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、沈显丑

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			The stay of	LANCE SERVICE	1.00

得分	评阅人	
	Caldre, C	

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 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	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。	
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。	
10. 若要求一个稠密图 G 的最小生成树,最好用算法来求解。	
11. 设有一稀疏图 G,则 G 采用存储较省空间。	
2. 在各种查找方法中,平均查找长度与结点个数 n 无关的查找方法是	找。
	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

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。

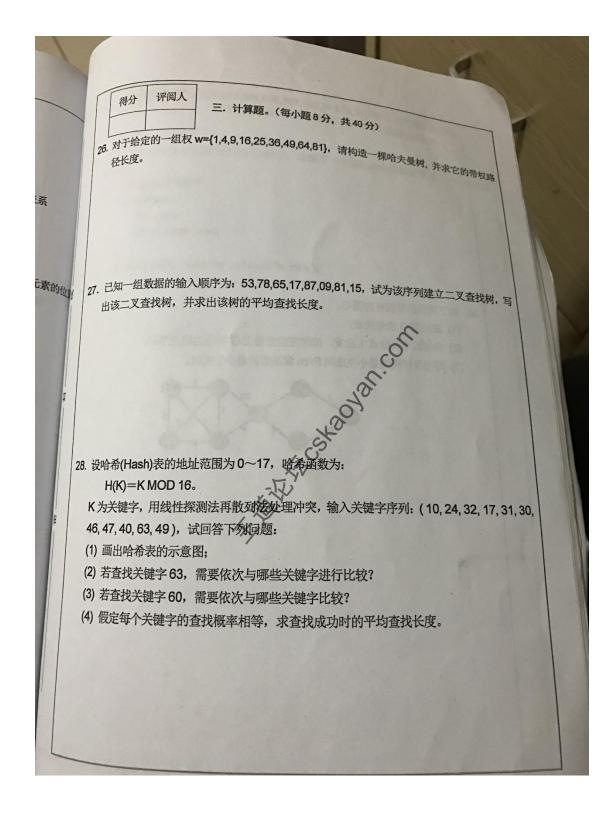
13. 散列法存储的基本思想是由______决定数据的存储地址。

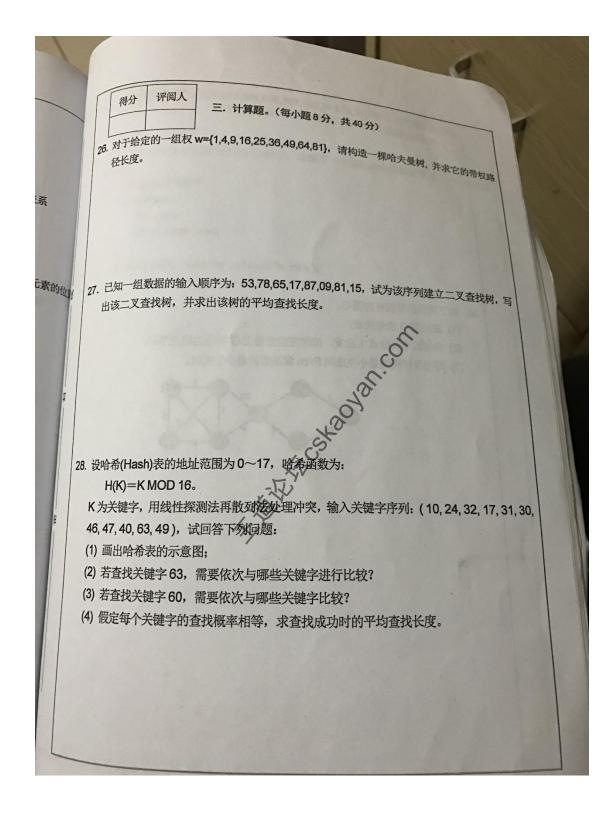
15. 对于n个记录的集合进行归并排序,所需要的附加空间是__

得分评阅人二、单选	蔥。(每小题 1 分,共 10 分)	
1. 算法分析的目的是。 A) 找出数据结构的合理性	B) 研究算法中的输入	
C) 分析算法的效率以求改进 2. 栈中元素的进出原则是。	D) 分析算法的易懂性	
A) 先进先出 B) 后进先出 3. 数组 Q[n]用来表示一个循环队列, 假定队列中元素的个数小于 n,计:	f为当前队列头元素的前一位	置,r为队尾元素的
	C) n+r-f	D) (n+f-r)%n
A) 模式匹配 B)连接 5. 串是一种特殊的线性表,其特殊性	C) 求子	D) 求串长
A) 可以顺序存储 C) 可以链式存储	B) 数据元素可以是。 B) 数据元素是一个	
6. 图的深度优先遍历类似于二叉树的	L'o	
A) 先序遍历 B) 中序遍历 7. 有8个结点的无向连通图最以有	C) 后序遍历 条边。	D) 层次遍历
A) 5 B) 6 8. 对 22 个记录的有序表作折半查找,	C) 7	THE RESEARCH PROPERTY AND ADDRESS OF THE PARTY OF THE PAR
A) 3 B) 4 9. 链表适用于查找。	C) 5	L·牧
A) 顺序	B) 二分法	
C) 顺序,也能二分法 . 堆的形状是一棵。	D) 随机	27.25
A) 二叉排序树 B) 满二叉树	C) 完全二叉树	D) 二叉树

9.

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。

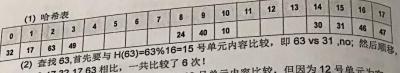
```
注:链表结点类型如下
struct Node {
    int data;
    struct Node *next;
};

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

With the standard of the stand

```
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
      栈顶
   2.
      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)
 二、单选题
 1. C
           2. B
                     3. D
           7. B
 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
```



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 (4) 对于黑色蚁塘九泉, 1710 (4) 对于黑色蚁塘九泉, 1710 (4) 不 1710 (4) 不 1710 (4) 对于黑色蚁塘九泉, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁塘, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁, 1710 (4) 对于黑色蚁肿, 1710 (4) 对于黑色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色彩色 以 ASL=1/11(6+2+3×3)=17/11≈1.55

4. 解

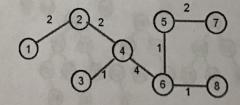
491,77,572,16,996,101,863,258,689,325 第 1 趟: [325,77,258,16,101] 491 [863,996,689,572] 第2趟: [101,77,258,16] 325,491 [863,996,689,572] 第 3 趟: [16,77] 101 [258] 325,491 [863,996,689,572] 第4趟: 16 [77] 101 [258] 325,491 [863,996,689,572] 第5趟: 16,77,101 [258] 325,491 [863,996,689,572] 第6趟: 16,77,101,258,325,491 [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:



(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");
}
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
```