南京邮电学院 2003年攻读硕士学位研究生入学考试

数据结构试题(参考答案)

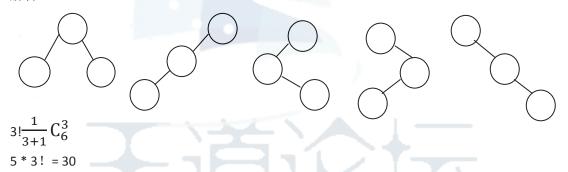
- 一、填空题(每小题 4 分, 共 40 分)
- 1. 在循环队列中,队列长度为n,存储位置从 0 到n-1 编号,以rear指示实际的队尾元素,现要再次队列中插入一个新元素,新元素的位置是____(rear+1)%n___.
- 2. 设二维数组A的行和列的下标范围分别是: [0:8]和[0:10],每个元素占 2 个单元,按 行优先顺序存储,第一个元素的存储起始位置为 b ,则存储位置为b+50 处的元素为<u>A</u> [2][3] .

解答: loc(a[i][j])=loc(a[0][0])+(i*n+j)*k 其中 n 为数组的维数(此处为 11),k 为每个元素所占的存储单元数(此处为 2) loc(a[i][j])=b+(i*11+j)*2

3. 已知字符串p="abcabcabbac",则next(3)和next(6)分别为______. 解答:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Р	а	b	С	а	b	С	а	b	b	а	С
f(j)	0	1	1	1	2	3	4	5	6	1	2
next(j)	-1	0	0	0	1	2	3	4	5	0	4

4. 现有值分别为A,B,C的三个元素,可组成<u>30</u>个不同值的二叉树.解答:



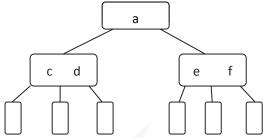
5. 设有 3 叉树中度为 1, 2 和 3 的结点的数目分别为 15, 6, 7, 则度为 0 的结点数为 <u>21</u>. 解答:

6. 设有向图有n个顶点, e条边,则对该图执行拓扑排序算法的时间复杂度为 O(n+e) .

- 7. 当采用拓扑排序算法求有向图的拓扑有序序列时,有向图具有<u>无有向回路</u>特性时,该算法在输出图中全部顶点后终止.
- 8. 设 5 阶B 树高度为 2 时(设根节点层次为 1,不计入最下层空子树的层次,只考虑包含元素的B 树节点的层次),则该树的最少关键字数目是 5.

解答:

5 阶 B - 树,根节点最少要有 2 个孩子,其它节点至少要有(阶数/2 取上整)=3 个孩子,形如:

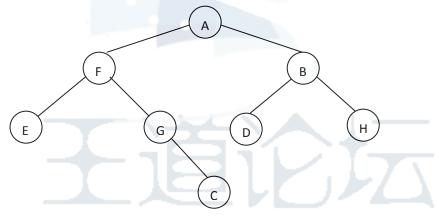


9. 设数组顺序存储线性表 $L = (a_1, a_2, ..., a_n)$,假定删除任何一个元素的概率相同,则计算进行一次删除操作移动元素的次数的计算公式为

$$\frac{1}{n} \sum_{1}^{n} (n-i) = \frac{1}{n} \left(n * n + \frac{n(n+1)}{2} \right) = \frac{n-1}{2}$$

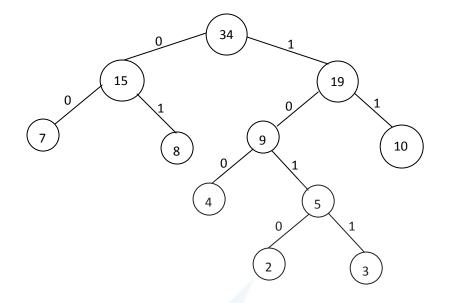
10. 设有二叉树的先序遍历和中序遍历的结点次序分别为: A, F, E, G, C, B, D, H和E, F, G, C, A, D, B, H,则对其进行后序遍历的结点序列次序为: E, C, G, F, D, H, B, A .

解答:



- 二、解答下列各题(每题8分,共40分)
- 1. 设电文由 6 个字符 A, B, C, D, E, F组成,它们在电文中的出现次数分别为: 10, 4, 8, 3, 2, 7, 试画出用于编码的哈夫曼树,并列出每个字符的编码。解答:

A(10): 11 D(3): 1011 B(4): 100 E(2): 1010 C(8): 01 F(7): 00



- 2. (暂缺)
- 3. (暂缺)
- 4. 现有元素组成的数据元素集合{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7},请分别给出使下列排序算法产生 最好和最坏情况时的输入数据实例:选择排序,冒泡排序,快速排序,直接插入排序。 解答:

选择排序: 最好情况(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7), 最坏情况(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7)

冒泡排序: 最好情况(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7), 最坏情况(7, 6, 5, 4, 3, 2, 1)

快速排序: 最好情况(4, 1, 3, 2, 6, 5, 7), 最好情况(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7)

直接插入排序: 最坏情况(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7), 最坏情况(7, 6, 5, 4, 3, 2, 1)解释:

选择排序最好情况,最坏情况都要进行 n-1 趟,每趟交换一次

冒泡排序最坏情况,有序的,进行一趟,没有交换,最坏情况,进行 n-1 趟

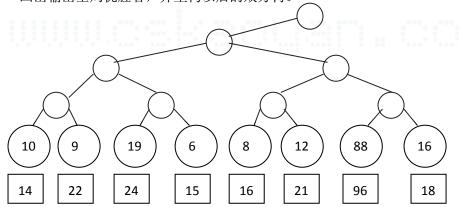
快速排序最好情况,分割元素将序列分割成两个大小一样的子序列

最坏情况,分割元素将序列分割成一个空的子序列

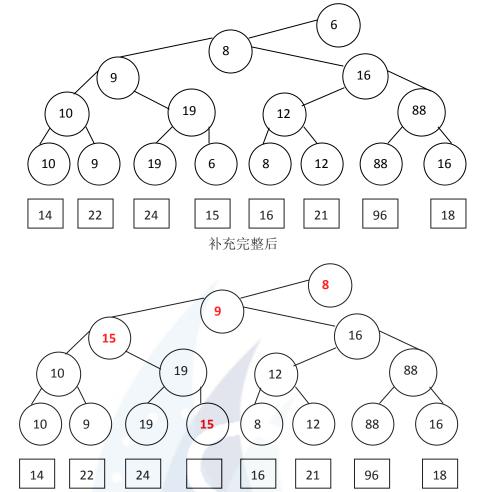
直接插入排序,最好情况,序列是有序的,进行 n-1 趟,但是每趟都没有数据交换

5. 完成下列操作:

- (1) 补充完整下列败方树;
- (2) 画出输出全局优胜者,并重构以后的败方树。







输出全局优胜, 重构败方树

三、解答下列各题(12分)

- 1. 试说明什么是好的散列函数。
- 2. 设散列表的地址范围是[0... M-1],写出除留余数法的散列函数公式。
- 3. 试说明线性探测法的不足之处。
- 4. 现采用除留余数法计算地址,取 M=11,并采用线性探测法处理冲突,若输入一组记录, 其关键字依次为:(60,78,63,121,77,80,35),请画出所构造的散列表。

解答:

- (1) 一个好的散列函数满足以下条件:一是能快速计算,二是具有均匀性。
- (2) 散列函数为: h(key) = key % M
- (3) 线性探测法缺点是:容易产生"聚集"(clusters)现象,从而导致搜索时间增加。
- (4) 先求出各个关键字的散列函数值

key	60	78	63	121	77	80	35
k(key)	5	1	8	0	0	3	2

构造成的散列表

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
121	78	77	80	35	60			63		

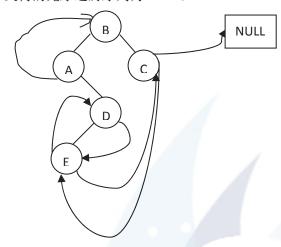
四、解答下列各题(12分)

设有二叉树如下图所示

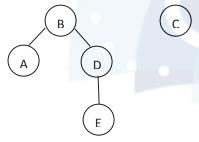
- 1. 请画出该树的先序线索树。
- 2. 请画出该树所对应的森林。
- 3. 请画出该森林的双亲表示法的存储结构。

解答:

- 1. 该树的先序线索树为:
 - 二叉树的先序遍历序列为 BADEC



2. 该树对应的森林为:



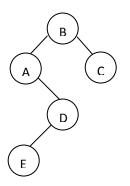
二叉树对应的森林

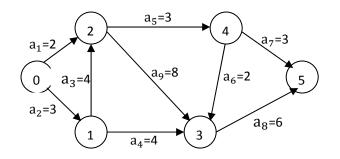
3. 该森林的双亲表示法的存储结构为: (关键字顺序按提设的先序遍历次序存放)

0	В	-1
1	A	0
2	D	0
3	E , , , ,	2
4	С	-1

五、(10分)

设 AOE 网如下所示,求各事件可能的最早发生时间和允许的最迟发生时间,以及关键活动和关键路径及其长度。





解答:

AOE 网的关键路径计算结果(1),事件的最早发生时间,事件的最晚发生时间

项目	V_0	V_1	V ₂	V_3	V_4	V_5
earliest(i)	0	3	7	15	10	21
latest(i)	0	3	7	15	13	21

AOE 网的关键路径计算结果(2),活动的最早发生时间,活动的最晚发生时间

项目	a_1	a ₂	a_3	a_4	a_5	a ₆	a ₇	a ₈	a_9
early(k)	0	0	3	3	7	10	10	15	7
late(k)	5	0	3	11	10	13	18	15	7
关键路径		√	√					√	√

关键路径为 $a_2 \rightarrow a_3 \rightarrow a_9 \rightarrow a_8$,路径长度为 21

六、(16分)

设计一个算法,实现在一个带表头结点的单链表上的简单选择排序算法。算法用 Pascal 语言 或者 C/C++语言的函数(或过程)描述。单链表中的每个结点有两个域: data 和 link。要求 先使用类型说明准确描述你所使用的单链表存储表示。

解答:

结点类:

class HeaderList

private:

Node<T> *first;

{

```
template<class T>
class HeaderList;
template<class T>
class Node
{
    private:
         T data;
         Node<T> *link;
         friend class HeaderList<T>;
};
带表头结点的线性表类:
template<class T>
```

```
int length;
    public:
         HeaderList();
         ~HeaderList();
         bool IsEmpty()const(return length==0;);
         int Length()const;
         void Output(ostream&out)const;
         void SelectSort();
};
实现简单选择排序:
template<class T>
void HeaderList<T>::SelectSort()
{
    Node<T> *p, *r, *q;
    q=first->link;
    for(;q;q=q->link)
         T e=q->data;
         r=q;
         for(p=q->link;p;p=p->link)
                   if(e>p->data)
                        {
                             e=p->data;
                             r=p;
                        }
         e=q->data;
         q->data=r->data;
         r->data=e;
    }
}
七、(20分)
```

设计一种被称为"forgetful version"的对半查找算法。

算法描述如下: 设长度为 n 的有序表顺序存储在一维数组 A 中,数组 A 的下标从 0 开始编号,如果待查元素 x 在表中,则返回 x 在数组中的下标,否则函数返回-1.该函数在执行一次待查元素和 A 中下标为 mid 的元素之间的比较后,即使比较相等也不会终止算法,继续将原表(设其上、下界下标为 low 和 high)划分成两个子表。前一个子表的范围是 low 到 mid(含 mid),后一个子表的范围是 mid+1 到 high,直到待查子表中只剩下一个元素时,再去判定待查元素与表中元素是否相等,从而确定搜索成功与失败。

- (1) 请写出上述算法的 Pascal 语言或 C/C++语言的非递归函数(或过程)。要求先使 用类型说明准确描述你所使用的有序表的顺序结构。
- (2) 设以数组 A 存储一个长度为 10 的有序表, 试画出以你的算法对 A 进行对半查

找的二叉判定树,该二叉判定树上每个圆形结点代表一次元素间的比较,方形结点代表算法终止(成功或失败)。

```
解答:
线性表类:
template<class T>
class LinearList
    public:
         LinearList(){};
         ~LinearList(){};
         virtual bool IsEmpty()const=0;
         virtual int Length()const=0;
         .....
};
顺序表类:
template<class T>
class SeqList.LinearList<T>
{
    private:
         int length;
         int MaxLength;
         T *elements;
         int bSearch(const T&x,int low,int high)const;
    public:
         SeqList(int MaxSize);//构造函数
         SeqList(const Seqlist<T>&list);//拷贝构造函数
         ~SeqList();//析构函数
         bool IsEmpty()const;
         int Length()const;
         bool Find(int k,T&x)const;
         int Forgetful(const T&x)const;
};
frogetful version:
//函数的返回值不是元素在表中的位置,而是下标
template<class T>
int SeqList<T>::Forgetful(const T&x)const
{
    int low=0;
    int high=length-1;
    int mid;
    while(low<high)
```

```
{
    mid=(low+high)/2;
    if(x>elements[mid])low=mid+1;
    else high=mid;
}
if((low==high)&&(elements[low]==x))return low;
else return -1;
}
```

长度为 10 的有序表二叉判定树为

