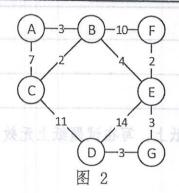
		467	الــــــــــــــــــــــــــــــــــــ	上ノくす	- 40	דט א	- HN	_ H	リスし	工八	5	5 ML	此人正然		
科目代	└码:_	村	数据结	896	1	名标		斗目:	名称:		968	数据	结构	: 8	科目代配
手士以	其台灣	中包	k V - p	转化成 的	本林本	南海	: - cD	n, Au	-,0,0	分割》	个数	古岩	機樹	中有 3	林鑫 8
★所有	「答案」	必须做	在答題	延纸上,	做石	生试是	近纸_	上无效	效		.(个数是	的结点	土林
	1. F	1 27 100													n .A
	单项边	E 择题	(20	分,名	 	2分	•)		12+113						
下列台	每个题目	目中有	四个选	项,其	中只不	有一个	是正	三确的	7。试	根据是	返 目白	勺陈述	,选择	承正确的	勺答案。
				的处理通											
4 AU	111 /1- 1/-	LL >> > 1	L. T	h 1.1. 🗐 .	,	`									
1. 致				角的是()。									k .A
A.	数据组	吉构的	逻辑结	构独立一	于其石	字储结	构								
В.	数据组	吉构的	存储结	构独立-	与该多	数据结	构的								
.8 .C.	数据组	吉构的	逻辑结	构唯一是	地决分	定了该	数据	居结社	的存	储结构	句 .8		(14, 9	序列	
D.									自由自	序方法	1000				
υ.	级7店 5	百円仅	田共足	辑结构为	叶竹	百结代			快进	B.				维排序	Ł.A
										两端者	都可!	以输出	出), 当	输入户	亨列的是
(1, 2,	3, 4),	, 不可	能得到	的输	出序列	り是	()。						
A.	(1,	3, 2,	4)		B.	(1,	4,	2, 3)#6	无关射				1复杂店	图空.8
C.	(4,	2, 3,	1)		D.	(4,	3,	2, 1	失(
										.a					
3. 三存	维数组储地址	. AL10. 是 100][20][,数组	30]按行 .中每个	下序为 元素	主序 占用	存放 l 个"	于一字节,	个连: 则 A	续的存 [2][5	·储空][7]	间中的存作	, 其中诸地址	A[0] 是([0][0]的
A.	100+2	×20×	30+5×	<30+7						· 经基础		東東			
В.	100+2	×10×	20×3	0+5×20)×30)+7									
C.	100+1	0×20	×30+2	0×30+7	7										
D.	100+2	+5×10	0+7×1	0×20											
4.将	树T转	换为二	二叉树 F	B, T 中:	结占	物后样	退漏月	五顺点	多对应	i R 由 4	法占占	カ海 F	间	르 (
A.				有成的主			1	V 1.041	1 1/1 1/2	. 21				知由另	
*					В.										
C.	后序				D.	层序			, 22,		8, 2		, 12,	(3, 5	.Α

科目代	: 四:	排制	896	<u> </u>	13日上和	目名称:	698	数据结构	: 四:	升目样
C.	(3, 5	5, 6, 12	2, 15, 1	9, 20, 2	2, 28)	分)	每题10	(50分)	解答题	1 1
∄∥D.	(28,	22, 20	, 19, 15	, 12, 6,	5, 3)					
	真空题	(20 5	分,每是	题2分)				struct M		ty
1. 根	据数据分别是	元素之间	可关系的2	不同特征,		4 类基本:	结构,除	"集合"外	其他三种	
17	N NIKE_							*LinkLis	ODOM	0
2. 顺	序存储	结构中表	を示数据え	元素之间:	逻辑关系的	吏用的是_	(X = X)	nklist p	ia	<u> </u>
								nkList p		£
3. 向	一个含:			:->data		ata <= p	next->da	间复杂度是	dw	<u> </u>
4 hlt						px->ne				8
4. 则	()外外	实现时,	週 常会将	- 数组看作	一个首尾		,这样做的	7好处是可以	、避免	8
			顶点的无	向完全图	用邻接表	存储,其	中任意一	个顶点的单位	连表所包	含的表
结	点的数	量是			医黄汞内	17球7長	后. 单结	8.南野粒十三	意出执行	
6. 广操	义表 S= 作 GetH	=((a, ead 和求	b, c), t表尾操作	(d,(乍GetTai)	e), (f l, 那么G	etTail(G	可作用于) etHead(G	^一 义表上的i etTail(S))	操作有: 的结果是	求表头 。
7. 有	n 个顶,	点的有向	可完全图,	其弧的~	个数是	于结点个	包含的叶	4 性 8 景 点	森林中组	<u></u>
								包含的树树		<u> </u>
8. 有	n个顶	点的有向	可强连通图	图,最少真	人有的弧数	(是				0
					BY	THE STATE OF THE S				
Н (key) =	key MO	D 13 和铂	, 23, 1, 连地址法; 字是	处理冲突	84, 79, (插入位置	55, 11, 置为表尾)	10, 27, 8 构造所得的),按哈 内哈希表	希函数中,查
					20	(3)			-	0
10	一棵高为 x 后该	nh的m 树的高度	阶 B-树, E为	当向其中	十结点插入	一个关键	字x后出	现根结点分	裂的现象	, 在插
	1歳 当	5. t. A	13 南中	4 3 3 4 5 4	小体的可以	i e bu in	a (Wd r	E向图 (无印	> 安排 权子	°

科目代码: _______________________科目名称: _______数据结构



i	0	1	2	3	4	453	6	集合	集合
closedge	Α	В	C	D	E	F	G	U	V-U
adjvex		A	A					{ A }	{ B, C, D,
lowcost	0	3	7	∞	∞	∞	∞	20	E, F, G }
adjvex lowcost		义多	(西图的	存储自		1/45			sypedef str
adjvex lowcost				量数	连短路 中顶点	4.4	-: [X	AM] [XAM] Re	in dai
adjvex lowcost							A de K	hm 約重期代	+ rigox DM
adjvex lowcost		領的問	起阵有	告俗卷			MGrap	lgozithm (
adjvex lowcost					T [XA		(m)	at A[MAX] (3. i
adjvex lowcost					(++	(++± ; ; n.	6>¢	for (j=0)	. 3

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:

for (i=1; i<q.n; i++)

k=0; m=B[k];

if(8[j]<A[i][j])

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

科目名称: ___

数据结构

struct CSNode *

typedef struct CSNode(//村中结点

25.

- ①分析算法的时间复杂度。 成义国内京学中表示表情有意见于意内体。 黄个总书题并
- 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。

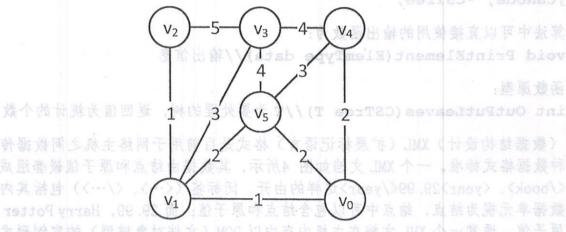


图 3

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