

在线开放课程

线性表

顺序表的基本操作 一删除算法

主讲: 刘辉



- ◆ 1 顺序表的删除算法描述
- ◆ 2 顺序表的删除算法实现
- ◆ 3 顺序表的删除算法复杂度分析
- ◆ 4 顺序表结构的优缺点分析



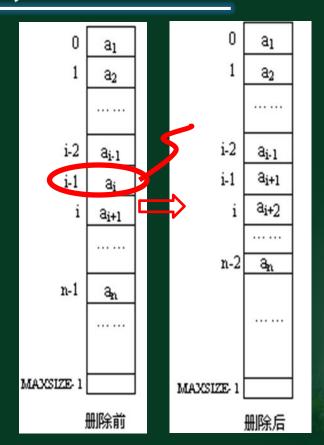
在线开放课程

一、顺序表的删除算法

- ◆ 顺序表的删除是指将表中的第i 个元素从线性表中去掉。
 - i 的取值范围为: 1≤i≤n

步骤:

- ① 将a_{i+1}~a_n 顺序向上移动。
- ② 修改 last 指针值使其仍指向最后一个元素。

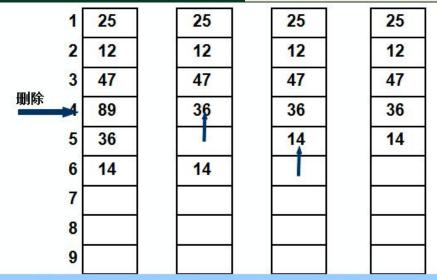


在线开放课程

顺序表的删除算法

→ 删除算法的示例

删除顺序表中的第4个结点89



删除第4个结点,移动6-4次

删除第 i 个结点,移动 n-i 次

二、顺序表的删除算法实现

→ 删除算法的思想

- (1) 判断删除位置i 是否合法(合法值为1<=i<=n)。
- (2) 将欲删除的元素保留在e中。
- (3) 将第i+1至第n 位的元素依次向前移动一个位置。
- (4) 表长减1,删除成功返回OK。

莊成道大學 HUANG TIEDAO UNIVERSITY

开放课程

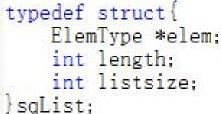
- ▶删除算法实现
 - 删除第i个元素,并用e返回其值

#define MAXSIZE 100
typedef struct {
 ElemType *elem;
 int length
}SqList;

```
Status ListDelete_Sq(SqList &L, int i ,ElemType &e){
 if ((i<1)||(i>L.length)) return ERROR; //i值不合法
             //将欲删除的元素保留在e中
e=L.elem[i-1];
for (j=i;j<=L.length-1;j++)
   L.elem[j-1]=L.elem[j]; //被删元素之后的元素前移
                      //表长减1
 --L.length;
 return OK;
```

二、顺序表的删除算法实现

注?





在线开放课程

```
▶ 如何调用顺序表描述的这些算法?
```

```
void main()
    int i, l, e;
    soList a:
    InitList (&a):
    printf("Please input array 5 number:
    for (i=0: i<5: i++)
        scanf("%d", &a. elem[i]);
    a. length=i;
    printf("\nInput the delete element:
    scanf("%d",&i);
    if(DeleteList(&a,i))
        printf("delete succeed!\n");
        for (i=0; i<a. length; i++)
            printf("%d ",a.elem[i]);
        printf("\n");
    else
        printf("Can't find the delete data!\n");
```

```
Please input array 5 number:3 -12 45 4 56
Input the delete element:4
delete succeed!
3 -12 45 56
Press any key to continue
```

三、顺序表的删除算法复杂度分析

- ◆ 算法时间主要耗费在移动元素的操作上
 - •若删除尾结点,则根本无需移动(移动次数最少);
 - •若删除首结点,则表中n-1个元素全部前移(移动 次数最多):
 - •若要考虑在各种位置删除(共n种可能)的平均移动次数,该如何计算? ■■

AMN =
$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (n-i) = \frac{1}{n} \frac{(n-1)n}{2} = \frac{n-1}{2}$$

三、顺序表的删除算法复杂度分析



◆ 顺序表基本算法的复杂度分析

时间复杂度: (查找、插入、删除)算法的平均时间复杂度均为0(n)

● 空间复杂度: S(n)=O(1) (没有占用 辅助空间)

四、顺序表结构的优缺点分析

- ▶ 顺序表结构的特点
 - •利用数据元素的存储位置表示线性表中相邻数据 元素之间的前后关系,即线性表的逻辑结构与存储 结构一致
 - •在访问线性表时,可以快速地计算出任何一个数据元素的存储地址。因此可以近似地认为,访问每个元素所花时间相等

这种存取元素的方法被称为随机存取法

四、顺序表结构的优缺点分析

◆ 顺序表的优缺点分析

•优点

- ◆存储密度大(结点本身所占存储量/结点结构所 占存储量)
- ◆可以随机存取表中任一元素

•缺点

- 在插入、删除某一元素时,需大量移动元素
- 浪费存储空间
- ▲ 属于静态存储形式,数据元素的个数不能自由 扩充 → 为解决这些缺点引入 链表



- 掌握顺序表的删除算法
- 掌握顺序表删除算法的效率分析
- 了解顺序表存储结构的优缺点

