科目代	达码:	896		_科目名称:	数据结构	
		1 -130 4 5 6	is at The ris	11 T 11 T 18	BARASS AS	1 19 19 18 25 -
★所有	「答案必须做在	答题纸上,	做在试题	纸上无效		5.特殊主持·
	¥ += 14 15 5=	(a. /\ \		ant.		
, <u></u>	单项选择题	(20分,每	题 2 分			
下列每	每个题目中有四	个选项, 其中	只有一个	是正确的。试根	据题目的陈述,选	圣正确的答案。
2000						
1. 数	据结构的说法	确的是(	)。			
	数据结构的逻	7		<del>/</del> 1		
				展 加 五		
	数据结构的存	$\mathcal{L}$	1			
C.	数据结构的逻辑	辑结构唯一地	决定了该	数据结构的存储	结构	
D.	数据结构仅由:	其逻辑结构和	存储结构	夬定		
				The same of the sa		
2. —	个输入受限的 1,2,3,4),	双端队列(即 不可能得到的	仅允许- 输出序列:	端输风,但两 是(人)	端都可以输出), 当	<b>省输入序列的</b>
A.	(1, 3, 2, 4)	)	3. (1, 4	, 2, 3)	<b>进来以从中国基本</b>	
C.	(4, 2, 3, 1)	) ]	0. (4, 3	, 2, 1)	TX .	
					<b>**</b>	State of the state
3. 三:	维数组 A[10][2 储地址是 100,	20][30]按行序 数组中每个元	序为主序存 素占用 1·	放于一个连续的 个字节,则A[2	的存储室间中,其中 ][5][7]的存储地址	A[0][0][0]自 是( )。
A.	100+2×20×30				A CONTRACTOR OF THE SECOND	
В.	100+2×10×20	×30+5×20×	30+7			
C.	100+10×20×3					
υ.	$100+2+5 \times 10+7$	×10×20				
4. 将相	对 T 转换为二叉	树 B, T 中结,	点的后根证	遍历顺序对应 B	中结点的遍历顺序是	<u> </u>
	前序		3. 中序			
C.	后序	I	). 层序			

5. 森林中有 3 棵树,结点个数分别为 n<sub>1</sub>、n<sub>2</sub>和 n<sub>3</sub>,由该森林转化成的二叉树中,根结点的右子

6. 打印机的数据缓冲区用于缓解计算机主机和打印机之间的处理速度不匹配,该缓冲区的逻

B.  $n_2 + n_3$ 

D.  $n_1+n_2+n_3$ 

科目代码:

A.  $n_1+n_2$ 

C.  $n_1+n_3$ 

树上的结点个数是()。

896 科目名称: 数据结构

	辑	结构是()。						
	A.	栈	B. 树					
	C.	图	D. 队列					
			THIS T					
7		于序列(14, 9, 6, 8, 21, , 6, 14),那么采用的排序			-趙排序之 )。	后,数据排列	变为(4,9,1,	8,
	A.	堆排序	B. 快速打	非序	X			
	C.	希尔排序	D. 冒泡	非序				
8	3. 空	间复杂度与待排序列长度无	关的排序的	算法是	( );	14		
	Α.	直接插入排序。	B. 快速	非序		X	6 (2005): 3-	
	C.	基数排序	D. 归并	非序				
Ç	9. 有	关排序算法正确说法是(	)。					
	A.	使用链表可以实现简单选择	<b>译排序</b>					
	В.	排序的初始序列有序时, 伤	快速排序的	速度可	以显著提高	高		
	C.	简单选择排序是一个稳定的	内排序方法	÷				
	D.	最坏情况下快速排序时间的	生能也好于	堆排序	的时间性的	能		
		己知由关键码序列(5,6,1 整得到的最小堆是(  )。		8, 20,	15, 22)	构成的最小堆	,在插入关键码	3 后
	A.	(3, 5, 12, 6, 28, 20,	15, 22,	19)				
	В.	(3, 5, 6, 12, 28, 20,	22. 15.	19)		g_ a * a. a		

获取 考研经验/复试资料等研资讯 英注微值公众号 计算机与软件考研

科目代码:	896	科目名和	水: 数据结构	
C. (3, 5	6, 6, 12, 15, 19, 2	20, 22, 28)	图 (和分、管理 10分	三、探索
D. (28,	22, 20, 19, 15, 12			
二、填空题	(20分, 每题2		Cottue de Linde (	
1. 根据数据; 构分别是_	元素之间关系的不同	特征,通常有 4 类基	本结构,除"集合"外其作	也三种基本结
2. 顺序存储组	结构中表示数据元素	之间逻辑关系使用的是	Linklist px = X; Linklist px = X;	
	VI.	_	Linklist ps - BUTLE	ε
3. 向一个含剂	有n个结点的有序双	向链表中插入新结点的	的算法,其时间复杂度是	•
4. 顺序队列;	实现时,通常会将数组	且看作一个首尾相连的	环,这样做的好处是可以避	免。
5. 含有 n (n 结点的数		完全图用邻接表存储,	其中任意一个顶点的单链。	表所包含的表
操作 GetH		tTail, 那么 GetTail	,可作用于广义表上的操作 (GetHead(GetTail(S))的	
8. 有 n 个顶	点的有向强连通图,	最少具有的弧数是		o
H(key) =		址法处理冲突 (插入	79, 55, 11, 10, 27, 8), 位置为表尾)构造所得的。	
	h 的 m 阶 B-树,当 树的高度为	向其叶结点插入一个关	t键字 x 后出现根结点分裂	的现象,在插
appl			題。18 (民故語) 題的是。 19 全年末期,建筑自身是	

科目代码:

896

科目名称:

数据结构

#### 三、解答题(50分,每题10分)

1. 已知 2 个线性表(2, 4, 6, 8)和(2, 3, 4),均用带头结点的单链表存储,头指针分别是X和Y,单链表结点结构类型定义为:

```
typedef struct LNode{ //链表中结点
   int data:
                        //结点信息
   struct LNode * next; //指向下一个结点的指针
}LNode, *LinkList;
     LinkList px = X;
     LinkList py
     LinkList pz = NULL;
     while (px->next && py->next) {
       if ( px->next->data <= py->next->data) {
         pz = px->next; px->next = pz->next; free(pz);
6.
7.
    }else{
         py = py->next;
10. }
```

请画出执行上述程序段后,单链表 X 和 Y 的示意图。

2. 给定一个森林对应的二叉树, 见图 1, 请回答下列问题;

- ①请画出该森林。
- ②森林中结点最多的树包含的叶子结点个数。
- ③该森林中包含的树的个数。



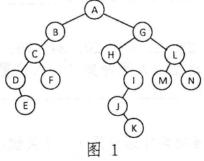
微信 扫一扫 关注微信公众号 计算机与软件考研

计算机/软件工程专业

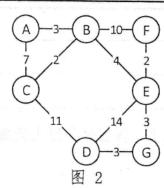
每个学校的

考研真题/复试资料/考研经验

考研资讯/报录比/分数线



3. 给定带权无向图 (无向网) G, 见图 2, 边上的数值为路径权值, 以 A 为起点, 利用 Prim 算法构造最小生成树, 要求写出 closedge 数组的变化过程。



		<b>%</b>							
i	0 -	1	2	3	4	5	6	集合	集合
closedge	Α	B	C	D	E	F	G	U	V-U
adjvex		A	A					{ A }	{ B, C, D,
lowcost	0	3	77	∞	$\infty$	∞	$\infty$	05	E, F, G }
adjvex		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	7			7011		1.522	oje Japano
lowcost					n 1/4		1.5%	ener en anima	mha day
adjvex				150, 464,	1-	1333.			
lowcost		9			X_	211,1	-		
adjvex					Im				2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2. 2
lowcost						X	7 may 12	4 4 5 6 6	
adjvex		i Farmani (1)		30 60 0		27			
lowcost					D-1.1	6/4			
adjvex					1 , 83-53	3	18	77424,6-55	77
lowcost							XX	F - C 12 00	
adjvex							17	X	
lowcost	4				d ago iệc		300	A THE STORY	

注意:请将所有答案做在答题纸上,可以将上表绘制在答题纸上进行填写,做在试题纸上无效!

- 4. 对于关键字序列 (14, 13, 3, 16, 29, 7, 21, 9, 33, 10, 20), 设哈希表的地址空间为 [0..12], 哈希函数为 H(key)=key MOD 13, 冲突解决方法为二次探测再散列方法,请回答下列问题:
  - ①画出构建出的哈希表。
  - ②写出那些查找过程中需要比较 3 次才能找到的关键字。
  - ③计算等概率情况下查找成功的平均查找长度 ASL。
- 5. 对关键字序列(14, 13, 3, 16, 29, 7, 21, 9, 33, 10, 20)进行快速排序,以待排序列的最后 1 个关键字为枢轴,调用分割函数 Partition 进行划分并使得枢轴就位,请分别写出前 3 次调用分割函数 Partition 后的关键字序列(枢轴请用圆圈圈出)。

科目代码:	896	_ · 7 · 2 E	_科目名称:	数据结构	二:40万百年
第一次:		(D-0-1	(A)(B)		o
第二次:					o
第三次:		(3)	<u> (2).</u>		o
注意:请将所	f有答案写在答题 <sup>9</sup>	纸上,写在	试题纸上无效!		
四、算法阅读	题(15分,每	题 5 分)			
阅读下列算法并	中回答问题:				
#define MZ					
typedef st	and the second second second	//邻	接矩阵存储的图的	1定义	
	ges[MAX][MAX]		接矩阵		
int n;	des [mur] [mur]	. </td <td>中顶点数量</td> <td></td> <td></td>	中顶点数量		
} MGraph;			1 火爪妖里		
, MGLaph,		(2)	X		
算法 algori	thm 的实现代码?	如下:			
	algorithm (MG		// 数邻接矩阵	存储的图	
	int A[MAX][MZ				
	int i, j, k,	- /			7.9V(D8 +
	for(i=0; i <g.< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></g.<>				
5.	for(j=0;				
6.		]=g.edge			
7.	for(k=0; k <g.< td=""><td>n; k++)</td><td></td><td></td><td>· 在 · 第 · 查</td></g.<>	n; k++)			· 在 · 第 · 查
8.	for(i=0;	i <g.n; i<="" td=""><td>++)</td><td></td><td></td></g.n;>	++)		
9.	for(j=	0; j <g.n< td=""><td>; j++)</td><td></td><td></td></g.n<>	; j++)		
10.	if(	A[i][k]+	A[k][j] <a[i]< td=""><td>[j])</td><td></td></a[i]<>	[j])	
11.		A[i][j]=	=A[i][k]+A[k]	[j];	
12.	for(j=0; j <g< td=""><td>.n; j++)</td><td>(A1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1</td><td></td><td></td></g<>	.n; j++)	(A1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1.1		
13.	B[j]=A[0]				
14.	for(i=1;				
15.		] <a[i][j< td=""><td></td><td></td><td></td></a[i][j<>			
16.	B[	j]=A[i][	il;		
17.	}				
18.	k=0; m=B[k];	. 124			
19.	for(i=1; i <g< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></g<>				
20.	if(B[i] <m< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></m<>				
21.	m=B[i]				
22.	k=i;				
	音列分并提ြ图:				
24.	return k;		Tion 开始并被引	DEAR XX 数据包含基	X 1. 19 12

科目代码:

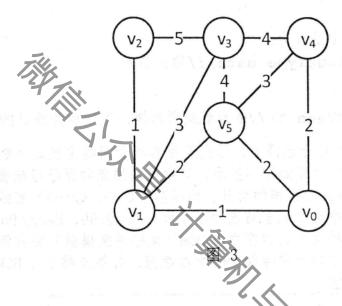
896

科目名称:

数据结构

25. }

- ①分析算法的时间复杂度。
- ②简述算法的功能。
- ③对于如图 3给定的带权图,写出执行算法后的返回的结果。



### 五、算法设计题(45分, 每题15分)

1. (算法设计) 为邻接矩阵存储的图设计并编写一个非递归的深度优先遍历算法。

图的邻接矩阵存储定义:

#define MAX 20

//最大顶点数

typedef struct{

//邻接矩阵存储的图的定义

int edges[MAX][MAX];

//邻接矩阵

int n;

//图中顶点数量

}MGraph;

算法中可以直接使用的辅助数据和函数有:

bool visited[MAX]

//全局访问标志数组

void visit(int v)

//访问函数

FirstAdjVex(G, v)

//返回图 G 中顶点 v 的第一个邻接顶点, 若不存在返回-1

NewAdjVex(G,v,w)

//返回图 G 中顶点 v 的相对于 w (w 是 v 的邻接顶点)的下一个

//邻接顶点。若w是v的最后一个邻接点,则返回-1

算法的原型为:

void UnrecDFSTraverse (MGraph G, int v) //G 为要进行深度优先遍历的图, v 为 //指定的入口顶点

科目代码:

896

科目名称:

数据结构

2. (算法设计)设计并编写一个算法能够将一棵以孩子兄弟表示法存储的树中所有的树叶输出并统计总个数。树的孩子兄弟存储表示法中结点的定义为:

typedef struct CSNode{ //树中结点

ElemType data;

//结点信息

struct CSNode \* firstnode, \* nextsibling; //最左孩子, 右兄弟}CSNode, \*CSTree;

算法中可以直接使用的输出函数为:

void PrintElement (ElemType data) //输出信息

函数原型:

int OutPutLeaves (CSTree T) //T 为要处理的树, 返回值为统计的个数

3. (数据结构设计) XML (扩展标记语言) 格式是目前用于网络主机之间数据传输和交换的一种数据格式标准。一个 XML 文档如图 4所示, 其数据由结点和原子值嵌套组成, 如〈book〉…〈/book〉、〈year〉29. 99〈/year〉这样的由开、闭标签(〈···〉、〈/···〉)包括其内部数据组成的数据单元视为结点, 结点中可以包含结点和原子值; 而 29. 99, Harry Potter 这样的数据为原子值。通常一个 XML 文档在主机内存中以 DOM (文档对象模型) 的实例形式存放。请你设计一种 DOM 数据结构, 以在内存中存储 XML 文档数据, 并能支持从该 DOM 实例中查找出 XML 文档中的各个结点和原子值。

<br/>
<bookstore>
<bookstore>
<bookstore>
<title>Harry Potter</title>
<author>J K. Rowling</author>
<year>2005</year>
<price>29.99</price>
</book>
<book>
<title>Learning XML</title>
<author>Erik T. Ray</author>
<year>2003</year>
<price>39.95</price>
</book>
...
</bookstore>

图 4

请回答下列问题:

- ①实现这个 DOM 需要存储哪些数据。(文字描述即可)
- ②通过分析,确定所需要的数据结构。(文字描述即可)
- ③写出主要数据结构的抽象数据类型定义。