



高级程序设计训练

SPT-02 线性表









◉ 问题简化

• 假设: 小球队列是静止的



- 要求: 设计一个算法实现计算机自己玩祖玛游戏
 - 1. 计算机初始化一个长度为N的小球队列,并逐一 给所有小球随机分配颜色
 - 2. 计算机生成一个随机颜色(设为Y)的小球A
 - 3. 计算机查找小球队列中Y色小球连续两个以上排列的位置,返回连续排列中第一个小球的位置,否则,返回第一个颜色为Y的小球的位置;
 - 4. 将球A插入到该位置
 - 5. 删除该位置起始的所有颜色为Y的小球



- ◉ 操作对象
 - 小球
- 操作对象的静态特征
 - 各自不同的颜色
 - 各自不同的位置
 - 唯一的"头球"
 - 唯一的"尾球"
 - 固定的前驱
 - 固定的后继
 - 个数有限

线性表



结构特征线性结构

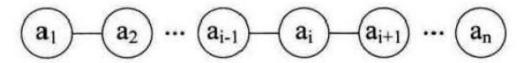
2.1 线性表的类型定义

◉ 线性表的特点

- 线性表是一个有限序列,是线性结构的一种。
 - 存在唯一的一个被称做"第一个"的数据元素;
 - 存在唯一的一个被称做"最后一个"的数据元素;
 - 除第一个之外,集合的每个数据元素均只有一个"前驱";
 - 除最后一个之外,集合每个数据元素均只有一个"后继";
- 线性结构包括: 线性表, 栈, 队列, 串, 数组

如果用数学语言来进行定义。可如下:

若将线性表记为 $(a_1, \dots, a_{i-1}, a_i, a_{i+1}, \dots, a_n)$,则表中 a_{i-1} 领先于 a_i ,每 领先于 a_{i+1} ,称 a_{i-1} 是 a_i 的直接前驱元素, a_{i+1} 是 a_i 的直接后继元素。当 i=1,2,…,n-1 时, a_i 有且仅有一个直接后继,当 i=2,3,…,n 时, a_i 有且仅有一个直接前驱。如图 3-2-1 所示。





- ◉ 操作对象
 - 小球
- 操作对象的静态特征
 - 各自不同的颜色
 - 各自不同的位置
 - 小球线性排列
- 问题使用的操作?



◉ 问题简化

• 假设: 小球队列是静止的



- 要求: 设计一个算法实现计算机自己玩祖玛游戏
 - 1. 计算机初始化一个长度为N的小球队列,并逐一 给所有小球随机分配颜色
 - 2. 计算机生成一个随机颜色(设为Y)的小球A
 - 3. 计算机查找小球队列中Y色小球连续两个以上排列的位置,返回连续排列中第一个小球的位置,否则,返回第一个颜色为Y的小球的位置;
 - 4. 将球A插入到该位置
 - 5. 删除该位置起始的所有颜色为Y的小球



● 问题简化

• 假设:小球队列是静止的





- 要求: 设计一个算法实现计算机自己玩祖玛游戏
 - 1. 计算机**初始化**一个长度为N的小球队列,并<mark>逐一</mark> 给所有小球随机分配颜色
 - 2. 计算机生成一个随机颜色(设为Y)的小球A
 - 3. 计算机查找小球队列中Y色小球连续两个以上排列的位置,返回连续排列中第一个小球的位置; 否则,返回第一个颜色为Y的小球的位置;
 - 4. 将球A插入到该位置
 - 5. 删除该位置起始的所有颜色为Y的小球



问题使用的基本操作

- 1. 计算机**初始化**一个长度为N的小球队列,并**逐一给所有**小球随机分配颜色
- 2. 计算机生成一个随机颜色(设为 Y)的小球A
- 3. 计算机查找小球队列中Y色小球 连续两个以上排列的位置,返回连 续排列中第一个小球的位置;否则 ,返回第一个颜色为Y的小球的位 置;
- 4. 将球A插入到该位置
- 5. **删除**该位置起始的所有颜色为Y的小球

- 初始化 initList(*L);
- 遍历

ListTraverse(L, * visit());

- 查找 LocateElem(L,e);
- 求后继NextElem(L,cur_e, *next_e);
- 插入 ListInsert(*L, i, e);
- 删除 ListDelete(*L,I,*e);
- 销毁 DestroyList(*L);



线性表的物理(存储)结构

● 存储结构有两种: 顺序存储结构和链式存储结构。

- 顺序存储结构的线性表称为顺序表。
- 链式存储结构的线性表称为链表。

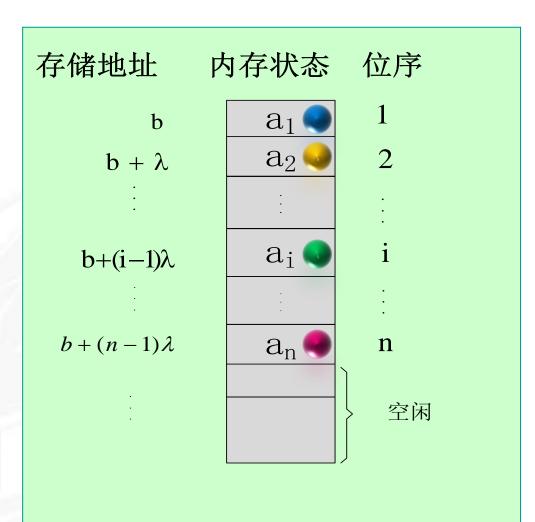
● 不同的存储结构会对应不同的结构体定义和算法。



2.2 线性表的顺序表示和实现

用一组地址连续的存储单元依次存储线性表的数据元素。

 $LOC(a_{i+1}) = LOC(a_i) + \lambda$



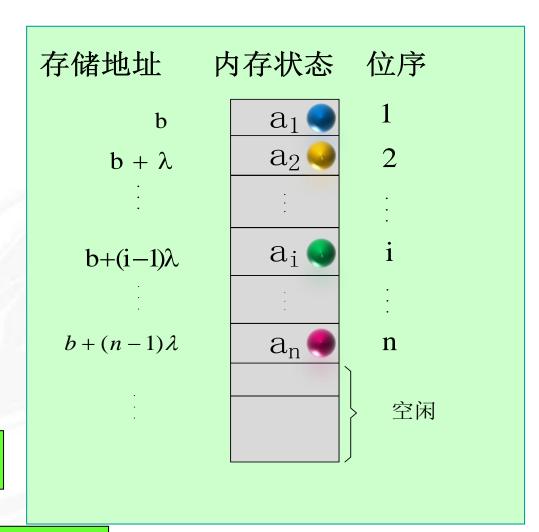


2.2 线性表的顺序表示和实现

學特点

- 逻辑上相邻的元素在物理位置上也相邻
- 能对任何元素进行<u>随</u>
 机存取
- 存储位置可用简单、 直观的公式来表示

$$LOC(a_{i+1}) = LOC(a_i) + \lambda$$





本节内容

● 2.1 线性表的概念和特点

● 2.2 顺序表的结构体定义及基本操作算法

● 2.3 链表的结构体定义及基本操作算法



顺序表的存储结构定义

#define LIST_SIZE 100 //线性表存储空间的分配量

ElemType) SqList[LIST_SIZE]; //存放线性表元素的一维数组

ElemType Squist Element Just Seguence



问题使用的基本操作

- 1. 计算机**初始化**一个长度为N的小球队列,并**逐一给所有**小球随机分配颜色
- 2. 计算机生成一个随机颜色(设为 Y)的小球A
- 3. 计算机查找小球队列中Y色小球 连续两个以上排列的位置,返回连 续排列中第一个小球的位置;否则 ,返回第一个颜色为Y的小球的位 置;
- 4. 将球A插入到该位置
- 5. **删除**该位置起始的所有颜色为Y的小球

- 初始化 initList(*L);
- 遍历

ListTraverse(L, * visit());

- 查找 LocateElem(L,e);
- 求后继 NextElem(L,cur_e, *next_e);
- 插入 ListInsert(*L, i, e);
- 删除 ListDelete(*L,I,*e);
- 销毁 DestroyList(*L);



问题使用的基本操作

- ◉ 初始化 initList(*L);
- 遍历

ListTraverse(L, * visit());

- 查找 LocateElem(L,e);
- 求后继 NextElem(L,cur_e, *next_e);
- 插入 ListInsert(*L, i, e);
- 删除 ListDelete(*L,I,*e);
- 销毁 DestroyList(*L);

需要已知线性表中的元素个数

需要已知线性表中的元素个数

需要已知线性表中的元素个数

需要已知线性表中的元素个数

需要已知线性表中的元素个数



顺序表的存储结构定义

#define LIST_SIZE 100 //线性表存储空间的分配量

ElemType SqList[LIST_SIZE]; //存放线性表元素的一维数组

int length; //线性表长度



#define LIST_SIZE 100 //线性表存储空间的分配量

typedef struct{

ElemType elem[LIST_SIZE]; //存放线性表元素的一维数组

int length; //线性表长度

}SqList;

如果采用数组形式的结构体定义,初始化顺序表 函数应该如何写?

#define MAXSIZE 20 /* 存储空间初始分配量 */



头文件

#include "stdio.h"

全局变量

```
typedef int ElemType; /* ElemType类型根据实际情况而定
#define MAXSIZE 20 /* 存储空间初始分配量 */

typedef struct
{
ElemType data[MAXSIZE]; /* 数组,存储数据元素 */
int length; /* 线性表当前长度 *
}SqList;
```

主函数

函数定义



头文件

#include "stdio.h"

全局变量

```
typedef int ElemType; /* ElemType类型根据实际情况而定
#define MAXSIZE 20 /* 存储空间初始分配量 */

typedef struct
{
ElemType data[MAXSIZE]; /* 数组,存储数据元素 */
int length; /* 线性表当前长度 *
}SqList;
```

函数定义

主函数



函数定义

```
[返回值类型] initList (参数)
{
初始化结构体变量SqList;
}
```

主函数

```
int main() {
    //检查结构体初始化是否成功;
    调用函数initList(实参);
    方法一: 检查函数返回值是否表示成功;
    方法二: 检查结构体成员是否被初始化;
}
```



(2)找元素位置

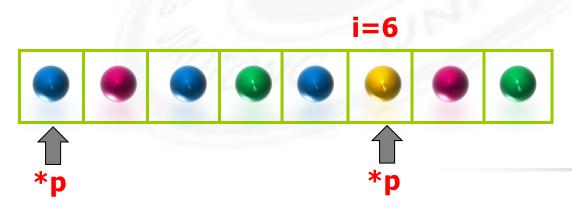
```
int LocateElem_Sq (
  i=0;
   /*防御语句*/
   /*查找语句*/
  if(i<=L.length) return i;</pre>
  else return 0;
} //LocateElem_Sq;
                             i=6
```

T(n)=O(n)



(2) 找元素位置

```
int LocateElem_Sq (SqList L, ElemType e) {
   i=1;
   p=L.elem;
   while((i<L.length) && (*p != e)) {i++; p++;}
   if(i<=L.length) return i;
   else return 0;
} //LocateElem_Sq;</pre>
```





(3) 找元素的后继

```
ElemType NextElem_Sq (SqList L, ElemType e){
    int i=0;
    i=LocateElem_Sq(L, e);
    if (i<L.length)
        return L.elem[i];
                                                   L.elem[i]
     else
        return ERROR;
} // NextElem_Sq
                                             L.elem[i-1]
```

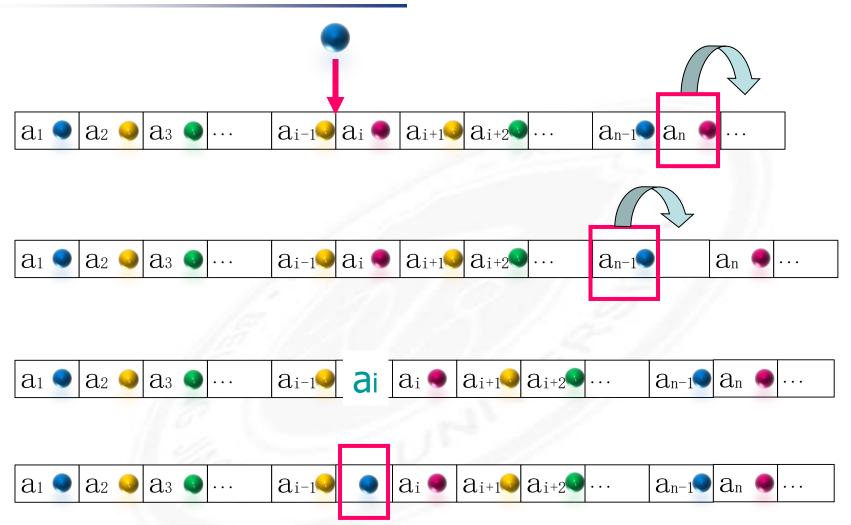


(3) 找元素的后继

```
Status NextElem_Sq (SqList L, ElemType e, *Next_e){
    int i=0;
    i=LocateElem_Sq(L, e);
    if (i<L.length)
    { *Next_e=L.elem[i];
                                                   L.elem[i]
      return OK;}
  else
   return ERROR;
                                             L.elem[i-1]
} // NextElem_Sq
```



(4)顺序表的插入





(5)顺序表的插入

```
Status ListInsert_Sq(
 if(i<1||i>L.length+1) return ERROR; //i值不合法
if(L.length==MAXSIZE) return ERROR; //当前存储空间已
  满不允许插入
if (i<=L->length)
    for(k= ;k>= ;k--)
        L->data[k+1]=L->data[k];
 L->data[]=e;
 L->length++;
 return OK;
```



(5)顺序表的插入

```
//q为插入位置
 q=&(L.elem[i-1]);
 for(p=&(L.length-1]);p>=q;--p)*(p+1)=*p;
                        //插入位置及之后的元素后移
                        //插入蓝色球
 *q=e;
                        //表长增1
 ++L.length;
 return OK;
                  注意!
} //ListInsert_Sq
                         a_i
```



插入操作的时间复杂性分析

$$E_{is} = \sum_{i=1}^{n+1} p_i (n-i+1)$$
 $p_i = \frac{1}{n+1}$

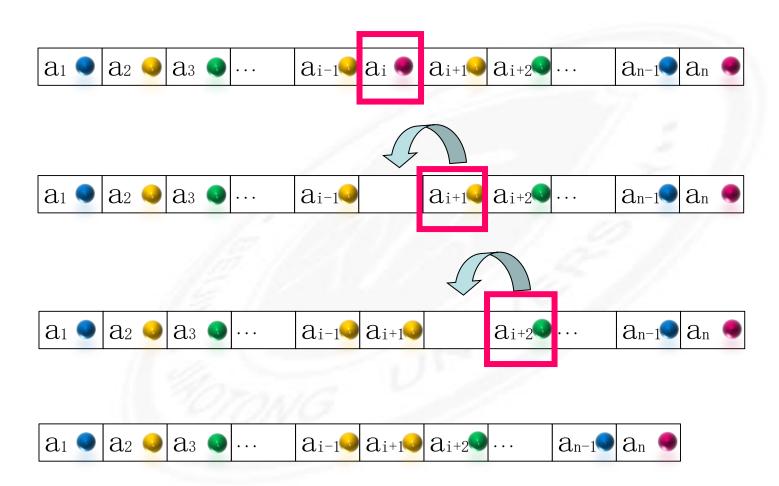
$$E_{is} = \frac{1}{n+1} \sum_{i=1}^{n+1} (n-i+1) = \frac{n}{2}$$

$$T(n) = O(n)$$

在顺序表中插入元素, 平均约移动一半元素



(6)顺序表的删除





(6) 顺序表的删除

```
Status ListDelete_Sq(SqList &L, int i, ElemType &e){
```

```
if(i<1 || (i>L.length)) return ERROR; //i值不合法
                              //p为被删除元素的位置
p=&(L.elem[i-1]);
                              //被删除元素的值赋给e
e=*p;
                              //表尾元素的位置
q=L.elem+L.length-1;
                              //被删除之后的元素前移
for(++p; p \le q; ++p) *(p-1) = *p;
                              //表长减1
--L.length;
return OK;
```

(5)顺序表的删除

```
Status ListDelete(SqList *L,int i, ElemType *e)
00109:
00110:
          int k;
00111:
          if (L->length==0)
00112:
                 return ERROR;
00113:
          if (i<1 | | i>L->length)
00114:
             return ERROR;
00115:
          *e=L->data[];
00116:
          if (i<L->length)
00117:
00118:
             for(k= ;k< ;k++)
00119:
                     L->data[k-1]=L->data[k];
00120:
00121:
          L->length--;
001221
          return OK;
00123:
00124: }
```



删除操作的时间复杂性分析

$$E_{dl} = \sum_{i=1}^{n} q_i(n-i) \qquad q_i = \frac{1}{n}$$

$$E_{dl} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (n-i) = \frac{n-1}{2}$$
 T(n)=0(n)

在顺序表中删除元素. 平均约移动一半元素



(7)顺序表的遍历

```
Status ListTraverse (SqList L) {
   for(i=1;i_____;i++)
        visit(
   printf("\n");
   return OK;
}// ListDelete_Sq
Status visit (ElemType c)
    printf("%3d", c);
    return OK;
```



(7)顺序表的遍历

```
Status ListTraverse (SqList L, Status (*visit)(ElemType)) {
   for(i=1;i \le L.length;i++)
      if(!visit(L.elem[i-1])) return ERROR;
}// ListDelete_Sq
Status visit(ElemType e){
                                                   T(n)=O(n)
  printf("The value of the element is %d\n", (int) e);
```



J文京交通大學 BEIJING JIAOTONG UNIVERSITY

《实验一:顺序表的实现及基本操作》

- 创建有若干个元素(可以是整型数值)的顺序表,实现对顺序表的初始化,对已建立的顺序表插入操作、删除操作、遍历输出顺序表。
- 要求各个操作均以函数的形式实现,在主函数中调用各个函数实现以下操作:
 - ① 创建顺序表21、18、30、75、42、56,并输出顺序表中的各元素值
 - ② 在顺序表的第3个位置插入67,并输出此时顺序表中的各元素值。
 - ③ 删除顺序表中的第6个数据元素,并输出此时顺序表中的各元素值
 - ④ 查找顺序表中是否有75这个元素,如果有返回该元素在顺序表中的位序。