华中师范大学 2012-2013 学年第1 学期 期末考试试卷 (A卷)

课程名称_数据结构 课程编号 84810007 任课教师 魏开平、王敬华

题型	填空题	单选题	计算题	编程题	总分
分值	30	10	30	20	100
得分			10-1-1-1-1	神界 為生命 365	

得分	评阅人		

一、填空(每个空格2分,共30分)

1. 数据结构被形式地定义为(D,R),其中 D 是数据元素的有限集合, R 是	是D上的
有限集合。	
2. 栈是一种特殊的线性表,允许插入和删除运算的一端称为	•
3	一端进行删除运算的线
性表。	
4. 计算广义表: GetHead(GetTail(GetHead(((a,b),(c,d))) =	•
5. 若对其进行快速排序,在最坏的情况下所需要的时间是	<u> </u>
6. 三元素组表中的每个结点对应于稀疏矩阵的一个非零元素,它包含	有三个数据项,分别表
示该元素的。	
7. 一棵具有 257 个结点的完全二叉树,它的深度为。	
8. 用5个权值 {3,2,4,5,1} 构造的哈夫曼(Huffman)树的带权路径长	度是。
9. 设一棵完全二叉树有 700 个结点,则共有个叶子结点	Ç.
10. 若要求一个稠密图 G 的最小生成树,最好用算法来才	文解。
11. 设有一稀疏图 G,则 G 采用存储较省空间。	
12. 在各种杏状方法由 平均杏块长度与结点个粉 n 天关的杏状方法	具 杏狀

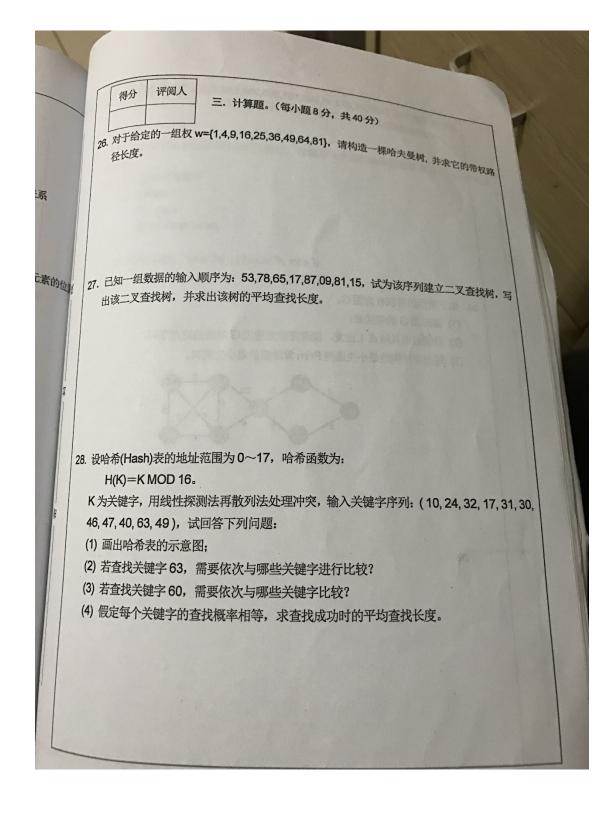
第 1 页 (共 6 页)

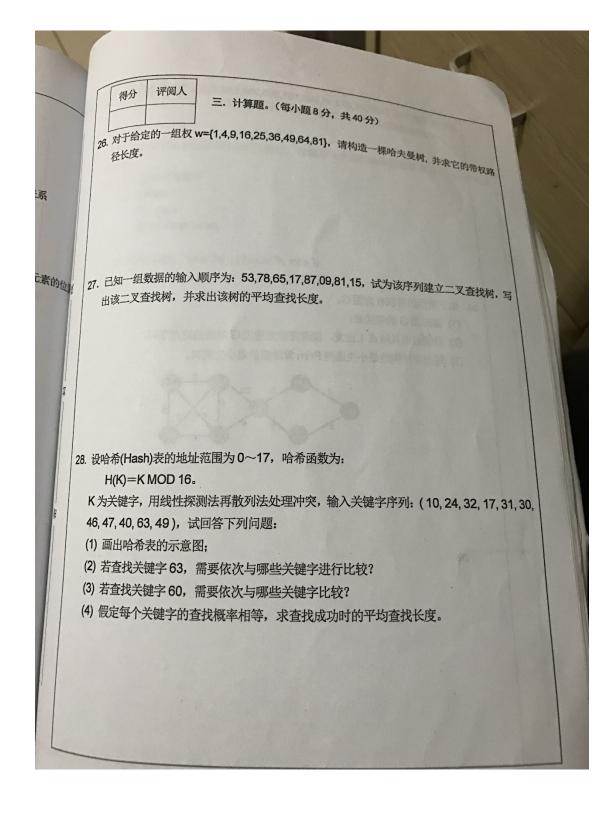
14. 在堆排序和快速排序中,若初始记录基本无序,则最好选用______排序。

15. 对于n个记录的集合进行归并排序,所需要的附加空间是___

	得分	评阅人	二、单选题。	(每小题1分,共10分	,
1. \$	拿法分析的	的目的是			
		据结构的合	理性	B) 研究算法中的转	俞入和输出的关系
C) 分析算	法的效率以	(求改进	D) 分析算法的易	懂性和文档性
		进出原则是			
(A)	先进先出	出	B) 后进先出	C) 栈空则进	D) 栈满则出
3. 数组	组 Q[n]用	来表示一个	个循环队列,f	为当前队列头元素的前一	一位置,r为队尾元素的
假定	官队列中	元素的个数	(小于 n,计算)	从列甲兀系多少的公式人	7
A) r-				C) n+r-f	CONTRACTOR OF THE PROPERTY OF
				出现的位置的运算称作	
				C) 求子串	D) 求串长
5. 串是	一种特殊	的线性表	, 其特殊性体	现在。	
A) 可	以顺序和	字储		B) 数据元素可以	是多个字符
C) 可	以链式在	存储		D) 数据元素是一	个字符
6. 图的深	度优先	遍历类似于	F二叉树的		Ans all
A) 先月	亨遍历	B)	中序遍历	C) 后序遍历	D) 层次遍历
			日最少有		
A) 5		В) (STATE AND	C) 7	D) 8
				查找失败时,至少需	
A) 3			等其政。组织	C) 5	
链表适用					D) 6
	100	_旦北。			
A) 顺序				B) 二分法	
C) 顺序,	也能二	分法		D) 随机	
堆的形状是	是一棵_			, ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	
			二叉树	C) 完全二叉树	D) 二叉树

10.





得分	评阅人		

四. 编程题。(每小题 10 份, 共 20 分)

31. 设h为带表头结点的循环链表的头指针,请编写一个删除表中数据域值为 x 的所有结点的算法。

```
注:链表结点类型如下
struct Node {
    int data;
    struct Node *next;
};

算法函数说明: void del_x( Node *h, int x );
```

```
32. 编写递归算法,求在二叉树中位于先序序列中第 k 个位置的结点的值。
  注: 二叉树结点类型如下
     struct Bitree {
        int data;
      struct Bitree *Ichild, *rchild;
     算法函数说明: int GetPreSeq(Bitree *T);
```

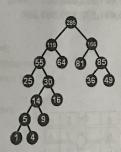
一、填空题

- 1. 元素的序偶
- 2. 栈顶
- 3. 队列
- 4. (c,d)
- 5. O(n²)
- 6. 行、列、元素值
- 7. 9
- 8. (1+2)*3+(3+4+5)*2=33
- 9. 350
- 10. Prim
- 11. 邻接表
- 12. HASH
- 13. 关键字
- 14. 快速
- 15. O(n)
- 1. C 6. A

- 2. B 3. D 4. A
 - 5. D

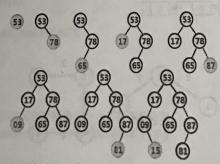
10. C

- 三、计算题
- 1. 解



wpl=(1+4)*6+9*5+16*4+25*3+64*2+(36+49)*3+81*2=759

2. 解



ASL=(1+2*2+3*3+4*2)/8=17/8

3. 解

小 10 经表表		1300	16	17
(1) 12 3 4 5 6 7 6	30	31	46	47
32 17 63 49 24 76 32 17 63 49 24 76 32 17 63 49 8 18 18 18 18 18 18 18 18 18 18 18 18 1	vs 3	31 ,nc); 然后	顺移

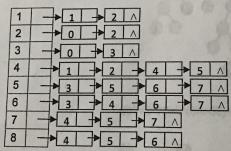
(2) 查找 63,首先要与 H(63)=63%16=15 号 与 46,47,32,17,63 相比,一共比较了 6 次!

当有空标记),所以应当只比较这一次即可。 当有空标记),所以应当只比较之 次: 共6次: 对红色元素则各不相同,要统计移位的 (4) 对于黑色数据元素,各比较 1次: 共6次: 对红色元素则各不相同,要统计移位的 "40"需要 2次,"46"需要 3次,"47"需要 (4) 对于黑色型循元系,行品及 次, "40"需要 2 次, "46"需要 3 次, "47"需要 3 次, 所位数。"63"需要 6 次, "49"需要 3 次, 所 以 ASL=1/11(6+2+3×3)=17/11≈1.55

491,77,572,16,996,101,863,258,689,325 第 1 趟: [325,77,258,16,101] 491 [863,996,689,572] 初始: 第2趟: [101,77,258,16] 325,491 [863,996,689,572] 第 3 趙: [16,77] 101 [258] 325,491 [863,996,689,572] 第4趟: 16 [77] 101 [258] 325,491 [863,996,689,572] 第5趟: 16,77,101 [258] 325,491 [863,996,689,572] 第6趟: 16,77,101,258,325,491 [863,996,689,572] 第7趟: 16,77,101,258,325,491 [572,689] 863 [996] 第8趟: 16,77,101,258,325,491,572 [689] 863 [996] 第9趟: 16,77,101,258,325,491,572,689,863 [996] 第 10 趟: 16,77,101,258,325,491,572,689,863,996

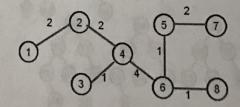
5. 解:

(1) 邻接表:



(2) 1,2,4,3,5,6,7,8

(3)



```
void del_x( Node *h, int x )
            Node *p,*q;
            q=h; p=h->link;
            while(p!=h) {
              if (p->data==x) {
                   q->next=p->next;
                   free(p);
                   p=q->next;
           else { q=p; p=p->next; }
       void LkListDelete( LinkList &La, int x)
           if (!La) Error("UnderFlow");
           if (La->data==x) {
              p=La;
              La=La->next;
              free(p);
          }
          else {
              q=La; p=La->next;
              while ( p && p->data!=x )
                  if ( p->data!=x ) {
                      q=p;
                      p=p->next;
              if(p){
                 q->next=p->next;
                 free(p);
             else Print("Not Found");
    }
2. 解
    int c=0, k; //这里把 k 和计数器 c 作为全局变量处理
   int GetPreSeq(Bitree *T) //求先序序列第 k 个结点
       if (T) {
                    //每访问一个子树的根都会使前序序号计数器加 1
           C++;
```

```
if (c==k) return T->data;
else
       {
   GetPreSeq(T->Ichild); //在左子树中查找
   GetPreSeq(T->rchild); //在右子树中查找
```