2分)
- 6.(5分)设有一组关键字 $\{6,01,36,14,29,20,84,27,68,11,10,70\}$ ,采用散列函数: H(key)=key%13,采用开放定址法的线性探测再散列方法解决冲突,试在  $0\sim18$  的散列地址空间中对该关键字序列构造哈希表并画出该表。

四、算法设计题(共2题,共10分)

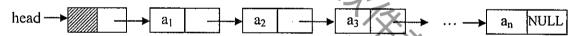
1.(6分)已知一个如下图所示的带头结点的单链表 head(注:若头指针名是 head,则把单链表称为表 head),其存储结构为:

typedef struct LNode{

ElemType data;

struct LNode \*next;

}LNode, \*LinkList;



编写在该单链表中删除一个最小值结点的算法 void DelMinNode(LinkList &head)。

2.(4分)已知循环队列(队列的顺序存储结构)类型的模块说明如下: #define MaxSize 100 // 最大队列长度

typedef struct{

QElemType data[MaxSize]; // 循环队列的存储空间

int front; // 队头指针,若队列不空,指向队列头元素

int rear; //队尾指针,若队列不空,指向队列尾元素的下一个位置

}SqQueue;

基于上述类型模块,写出循环队列出队算法 int DeQueue (SqQueue &Q, QE1emType &e),算法功能是: 若队列不空,则删除队列 Q 的队头元素,用 e 返回其值,算法返回一个 int 类型的值,该值为 1 表示操作成功,值为 0 表示操作失败。

### 第二部分 操作系统(75分)

	ì	<b>选择是</b>	(每	一选	项1	分,	共	15 分	(1								
1,	用 A)	尸程 程序	序中的	91/ 海宣	0 擦	段作妥 R A	である。 なこと	是出_ 住房3	坦皮	完成	<b>戊。</b> てヽ	4户.12	Z 45 45	) <del>.</del>	רם	4星 //	F系统
2,	操	作系	统中厅	引时看	子在を	音多·	个进	E/平/ 程,	ェア 它们		() (	细闪	<b>产</b> 称约	T	לע	採作	F系统
	A)	不創	b共享 人共享,	系统	资源	į	, –	•—	B)	不	能调	-  用同	]一段	是程序	代	玛	
	C)	可以	<b>人共享</b>	所有	的系	统资	逐源		D)	可	以共	享允	许夫	<b>卡亭的</b>	了系统	<b>充资</b>	源
3、	存品	储管	理中地	地址重	[定化	立必?	须在	CPU	中设	:置き	7门:	寄存	器,	胍		_不是	。 是此类寄
仔	器。 、		L 安 方.	50	DΛ		<del></del>	<del>2</del> 80		<b>a</b> \	<del></del>	له حداد ب	l <del>}</del> -	- oo			
数	ハノ 哭	至月	L可任	<u> 111</u>	В) .	孙阪	句付	谷		()	贝え	<b>文</b> 控制	刊奇不	子器		D)	程序计
		内存.	存储管	で理す	⊐_ {	最佳	活应	質汝	更少	外交	河田	₹1	面捻		<del>}:H</del>	/二七	<del>ኒ</del> ፑብ
~ '	A)	尺寸	从小	到大	, ,	及压/ B)	尺寸	<del>》</del>	と到し	/ ∨1 ⊤	(C.) " Kul F	小化性	火1火 <sub>.</sub> ・从 ./	·—·	- '121	:11 17	Fグリ。 D)地址
从	大郅	小	Z.	-4/		Δ,	, .	1 // (/	( Ling)	, .	0)	PE 511	./3/./1	, <del>11</del> 17,	•		ロノルは別
			储管理			止格:	式是		地址	0							
	A)	线性	<u>:</u>	È	D -	一维		C) .	二维			D) 3	三维				
6、	用	户要:	求把-	一个第	f文化	牛存力	放到	存储	介质	上时	t, j	首先:	要使	用		文作	<b>‡操作,</b>
	目的	的是i	L系统	做好	存储	針文化	护前的	内准-	备工化	乍。							
<i>~</i>			: 									删图	余				
7,			可短的										_				
	A)	母年	作业等	等待	打印	较短	- 4	B) >	<b>上均</b> 是	引转F	付间	最短					
Q	した	<i>汆钩</i>	效率	東高 ひとけ	: <b>—</b> п	+ 2515	<u></u> →	り) † 66.64	4年7	医等征	寺时 ' -	间较	短				
0,	4). A )	<u>火米</u> —	一资源	(2回)) 名)か)	中海	如	月大	的错	医的	原区 DA	ا منطق	上佛日	Ŋ是_ #}:#	10 7	<u>一</u>	- m ·-	~ >/~ >±==
	C)		五位3 4	夕(人) 井积[	司 叶 归 相	, 件	双り	久)近初 以)近	泉	ים ע	石い	十升. 上.38	<b>欠进</b>	怪鸟、	下仅 ·	用は	该资源
9.	P.	Ⅴ操	并发达作是在	<u>イレイ</u> 土 1	1-1) H J	区内:	しゅう 退化	! <i>10</i> 示		ы	<b>)</b> **	上灯	法以	トンレンジ			
	A )	界部	.lx	R	) <del>i</del> #	: 程		C)	經油	$\nabla$	-	1-	⊸n\	产旦	- 是		
10.	、有	デ 子资	源分配	記图。	中存	在环	路利	1死的	光子系	正石	角的	说沙	是	IDI J	里		
	A)	图中	无环路	各则:	系统	可能	· 存在	死旬	货	• • ,	/13 H J	74.2		4	•		
	B)	图中	有环距	各则	系统	肯定	存在	三死旬	<b></b>				7		<b>\</b>		
			有环题			可能	存在	三死旬	ij, t	可能	能不	存在	死锁	7			
			说法者		-												
11,	通	道又	.被称	カ I/	0处	理器	,它	用于	宇实现	<u> </u>		之	间的	信息	传辑	i) o	
4.0	A)	主存	与外边	<b>父</b>	B)	CPU -	与外	设	C)	外设	と与り	外设	D	) CPI	J与	辅存	•
12,	化	盆足	可共享	字的1	<b>公</b>	<b>,</b> 每	一时	刻_	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	进程	与它	主交的	免信息	₫.			
19	A .	ノ プじゅ - <i>や</i> をもロ	午有两	기 Hans	B) ≅661	可见 可见	人有	多个 - ^^ \	C.	)最	多有	了1个	<u> </u>	D) <u>3</u>	巨少	有 1	个
			系统。 在用 /														
			在用戶						B) 只			_		~~E^*.dz17	<del></del> 4	k.	
14.		小名	道批处	心で	又叫, 玄练	工伙 :埋	心心 宣了	计倒	カダ	:用厂 结战	了心。 T次等	小小孩 酒手山	山心	傾り	小朋	E	
~ 4 \	A)	温力	各个位	と出る	かね	行时	- 闾 - 山 1	リ弁	17 L ZT	シしか R	ソ V L M	ルスイリノ g tin T	刊学:	, 问 F 5 时 6	이 al r <del>b</del> .	化心	。 的吞吐
量	,	77K	⊷ . I I	إحللم	~ ~ J/V	114 11	1-7			D	/ <b>*</b> [	i NH 1	<del>-1-</del> 11	∼ዛ1 lt	ብ አ계 ,	1 1- 71C	四位四
	C)	减少	单位即	寸间 [	内作:	业的	吞吐	:量		D)	减	少了	部份	作业	的排	(行)	寸间
															•		· •

第4页共6页

15、设有 12 个同类资源可供四个进程共享,目前剩余资源数为 2。现资源分配情况如下:

进程	已占用资源数	最大需求数	本次申请数
$P_i$	2	4	2
$P_2$	3	6	3
$P_3$	4	7	3
$P_4$	1	4	3

当进程  $P_1$ ,  $P_2$ ,  $P_3$ ,  $P_4$ 又都相继提出上面的申请要求,为使系统不致死锁,应满足\_\_\_的要求。

- A)  $P_1$  B)  $P_2$  C)  $P_3$  D)  $P_4$
- 二、填空题(本大题共10小空,每空1分,共10分)
- 1、可变分区方式管理主存时,往往采用(1)重定位方式来实现地址转换。
- 2、在页式虚拟存储系统中,选择页面调度算法时应尽量注意减少或避免<u>(2)</u>现象的发生。
- 3、有一个虚存系统,某进程内存占三页,开始时页框为空,执行如下访问页号序列后:
  - 1, 2, 3, 4, 1, 2, 5, 1, 2, 3, 4, 5
  - (1) 采用先进先出(FIFO)淘汰算法,缺页次数是\_\_\_(3)
  - (2) 采用最进最少使用(LRU)淘汰算法,缺页次数是 (4)
  - (3) 若用优化 (OPT) 算法, 则次数是 (5)
- 4、假定一磁盘有 200 个磁道,编号是 0 至 199, 在完成了磁道 143 处的请求后,请求的队列先后次序为: 86, 147, 91, 177, 94, 150, 102, 175, 130。 当用 FCFS (先来先服务),最短寻道时间优先 (SSTF) 和扫描 (SCAN, 按磁道号递增移动)来按排磁头移动时,其移动的总量分别是 (6) , (7) , (8) 。用 SCAN 时,91 道前访问的是 (9) 道,FCFS 时 91 道前访问的是 (10) 道。
- 三、概念填空,从供选择的答案选出最确切的答案填入下面叙述中的 \_\_\_ 内(1\*16分)
- 1、A 以操作系统为支撑环境 ,也就是说 ,操作系统为 A 提供服务 .操作系统紧贴 B 并把 B 改造成功能更强大 ,使用更方便的 C 。

#### 供选择的答案 :

- A: (1) 系统软件 (2) 应用软件 (3) 非中断驱动软件 (4) 中断驱动软件 B-E: (1) CPU (2) 裸机 (3) 微核 (4) 外核 (5) 个人计算机 (6) 内核 (7) 虚拟计算机 (8) 网络计算机
- 2、 现代操作系统中申请资源的基本单位是 <u>A</u>, 在 CPU 得到执行的基本单位是 <u>B</u>。 <u>A</u> 是由 <u>C</u> 组成的 ,它与 <u>B</u> 的区别之一是 <u>D</u>。

#### 供选择的答案:

- A-B:(1) 模块(2) 作业(3) 线程(4) 管程(5) 进程(6) 类程(7) 例程 C:(1) 入口,过程,出口(2) 正文,数据,堆栈(3) 正文段,数据段,PCB (4) 正文,数据,JCB
- D: (1)A 的并发粒度比 B 的大 (2)A 的并发粒度比 B 的小 (3)A 是动态的, 而 B 是静态的 (4)A 有后备状态, 而 B 没有

3、产生死锁的根本原因是  $A_B$  和  $B_B$  。发生死锁的四个必要条件是 : 互 斥使用条件 ,  $C_B$  条件 , 不剥夺条件和  $D_B$  条件 . 银行家算法用于  $E_B$  死锁 。

供选择的答案:

- A:(1)资源分配不当(2)系统资源数量不足(3)作业调度不当(4)用户数太多
  - B: (1) 进程推进顺序不当(2) 进程调度失误(3) 进程数太多(4) CPU 太慢
  - C: (1) 请求和阻塞(2) 请求与释放(3) 请求和保持(4) 释放和阻塞
  - D: (1) 环路(2) 环路且等待(3) 资源编序(4) 资源无序
  - E: (1) 避免 (2) 预防 (3) 控制 (4) 模拟 (5) 解除

#### 四、简要回答下列问题(共12分,每题4分)

- 1、某系统中进程调度采用"时间片轮转"的策略,每个进程得到的时间片可随 进程执行情况而变化。若进程经常产生中断,则给它分配较短的时间片,若 进程被中断的次数很少,则分给一个较长的时间片,请解释为什么要这样 做?
- 2、什么是临界区?进程进入临界区的调度原则是什么?
- 3、在现代操作系统中,都引入了进程的挂起状态,其含义是什么?为何要引入?

#### 五、综合题(22分)

- 1、(10分)某系统对主存采用页式管理,供用户使用的主存区域共640K字节,被分成160块,块号为0,1,2,...,159。现有一作业的地址空间共占4页,其页号为0,1,2,3,被分配到主存的第2,4,1,5块中,回答:
- (1)作业每一页的长度为多少字节?
- (2)写出该作业被装入主存时,其对应的页表。
- 2、(共 3\*4 分)生产者—消费者问题表述如下: 一组生产者进程和一组消费者进程通过缓冲区发生联系。生产者进程将生产的产品送人缓冲区,消费者进程则从中取出产品。假定环形缓冲池中共有 N 个缓冲区,编号为 0~N-1。

为了描述生产者进程和消费者进程,设指针 in 和 out 分别指向生产者进程和消费者进程当前所用的缓冲区(buffer),初值均为 0。

- (1)应设置三个信号量实现两类进程的同步,分别是 full、empty 和 mutex。请说出它们的含义及初值。
  - (2)下面是生产者进程的算法描述,请填写相应的P、V操作语句。while(1) {

产品送往	buffer[in
in = (in+)	_
in = (in + in	1)%N;

(3) 指出生产者进程算法中的临界区是哪一段程序?