广东工业大学

2017年攻读硕士学位研究生入学考试试题

考试科目	(代码)	名称:	(829) 数据结构

满分 150

(考生注意: 答卷封面需填写自己的准考证编号, 答完后连同本试题一并交回!)

一. 选择题(共 30 分, 15 小题, 每题	[2分]
1. 下面程序段的时间复杂度是()。	
x = 0;	
for(i = 0; i <n; i++)<="" td=""><td></td></n;>	
for (j = i; j <n; j++)<="" td=""><td></td></n;>	
x++;	
A. $O(\log_2 n)$ B. $O(n)$	C. $O(n\log_2 n)$ D. $O(n^2)$
2. 线性表采用顺序存储结构时,其元素地址	() .
A. 必须是连续的	B. 部分地址必须是连续的
C. 一定是不连续的	D. 连续不连续都可以
3. 在单链表中, 若需在 p 所指结点之后插入	s 所指结点,可执行语句()。
A. s->next=p; p->next=s;	B. s->next=p->next; p=s;
C. s->next=p->next; p->next=s;	D. p->next=s; s->next=p;
4 假设样的 λ 栈序列 为 1 2 3 ······ r	n, 出栈序列为 p ₁ , p ₂ , p ₃ , ·····, p _n 。若 p ₂ = 2,
	1, m. 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1,
则 p ₃ 可能取值的个数是()。	C. n-3 D. 无法确定
A. n-1 B. n-2	C. 11-3
5. 下列操作中,不属于队列基本操作的是	() .
A. 取队头元素 B. 删除队头元	
 6. 在一棵二叉树中, 度为 2 的结点有 15 个	,度为1的结点有2个,则度为0的结点数为()。
A. 13 B. 15	C. 16 D. 17
	3 v 方大 1: 园 单结 占 v - 刚 v 的 前 取线 索 指 向()
	1 x 存在左兄弟结点 y, 则 x 的前驱线索指向()。
A. X 的双亲结点	B. 以 Y 为根的子树的最右下方结点
C. X 的左兄弟结点 Y	D. 以 Y 为根的子树的最左下方结点
8. 分别用下列序列构造一棵二叉排序树, 与	与用其它三个序列构造结果不同的是()。
A. (4, 2, 6, 3, 5, 7)	B. (4, 2, 3, 7, 5, 6)
C. (4, 6, 2, 7, 5, 3)	D. (4, 6, 5, 2, 7, 3)
22	

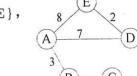
0		4n 非连	■ 五 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一	含有 28 4	圣边. 见	則 G 中的顶	点总数	至少为() .		
9	. L.			В. 8			C. 9		D. :	10	
			· 151 44 /\+			4 E ()					
1						为是()。 音空间大小 [。]		结占个数者	7关,而	i与边数:	无关
						室间大小-					
	В.	田邻接	法 完存。 完存。 提表	时,占用的	1月11日	区间大小与	图的结	点个数有关	는, 而与	边数无	关
						医间大小与					
	υ.	713 4132	COVIII INDE	*		and the second	17/	2/07			
1	1. 5	对如图例	 示的有向	图进行拓挂	扑排序 ,	可能得到的	的拓扑	序列个数是	블()		$\begin{array}{c c} B \\ \hline \end{array}$
	Α.	1					B. 2	V.		A	
	С.	3					D. 4			a (Ď (E)
1	12	用哈希爾	6数求元素	在哈希表	中的存储	诸位置时,	可能会	出现不同的	勺关键:		同哈希函
						方法是(
	Α.	平方取	人 中法				B. 除	留余数法			W W
	C.	折叠法	Ė,				D. 链	地址法			
	13.	高度为:	2 的 4-阶	B树质	全 关键字	2个数至少:	是() 。			
		. 3	- 114 - 121	В. 4	1		C. 5		D.	8	
	1 1	下加土岩	建宁 这别古	1 不可能	具第一:	過快速排序	结果的	1是()	0		
		トグリスt . 「94		[31 16	1 11 1	9 1 1	В. [56 [7	9 941	
		. [16			. 1	Filly	-	16 79]			
			9-94 Scotte	<u></u>	- Allegaria	3.14.14.14.	Als Cat	(是十) 土	健学的:	ip 录 _ fm	λ到已排序
1) 计时记:	水中抗击車	い、()	(取入)人	姓丁山		入到已排序
	- S		该方法是 # 序	В. 1	简 单 冼 :	怪排序	C. 4	速排序	D.	2 路归	并排序
	А	• 月代3	HF) 1,	ь.	H ZE	1-111/1		KX			
		填空是	页(共20	分,10	小题,	每题 2	分)	N. W.	_		
								的 生合。			
						的数				=	
	2. 米	各两个名	有 n 个元	素的有序	長归并反	战一个有序	表,具	最少的比较	父伙奴え	Ė	0
		3 4									
											ont 和 rear
	分别	指向队:	头元素和队	人尾元素的	当前位	置,则判断	f队空的	的条件是_			0
	5. %	将森林 E	转换为对	应的二叉	对 T, 差	吉在工中,	结点u	是结点vi	的左孩	子结点,	则在 F 中,
						A.	1.7/4	fle !	7		
					7 th W '	NL.					
						为					
	7.	在 AOE	网中, 从》	原点到汇点	路径上	各活动时间	可总和量	最长的路径	:称为_		o

			TOTAL CONTROL OF THE PROPERTY	
8 岩	无向图中任意两~	个顶点都是连通的,	则称该图为	

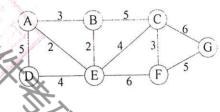
- 10. 堆排序是 类排序。

三. 解答题(共42分,6小题,每题7分)

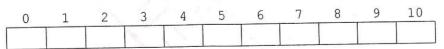
- 1. (7分)已知某二叉树的中序遍历序列为 DEBAFCG,后序遍历序列为 EDBFGCA,请画出此二叉树。
- 2. $(7 \, \mathcal{O})$ 已知某系统在通信中只使用五种字符,其频率分别为: A(0.2), B(0.1), C(0.2), D(0.15), E(0.35), 请画出由此构造的哈夫曼树(要求树中所有结点的左右孩子必须是左大右小),并计算资格曼夫树的带权路径长度 WPL。
- 3. (7分) 已知无向带权图 G 如图所示,其中顶点集 $V = \{A, B, C, D, E\}$,请:



- (1) (5分) 画出图 G 的邻接矩阵
- (2)(2分)基于(1)的邻接矩阵,写出从顶点 D 出发的深度优先遍历序列。
- 4. (7分)已知无向带权图 G 如图所示,试按照克鲁斯卡尔算法求图 G 的最小生成树。请画出该最小生成树,并写出依次选取的边。 (注:各条边的书写格式如示例,比如 (A)—3—(B) 表示成 A-3-B)



- 5. (7分) 设有关键字序列(11, 32, 2, 23, 54, 46),利用哈希函数 H(k) = k % 11 构造其哈希表,用线性探测法处理冲突。请:
- (1) (5分) 画出其构造之后的哈希表;



- (2) (2分) 写出查找关键字 46的过程中, 所求得的哈希地址序列。
- 6. (7分)已知关键字序列(40,31,64,97,12,37,51,56),若对其执行降序的希尔排序,试写出第一趟希尔增量为3时排序的结果。

四. 算法阅读题(共24分,3小题,每题8分)

- 1. (8分)已知无头结点的单链表 L, 其存储的元素都是正整型数据, 阅读算法 f1, 回答下列 问题:
- (1) (4分) 若 L = (2, 8, 5, 1, 7), 且 e = 0, 请写出执行算法 f1(L, e)后的 e;
- (2) (4分) 简述算法 f1 的功能。

```
void f1(LinkList L, ElemType &e) {
  if(NULL==L) return;
  if(L->data>e) e = L->data;
  f1(L->next, e);
}
```

- 2. (8分)已知树 T 采用孩子兄弟存储结构。阅读算法 f2, 回答下列问题:
- (1) (4分) 若树又如图所示,请写出执行算法 f2(T)后的返回结果;
- (2) (4分) 简述算法 f2 的功能。

```
int f2(CSTree T) {
                                                 (E
  if(NULL==T) return 0;
  if(NULL==T->firstchild)
                         return 1;
  else {
     c = 0;
                                    p = p->nextsibling)
                              =NULL;
     for(p = T->firstchild;
                           c += f2(p);
     return c;
  }
```

C

- 3. (8分)阅读算法 f3,回答下列问题:
- (1) (4分) 若顺序表 L = (2, 5, 4, 6, 3), 请写出执行算法 f3(L)后的 L;
- (2) (4分) 简述算法 f3的功能。

}

}

```
void f3(SqList &L) {
  for(i = L.length-2; i>=0; i--)
     if(L.elem[i]>L.elem[i+1]) {
        L.elem[L.length] = L.elem[i];
        for(j = i+1; L.elem[L.length]>L.elem[j]; j++)
          L.elem[j-1] = L.elem[j];
        L.elem[j-1] = L.elem[L.length];
     }
```

五. 算法填空题 (共 24 分, 3 小题, 每题 8 分)

if (NULL==T)

else return f5(______3

}

1. (8分)设以带头结点的循环链表表示队列,并且只设一个指针指向队尾元素结点(注意不设头指针),循环链表的类型定义如下:

```
typedef struct LNode {
    ElemType data;
    struct LNode *next;
   } LNode, *LinkList;
算法 f4 实现相应的出队操作。请在空缺处填入合适内容,使其成为完整的算法。
  Status f4(LinkList &rear, ElemType &e) {
    p = rear * next->next;
                 = p->next;
                   ) rear =
     e = p - > data;
     free(p);
     return OK;
   }
                                 lsize域,其值为该结点的左子树中的结
2. (8分)假设在二叉排序树的每个结束
点数加1。其类型定义如下:
   typedef struct BiTNode {
     char data;
     int lsize;
     struct BiTNode *lchild, *rchild;
   } BiTNode, *BiTree;
算法 f5 求二叉排序树 T 中第 k 小的结点的位置。请在空缺处填入合适内容,使其成为完整
 的算法。
   BiTree f5(BiTree T, int k) {
```

else if(k < T->lsize) return f5(T->lchild, k);

3. (8分)设有向图 G 采用邻接表存储结构,其类型定义如下: typedef struct ArcNode { int adjvex; // 该弧所指向的顶点的位置 ArcNode *nextarc; // 指向下一条弧的指针 // 定义弧的结点 ArcNode; typedef struct { VexType data; // 顶点信息 ArcNode *firstarc; // 指向第一条依附该顶点的弧 } VNode, AdjList[MAX VERTEX NUM]; // 定义顶点数组 typedef struct { AdjList vertices; int n.e; // 图的当前顶点数和弧数 // 邻接表类型 } ALGraph; 算法 f6 在有向图 G 中,除所有以第 i 顶点为终点的有向边。请在空缺处填入合适内容, 使其 成为完整的算法。 void f6(ALGraph &G, int i) for(j = 0; j < G.n; j + +)p = G.v[j].firstarcwhile (p!=NULL && $\{ q = p; p = \}$ if (p!=NULL) { if(p!=G.v[j].firstarc) q->nextarc = p->nextarc; else ③ = p->nexta (4) free(p); } } } 六. 算法设计题 (共10分,1题) 已知一个带头结点的双向链表, 其类型定义如下, 数据元素类型为字符型。试编写算法, 判断该链表的前 n 个字符是否中心对称, 例如 xyx, xyyx 都是中心对称。 typedef struct DuLNode { char data; struct DuLNode *prior, *next;

} DuLNode, *DuLinkList; // 双向链表的结点和指针类型