

第2章 线性表

DATA STRUCTURE

计算机科学学院 刘 芳



第2章 线性表

- 2.1 线性表的定义
- 2.2 线性表的顺序表示和实现
- 2.3 线性表的链式表示和实现
- 2.4 典型示例: 一元多项式的表示及相加

2.2 线性表的顺序表示和实现

刘 芳 LiuFang

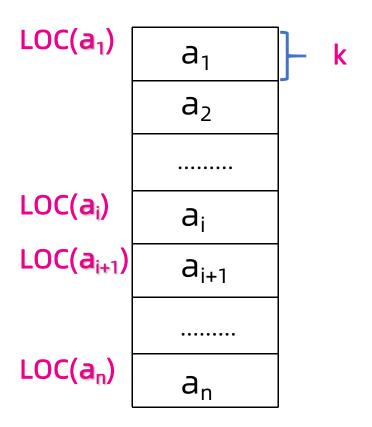


定义

■ 用一组地址<mark>连续</mark>的存储单元依次存放线 性表中的各个元素。

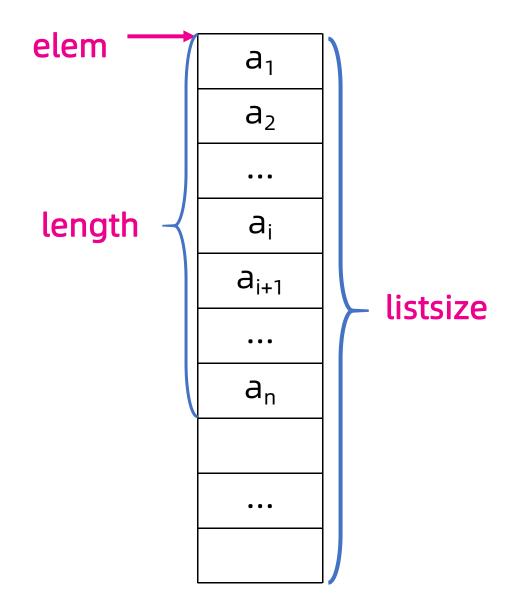
- LOC(a_i)=LOC(a₁)+(i-1)*k 随机存取结构
- LOC(a_{i+1})= LOC(a_i) + k
 (逻辑上相邻的元素在"物理位置上也相邻")

■ 注:线性表的顺序表示可以简称为顺序表。



顺序表的C语言描述

```
#define LIST INIT SIZE 100
#define LISTINCREMENT 10
typedef struct {
             ElemType *elem;
             int length;
             int listsize;
        }SqList;
 SqList L;
```



顺序表的基本操作

1. 建立 InitList(&L)

2. 输出 OutputList(L)

3. 求长度 ListLength(L)

4. 查找 LocateElem(L,e)

GetElem(L,i,&e)

5. 插入 ListInsert(&L,i,e)

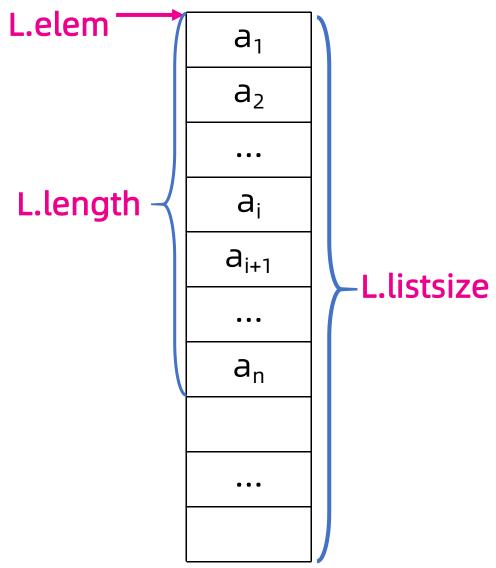
6. 删除 ListDelete(&L,i,&e)

7. 判空 ListEmpty(L)

8. 表的合并 MergeList(La,Lb,&Lc)

9. 清空表 ClearList(&L)

10.销毁表 DestroyList(&L)



1.顺序表的建立(空表)

```
L.elem
Status InitList(SqList & L){
                                    L.length=0
   L.elem=(ElemType*)
   malloc(LIST_INIT_SIZE*sizeof(ElemType));
  if (!L.elem) exit (OVERFLOW);
   L.length=0;
                                                          L.listsize
   L.listsize=LIST INIT SIZE;
  return OK;
思考:如何建立一个具有n个数据元素的非空线性表?
```

四川部紀大學

1.顺序表的建立(非空表)

```
L.elem
Status InitList(SqList & L){
                                                          a₁
    L.elem=(ElemType*)
                                                          a_2
    malloc(LIST INIT SIZE*sizeof(ElemType));
    if (!L.elem) exit (OVERFLOW);
                                                           a_i
                                           L.length
    cin>>n;
                                                          a_{i+1}
                                                                   L.listsize
    for (i=0;i<n;i++) cin>>L.elem[i];
    L.length=n;
                                                          a_n
    L.listsize=LIST INIT SIZE;
    return OK;
```

四川部紀大學

2.顺序表的输出

```
L.elem
       void OutPutList(SqList L){
                                                                 a_1
           for (i=0;i<L.length;i++)
                                                                 a_2
              cout<<L.elem[i];
                                                                 a_i
                                                  L.length
3. 求表的长度
                                                                a_{i+1}
                                                                         L.listsize
       int ListLength(SqList L){
                                                                 a_n
           rerutn L.length;
```

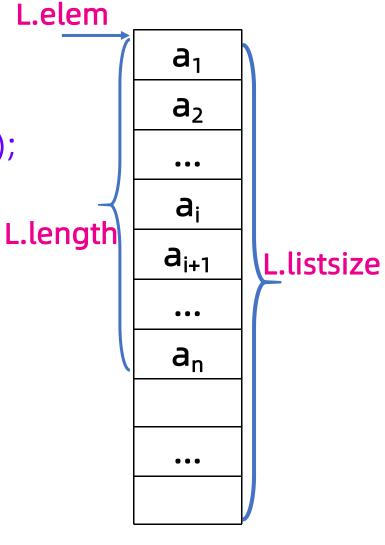
4.顺序表的查找

按值查找

按位置查找

```
int LocateElem(Sqlist L, ElemType e){
  for (i=1; i<=L.length &&L.elem[i-1]!=e; i++);
  if (i<=L.length) return i;
  else return 0;
    L.
}</pre>
```

算法的时间复杂度为O(n)。



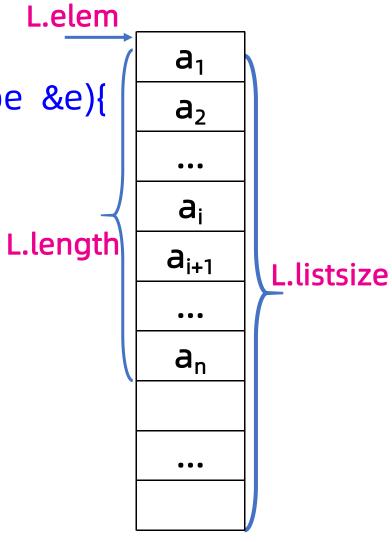
4.顺序表的查找

按值查找

按位置查找

```
Status GetElem(Sqlist L, int i, ElemType &e){
   if (i<1||i>L.length) return ERROR;
   e=L.elem[i-1];
   return OK;
```

算法的时间复杂度为O(1)。



5.顺序表的插入

```
L.elem
Status ListInsert(SqList &L,int i,ElemType e){
                                                                    a_1
  if (i<1||i>L.length+1) return ERROR;
                                                                    a_2
  if (L.length>=L.listsize){
    newbase=(ElemType *)realloc(L.elem,
         (L.listsize+LISTINCREMENT)*sizeof(ElemType));
                                                                    a_i
    if(!newbase) exit (OVERFLOW);
                                                        L.length
                                                                           L.listsize
    L.elem=newbase;L.listsize+=LISTINCREMET;
                                                                   a_{i+1}
  q=&(L.elem[i-1]);
  for (p=&(L.elem[L.length-1]); p>=q; --p)) *(p+1)=*p;
                                                                    a_n
  *q=e;
  ++L.length;return OK;
```

四川部紀大學

5.顺序表的插入操作

- 插入算法的时间复杂度分析(设L.length=n)
 - 插入算法所花的时间主要耗费在移动元素上

插入位置i	移动元素的个数c _i
1	n
2	n-1
• • • • •	••••
i	n-i+1
••••	••••
n	1
n+1	0

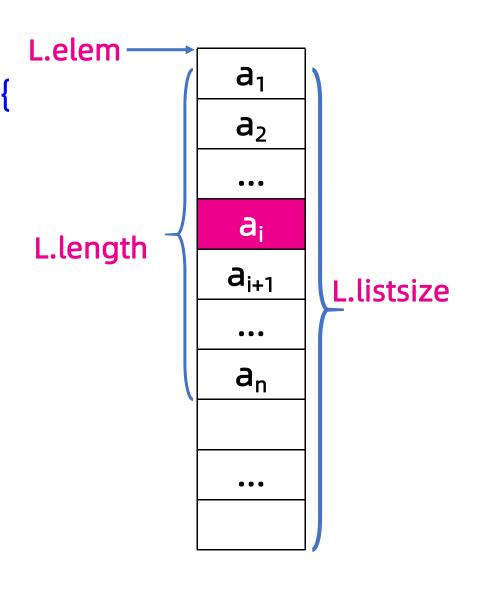
平均移动个数
$$E_{is} = \sum_{i=1}^{n+1} p_i \times c_i$$

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

时间复杂度		
最好情况	0(1)	
最坏情况	O(n)	
平均情况	O(n)	

6.顺序表的删除

```
Status ListDelete(Sqlist &L,int i,ElemType & e){
   if ((i<1)||(i>L.length)) return ERROR;
    p=&(L.elem[i-1]);
   e=*p;
    q=L.elem+L.length-1;
   for (++p; p \le q; ++p) *(p-1)=*p;
    --L.length;
    return OK;
```



6.顺序表的删除操作

- 删除算法的时间复杂度分析(设L.length=n)
 - 删除算法所花的时间主要耗费在移动元素上。

删除位置i	移动元素的个数c _i
1	n-1
2	n-2
•••••	•••••
i	n-i
••••	•••••
n	0

平均移动个数
$$E_{dl} = \sum_{i=1}^{n} p_i \times c_i$$

$$= \sum_{i=1}^{n} \left[\frac{1}{n} \times (n-i) \right] = \frac{n-1}{2}$$

时间复杂度		
最好情况	0(1)	
最坏情况	O(n)	
平均情况	O(n)	

本节要点:线性表的顺序表示和实现

1. 建立 InitList(&L)

2. 输出 OutputList(L)

3. 求长度 ListLength(L)

4. 查找 LocateElem(L,e)

GetElem(L,i,&e)

5. 插入 ListInsert(&L,i,e)

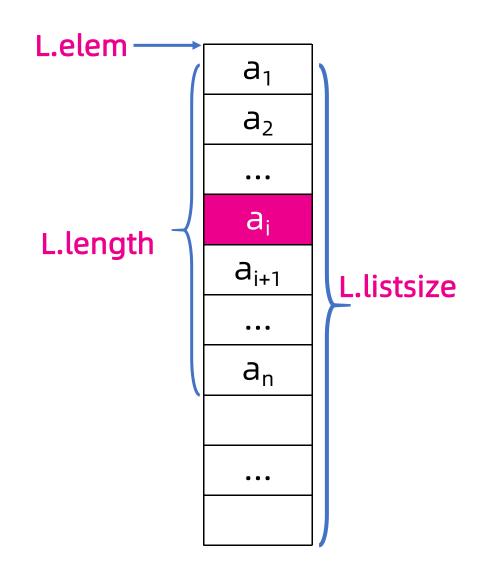
6. 删除 ListDelete(&L,i,&e)

7. 判空 ListEmpty(L)

8. 表的合并 MergeList(La,Lb,&Lc)

9. 清空表 ClearList(&L)

10.销毁表 DestroyList(&L)





感谢聆听

业精于勤,荒于嬉;行成于思,毁于随.