科目代	玛:	896	科目名称	尔:	数据结构	
★所有:	答案必须做	在答题纸上, 做	在试题纸上	无效		
ي د			T - () >			
一、隼	<b>-</b> 坝选择题	(20 分,每是	四2分)			
1. 从问	题空间中抽象	出来的数学模型是	是指数据的(	)。		
	A. 逻辑结构		B. 存储结	构		
	C. 物理结构	Zill	D. 逻辑结	构和存储结构		
2. 在一	个具有 n 个约	吉点的有序单链表	中查找其值等	于 x 的结点时,	在查找成功的情况下,	需要进
行的平:	均比较次数为	( )				200 g
	45	7				
	A. n C. n/2		B. log <sub>2</sub> n	r		
			D. (n+1)/2			
3. 广义	人表((b, (a,D)),	(b,(a,D), C)) 的表	头与表尾公别	提()		
A	b, (a,D); (C	)	B. (b, (a,D	)); (C)		
C	c. b, (a,D); ((b	o,(a,D), C))	D. (b, (a,D	)); ((b, (a,D), C))		
4. 下面	有关生成树的	]论述中正确的说法	去是 (	). ×		
	A. 一棵生成	树中的顶点之间不	一定连通	1/5	X	
	B. 任意给定	无向连通图的生成	<b></b> 材是唯一的	·	THE STATE OF THE S	
	C. 生成树中	不可能存在回路				
	D. 包含n个	顶点的无向连通图	所对应的生质	戊树包含 n 条边	/	
5. 下面	关于赫夫曼(	(Huffman)树的叙	区述中错误的是	是( )。		
	A. 树中一定:	没有度为1的结点	į			
	B. 树中 2 个	权值最小的结点一	定是兄弟结点	Ā		
	C. 该树一定;	是一棵完全二叉树	t			
	D. 该树具有:	最小的带权路径长	定度			
li e						

科目代码:	896	科目名称:	数据结构			
	杰斯特拉(Dijkstra)算法求 )。	解图中某源点到其余		法是		
	按照长度递减的顺序求出图。	中某源点到其余各个顶	点的最短路径			
В.	按照长度递增的顺序求出图中	中某源点到其余各个顶	点的最短路径			
C.	通过深度优先遍历求出图中基	<b></b> 其源点到其余各个顶点	的最短路径			
D.	通过广度优先遍历求出图中基	<b></b> 某源点到其余各个顶点	的最短路径			
7. 如果一 子结点数目:	4	EFG,后根遍历序列	为 BDECGFA,则这棵树的根结点	(的孩		
Α.	1	B. 2				
C.	3	D. 4				
地址分别是			D13。如果表中已经插入3个关键 内空。采用线性探测法解决冲突,			
Α.	1	В. 2				
C.	5	D. 6				
9. 在5阶	B-树中,根结点所包含的关键	建字个数的最大值和最	· 小值分别是(			
	4, 1	B. 3, 1				
C.	5, 2	D. 4, 2	X			
10. 下列扫	非序算法中,属于稳定的排序	算法是 ( )。				
Α.	堆排序	B. 直接选择排序	4			
C.	基数排序	D. 快速排序				
二、填空	题(20分,每题2分	)				
1. 算法的时	间复杂度是指	(	<u>)</u>			
2. 后缀表边	5式 10_8+2*10_12_6/-4/+	的计算结果是(下划约	线'_'表示空格)②。			
3. 在求解迷	宫的算法中,使用栈的主要作	F用是	<u></u>			

科目代码:	896	科目名称	K:	数据结构	
4. 采用二叉链表进行	存储的二叉树中包含	含n个结点,	空指针和非空排	旨针的数量分别是_	4 .
5. 一棵完全二叉树拢结点是	安照层次遍历的序列:	为 ABCDEFO ⑤	GH,那么在中月	序遍历过程中结点 <i>F</i>	A 的直接前驱 。
6. 一棵完全二叉树上	有 1001 个结点,其	中叶子节点的	的个数是	6	o
7. 给定包含 n 个顶点	的无向图,采用邻抗	妾表进行存储	,最多拥有的表	長结点个数是	<u></u>
8. 假设有一组关键 序列建成的初始堆(					亥初始关键字 。
9. 假设有 k 个关键 的次数是	字互为同义词,采用	线性探测法技		入哈希表,则至少	需要进行比较
10. 有一种排序方法;	适用于原始数据排列	基本有序且数	数据量n较小的	情况,这种排序方法	生是 <u>⑩</u> 。
三、简答题(50		4	N.		
1. 给定关键字序列(	35, 24, 42, 18, 2	0, 41, 36,	29, 56, 37, 39	9),请回答下列问题	题。
(1) 按照此关键号	产的排列顺序构建一种	棵二叉排序枫	付, 画出所构建的	的这棵二叉排序树。	
(2) 按照此关键与	的排列顺序构建一种	棵平衡二叉树	付, 画出所构建的	的这棵平衡二叉树。	
(3) 分别求出在等	等概率情况下,构建	的二叉排序权	村和平衡二叉树的	的平均查找长度 AS	L.
2. 对某棵树 T 采用	顺序存储结构, 将树	中的结点按照	<b>照先根遍历次序</b>	依次连续存储在数约	组中,每个数
据元素包括数据域 D	ata,以及附加的两个	表示结构信	息的域 LTag 和	RLink。LTag 是标》	<b>志位</b> ,"1"表
示该结点存在子结点	,"0"表示该结点没	t有子结点; ]	RLink 是指针,	指向该结点在树中的	的下一个兄弟
(右兄弟) 结点。将	树T采用该方法进行	<b></b> 存储的结果	如下图所示,请	<b>「回答下列问题。</b>	

科目代码:

896

科目名称:

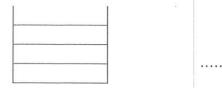
数据结构

				<b>7</b> [	7		7	<b>¬</b>		************	<b>¬</b>	
RLink				I		-,						
Data	A	В	С	Е	F	G	D	Н	I	J	K	L
LTag	1	1	0	0	1	0	0	1	1	0	1	0

- (1)根据如上的存储结构,推导出指向结点的第一个孩子结点指针 LLink,画出这棵树 T 对应的二叉树。
- (2) 写出该树 T 的后根遍历序列。
- 3. 有向无环图的拓扑排序算法中,使用k S 作为辅助结构来存储当前入度为 0 的顶点,每次从栈顶取出顶点进行输出。对于如下给定邻接矩阵存储的图 G,请回答下列问题。

	$V_1$	$V_2$	1/3/	V <sub>4</sub>	$V_5$	$V_6$
$V_1$	0	1	1	0	1	0
$V_2$	0	0	0	0	0	1
$V_3$	0	0	0	1	O.	0
$V_4$	0	0	0	0	0	1
$V_5$	0	0	1	1	0	0
$V_6$	0	0	0	0	0	0

(1) 画出在拓扑排序过程中, 栈 S 的变化情况。



(2) 写出按照拓扑排序算法进行拓扑排序的输出结果。

注意:请将所有答案做在答题纸上,做在试题纸上无效!

科目代码:	896	_科目名称:	数据结构
4. 已知有序序列(10, 20,	30, 40, 50,	60, 70, 80, 90,	100, 110), 请回答下列问题。
(1) 对如上序列进行	"折坐杏找"。	写出比较次数为4.1	次的关键字
			入山(人)()()
(2)计算等概率情况	下	产均登找长度。	
5. 给定关键字序列(46,	72, 29, 57, 3	31, 68, 20, 72',	18, 59, 30), 按照非递减的顺序排列,
请回答下列问题。			
(1) 简单选择排序前3 趋	排序的结果:		
			;
	<1		;
	1		_
(2) 杜迪杜克盖2岁周田中	1-44:- FMH	(后), 此权往州。	
(2) 沃逐排/7 則3 (人 炯 用 )	aruuon/p by sp	(母伙起拜付排)	于列中第一个数据作为极相力:
			<b>;</b>
		FILLE	;
		XX	0
注意:请将所有答约	2.出在炊販纸 1	· 做去計斷班 IV	E 7/4 1
任息: 阴竹川行行名	民职工合应纸工	_, 加工 风灰丝孔	JUST I
四、算法阅读题(1	5分 每题	5分)	×73
	265 205	0 ), ,	
阅读如下有关图的算法,图		,	**
#define VISITED 1 //标	100 1001 101 1001 101 101 101 101		
#define UNVISITED 0 //标		可过 .	
#define MAX 20 //最	大坝点个剱		
<pre>typedef struct{   int vexs[MAX];</pre>	//顶点向量		
45 45 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5	55	甘山值为1惠元方 <i>2</i>	E边(或弧),0表示不存在边(或弧)
int vexnum, arcnum;		点数和边数(或弧	
int visited[MAX];		然级 <sup>和</sup> 边级、级M 否被访问过,初始	
}MGraph; //邻接矩阵定义	White Same		E/301( VISITED
	int v): //返回图	日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日	个邻接顶点; 若v没有邻接顶点, 则返回-1
			(相对于w的)下一个邻接顶点编号:若w
, ,	25 E.	是v的最后一个邻接	

第5页共8页

科目代码:

896

科目名称:

```
void Print(int array[], int i): //打印array数组中第0个到第i个的数据元素
void Algorithm(MGraph& G, int array[], int u, int v, int i){
    int w = -1:
    G.visited[u] = VISITED;
    array [i] = u:
    if( u == v ){
        Print(array, i);
    }else{
         for (w = FirstAdiVex(G, u); w >= 0; w = NextAdiVex(G, u, w)){
             if (G.visited(w) \leftarrow UNVISITED){
                  Algorithm(G, array, w, v, i+1);
                  G.visited[w] UNVISITED:
         }
}
    给定图G的邻接矩阵为:
                                                             5
                                           1
                                 0
                                      0
                                      1
                                  1
                                           0
                                                0
                                  2
                                      0
                                           1
                                               0
                                                    1
                                                         0
                                  3
                                                    0
                                                         0
                                      0
                                           1
                                               0
                                  4
                                      0
                                           0
                                               0
                                                    1
                                                         0
                                  5
                                      0
                                           0
                                               0
                                                    0
                                                         1
 (1) 请说明该算法的功能:
```

- (2) 对于图G,写出执行算法Algorithm(G, array, 0, 4, 0)的运行结果;
- (3) 调用 Algorithm(G, array, 0, 4, 0)的过程中,写出在第一次在调用 Print 函数之前数组 array 存储的 变化情况。

	0	1	2	3	4	5	6	_
array								]
								]
								]

注意: 请将所有答案做在答题纸上, 做在试题纸上无效!

第6页共8页

科目代码:

896

科目名称:

数据结构

## 五、算法设计题(45分, 每题15分)

1. (算法设计)对于采用二叉链表存储的二叉树 T, 查找 T 中的所有单分支结点(仅包含一个子结点), 并将这些结点的数据域信息(data)按照先序遍历中的次序存入带头结点的单链表 L。

二叉链表表示法中结点的定义为:

typedef struct BiTNode {

int data:

struct BiTNode \*lehild, \*rchild:

} BiTNode, \*BiTree;

链表中结点的定义为:

typedef struct ListNode {

int data:

struct ListNode \*next:

} ListNode, \*List;

算法原型为: void FindNodeToList(BiTree T, List& L)

2. (**算法设计**) 给定包含相同顶点的有向图 G1、G2,但二者采用的存储结构不同,其中 G1 以邻接 表为存储结构,G2 以邻接矩阵为存储结构,设计算法将 G1 合并到 G2 之中,即:如果 G1 和 G2 中均存在相同的弧,则将弧上的权值合并,如果 G1 中的弧在 G2 中不存在,则将该弧(带权值)加入 G2 中。

图的存储结构定义如下:

#define MAX 20

//最大顶点个数

typedef struct{

int vexs[MAX]:

//顶点向量

int arcs[MAX][MAX];

//邻接矩阵, 值为弧上的权值, 顶点之间没有弧相连则取值为 0

int vexnum, arcnum;

//图的当前顶点数和弧数

}MGraph;

//邻接矩阵定义

typedef struct ArcNode{

int adjvex;

//该弧所指向的顶点的位置

struct ArcNode \*nextarc:

//指向下一条弧的指针

int weight;

//该弧的权值

}ArcNode;

第7页共8页

科目代码:

896

科目名称:

数据结构

typedef struct VNode{

char data:

//顶点信息

ArcNode \*firstarc:

//指向第一条依附该顶点的弧的指针

}VNode, AdjList[MAX];

typedef struct{

AdiList vertices:

//邻接表顶点数组

int

vexnum, arcnum: //图的当前定点数和弧数

}ALGraph: //邻接表觉

算法原型为: void Merge Graph (ALGraph G1, MGraph &G2);

3. (数据结构设计) 互联网搜索引擎是实现信息查询的检索系统,用户输入检索需求之后,系统会返 回相关的多个检索结果,并对结果按照相关性等因素进行排序,其中,排序的一项依据来源于链接分 析策略: 网页之间的引用, 如果网页的被引用率较高, 该网页的权威性也较高, 具有更好的可靠性, 排序结果也较靠前。如果基于链接分析技术设计搜索引擎的排序子系统,按照网页之间的链接关系进 行分析, 实现网页权威性的客观排序。

讲行问题分析, 回答下列问题,

- (1) 通过分析,确定所需要的数据结构。(文字描述即
- (2) 写出主要数据结构的抽象数据类型定义。

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