

# 数据结构

深圳技术大学

1

## 第二章 线性表

- 2.1 线性表的类型定义
- 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 一元多项式的表示和实现

2

### 复习

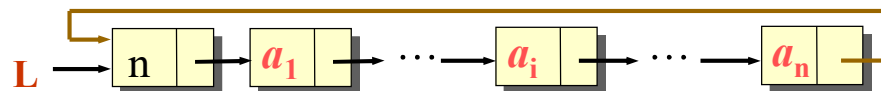
- ⑩ 线性表：  $n$  个数据元素的有限序列
- ⑩ 线性表顺序表示：用一组地址连续的存储单元依次存储线性表的数据元素
  - ✎ 随机存取
  - ✎ 增删时需要移动大量元素
- ⑩ 顺序表链式表示：存储单元并不连续，通过指针等手段来表示数据之间的邻接关系
  - ✎ 不可随机存取
  - ✎ 增删时只需要修改前后节点

3

### 2.3 链表

#### 五. 循环链表

- 循环链表是一种特殊的线性链表
- 循环链表中最后一个结点的指针域指向头结点，整个链表形成一个环
- 循环链表的查找、插入、删除和单链表基本一致
- 与单链表的区别
  - (1) 判断是否是空链表：  $\text{head} \rightarrow \text{next} == \text{head}$  ;
  - (2) 判断是否是表尾结点：  $\text{p} \rightarrow \text{next} == \text{head}$  ;



4

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

- 双向链表也是一种特殊的线性链表
- 双向链表中每个结点有两个指针，一个指针指向直接后继(next)，另一个指向直接前驱(prior)

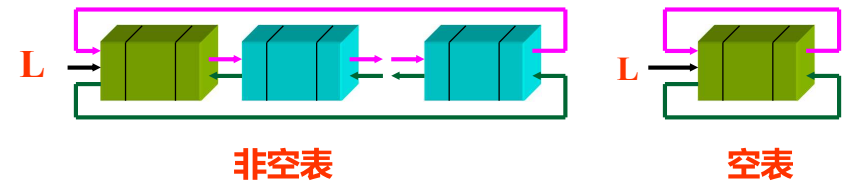


5

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

- 双向链表中存在两个环(一个是直接后继环(红)，另一个是直接前驱环(蓝))



6

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

- 双向链表的定义

//定义一个双向链表的结点

```
class DuLNode {  
    ElemType data;  
    DuLNode *prior;  
    DuLNode *next;  
}  
  
class DuLinkList {  
    DuLNode head;  
    ... .. // 其他数据成员  
public:  
    ... .. // 成员函数  
}
```

- 对于任何一个中间结点有:

- $p = p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior}$
- $p = p \rightarrow \text{prior} \rightarrow \text{next}$



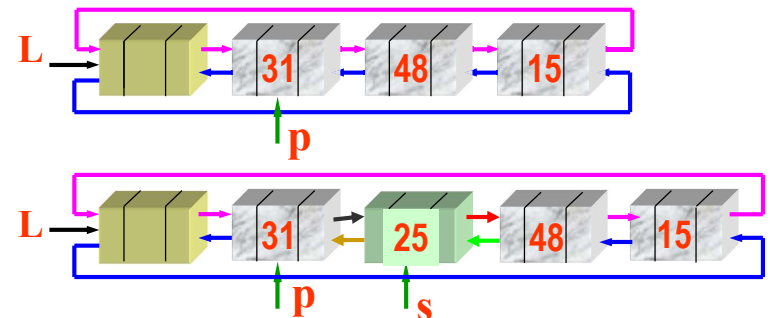
7

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

- 双向链表的插入需要改变两个方向的指针

```
s->next = p->next;  
s->prior = p;  
p->next->prior = s;  
p->next = s;
```



8

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

#### ■ 双向链表的插入

```
Status DuLinkList<ElemType>::ListInsert_DuL(int i, ElemType e)
{
    // 在带头结点的单链表L中第i个位置插入元素e
    DuLNode<ElemType> *p = &head;
    int j = 0;
    while (p && j<i) { p = p->next; j++; } // 寻找i-1结点
    if (!p && j!=i) return ERROR;
    DuLNode *s = new DuLNode<ElemType>; // 生成新结点
    s->data = e;
    s->next = p->next; s->prior = p; // 将指定数据插入到i-1的next位置
    p->next->prior = s; p->next = s; // 修改前后结点的指针值
    return OK;
} // ListInsert_L
```

9

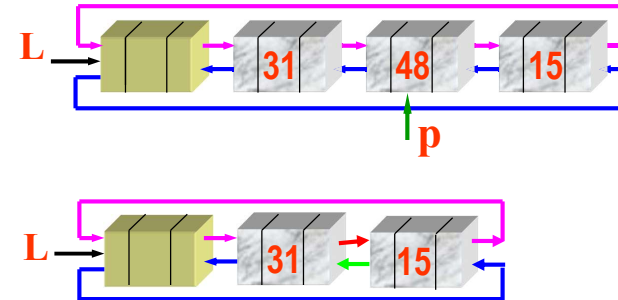
## 2.3 链表

### 六. 双向链表

#### ■ 双向链表的删除需要改变两个方向的指针

p->prior->next = p->next;

p->next->prior = p->prior;



10

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

#### ■ 双向链表的删除

```
template<class ElemType>
Status DuLinkList<ElemType>::ListDelete_L(int i, ElemType &e)
{
    // 在带头结点的单链表L中，删除第i个位置的元素
    DuLNode<ElemType> *p = head.next;
    int j = 0;
    while (p && j<i) { p = p->next; j++; } // 寻找i-1结点
    if (!p && j<i) return ERROR;
    e = p->data;
    p->next->prior = p->prior;
    p->prior->next = p->next; // 删除i结点
    delete p; // 释放结点
    return OK;
} // ListDelete_L
```

11

## 2.3 链表

### 六. 双向链表

#### ■ 双向链表获取第i个位置的元素

- L为带头结点的单链表头指针，当第i个元素存在时，其值赋给e并返回OK，否则返回ERROR

```
template<class ElemType>
DuLinkList<ElemType> GetElemP_DuL(int i) {
    int j = 0; // 初始化，p指向第一个结点，j为计数器
    DuLNode<ElemType> *p = head.next;
    while (p!=&head && j<i) {
        // 顺指针向后查找，直到p指向第i个元素或p为空
        p = p->next;
        ++j;
    }
    if (j<i) return NULL; // 第i个元素不存在
    else return p;
} // GetElem_L
```

12

## 2.3 链表

### 七. 顺序表与链表的比较（空间）

#### ■ 存储分配的方式

- 顺序表的存储空间是静态分配的
- 链表的存储空间是动态分配的

#### ■ 存储密度 = 结点数据本身所占的存储量/结点结构所占的存储总量

- 顺序表的存储密度 = 1
- 链表的存储密度 < 1

13

## 2.3 链表

### 七. 顺序表与链表的比较（时间）

#### ■ 存取方式

- 顺序表可以随机存取，也可以顺序存取
- 链表必须顺序存取

#### ■ 插入/删除时移动元素个数

- 顺序表平均需要移动近一半元素
- 链表不需要移动元素，只需要修改指针

14

## 2.3 链表

### 七. 顺序表与链表的比较（应用）

- 如果线性表主要是存储大量的数据，并主要用于查找时，采用顺序表较好，如数据库
- 如果线性表存储的数据元素经常需要做插入与删除操作，则采用链表较好，如操作系统中进程控制块(PCB)的管理，内存空间的管理等

15

## 思考题

习题1. 已知非空循环链表，设h是指向头结点的指针，p是辅助指针。执行以下程序段的作用是什么？

```
p=h;  
while (p->next->next!=h)  
    p=p->next;  
p->next=h;
```

习题2. 双向链表中前驱指针为prior，后继指针为next，在指针P所指结点前插入指针S所指的结点，请写出要执行的四行语句？

16

## 2.3 链表

### 八. 一元多项式的表示与运算

- 一元多项式  $p(x)=p_0+p_1x+p_2x^2+ \dots +p_nx^n$ ,
- 由n+1个系数唯一确定

[例] 一元多项式及其运算。

一元多项式： $f(x)=a_0+a_1x+\dots+a_{n-1}x^{n-1}+a_nx^n$

主要运算：多项式相加、相减、相乘等

【分析】多项式的关键数据是：多项式项数n、每一项的系数 $a_i$ （及相应指数i）。有3种不同的方法。

方法1：采用顺序存储结构直接表示

例如： $f(x)=4x^5-3x^2+1$

表示成：

下标 i	0	1	2	3	4	5	.....
a[i]	1	0	-3	0	0	4	.....

### § 3.1 引子

方法2：采用顺序存储结构表示多项式的非零项。

每个非零项  $a_ix^i$  涉及两个信息：指数 i 和系数  $a_i$ ，  
可以将一个多项式看成是一个  $(a_i,i)$  二元组的集合。

例如： $P_1(x)=9x^{12}+15x^8+3x^2$ 和  $P_2(x)=26x^{19}-4x^8-13x^6+82$

表示成：

数组下标i	0	1	2	.....
系数	9	15	3	-
指数	12	8	2	-

(a)  $P_1(x)$

数组下标i	0	1	2	3	.....
系数	26	-4	-13	82	-
指数	19	8	6	0	-

(b)  $P_2(x)$

### § 3.1 引子

方法3：采用链表结构来存储多项式的非零项。

每个链表结点存储多项式中的一个非零项，包括  
系数和指数两个数据域以及一个指针域，表示为：

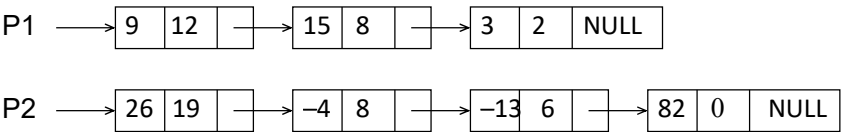
coef	expon	link
------	-------	------

例如：

$$P_1(x)=9x^{12}+15x^8+3x^2$$

$$P_2(x)=26x^{19}-4x^8-13x^6+82$$

链表存储形式为：



## 2.3 链表

### 八. 一元多项式的表示与运算

- 一元多项式  $p(x)=p_0+p_1x+p_2x^2+ \dots +p_nx^n$ ,
  - 由 $n+1$ 个系数唯一确定
  - 在计算机中可用线性表 $(p_0, p_1, p_2, \dots, p_n)$ 表示。
  - 用顺序表和链表来实现。两种不同实现方式的元素类型定义如下:

#### (1) 顺序存储表示的类型

```
typedef struct{  
    /*系数部分*/  
    float coef;  
    /*指数部分*/  
    int expn;  
} ElemType ;
```

#### (2) 链式存储表示的类型

```
class poly{  
    //系数部分  
    float coef;  
    //指数部分  
    int expn;  
    //指向下一个结点  
    poly* next;  
    ... // 其他成员  
};
```

21

## 2.3 链表

### 八. 一元多项式的表示与运算

#### ■ 一元多项式的相加

不失一般性, 设有两个一元多项式:

$$P(x)=p_0+p_1x+p_2x^2+ \dots +p_nx^n,$$

$$Q(x)=q_0+q_1x+q_2x^2+ \dots +q_mx^m \quad (m<n)$$

$$R(x)=P(x)+ Q(x)$$

$R(x)$ 由线性表 $R((p_0+q_0), (p_1+q_1), (p_2+q_2), \dots, (p_m+q_m), \dots, p_n)$ 唯一表示。

22

## 2.3 链表

### 八. 一元多项式的表示与运算

#### ■ 顺序存储表示的相加

- 用顺序表示的相加非常简单。访问第5项可直接访问:  $L.a[4].coef$ ,  $L.a[4].expn$
- 两个多项式相加就是在两个顺序表中寻找指数 $expn$ 相同的元素把两者的系数 $coef$ 相加
- 例如 $5+x+2x^2+3x^3$ ,  $-5-x+6x^2+4x^4$ , 两者相加
  - $x$ 的0次方的系数为0
  - $x$ 的1次方的系数为0
  - $x$ 的2次方的系数为8
  - $x$ 的3次方的系数为3
  - $x$ 的4次方的系数为4
  - 系数为0的部分不显示, 最终结果:  $8x^2+3x^3+4x^4$
- 相关顺序表操作: 按值查找、插入、合并

23

## 2.3 链表

### 八. 一元多项式的表示与运算

#### ■ 链式存储表示的相加

- 当采用链式存储表示时, 根据结点类型定义, 凡是系数为0的项不在链表中出现, 从而可以大大减少链表的长度。

#### ■ 相加的实质是:

- 指数不同: 是链表的合并
- 指数相同: 系数相加, 和为0, 去掉结点, 和不为0, 修改结点的系数域

#### ■ 程序实现的操作包括:

- 多项式链表创建、相加、输出
- 项插入、删除、查找

24

```

friend poly operator+(poly &La, poly &Lb) { //以运算符重载的方式
实现, La和Lb为两个系数链表的头结点
    poly Lc; // 实例化另一个头结点保留最终结果
    poly *pa = &La; poly *pb = &Lb; poly *pc = &Lc;
    *pa = La->next; pb = Lb->next; // 开始循环计算
    while (pa!=NULL && pb!=NULL){
        if (pa->expn < pb->expn){
            pc->next = pa; pc = pa; pa = pa->next;
        } else if (pa->expn > pb->expn){
            pc->next = pb; pc = pb; pb = pb->next;
        } else {
            float x = pa->coef + pb->coef ;
            if (abs(x) <= 1.0e-6) { //如果系数和为0, 删除两个结点
                poly *ptrb = pb; pb = pb->next; delete ptrb;
                poly *ptrb = pb; pb = pb->next; delete ptrb;
            } else { // 如果系数和不等于0
                pc->next = pa; pa->coef = x;
                pc = pa; pa = pa->next;
                poly *ptrb = pb; pb = pb->next; delete ptrb;
            }
        }
    }
    pc->next = pb; //end while
    if (pa == NULL) pc->next=pb; else pc->next=pa ;
    return Lc ;
}

```

25

## Take Home Message

⑩ 循环链表：使用prior和next指针表示邻接关系

⑩ 链表的优缺点：

❗ 缺点：无法进行随机存取

❗ 优点：相较于顺序表，能够更快地进行增删操作

⑩ 一元n次方程的表示与计算

❗ 稀疏顺序表，稠密顺序表，链表

❗ 一元n次方程的加法操作：类似线性表的合并操作

26

## 2.3 链表

思考题：

### ■ 【问题描述】

13 张黑桃扑克（A 2 3 4 5 6 7 8 9 10 J Q K），预先排好，正面朝下拿在魔术师的手里，从最上面开始，第一次数一张牌翻过来放在桌面上，正好是“A”；第二次数两张牌，数1的那张放在手中扑克的最下面，数2的那张翻过来放在桌面上正好是“2”；……,如此下去，放在桌面上的牌最后正好是“A 2 3 4 5 6 7 8 9 10 J Q K”的顺序（从下向上）。

【任务】编程找出魔术师手中扑克原来的排列顺序（从下向上）。

### ■ 【问题描述】

围绕着山顶有10个洞，一只兔子和一只狐狸各住一个洞，狐狸总想吃掉兔子。一天兔子对狐狸说，你想吃我有一个条件，第一次隔一个洞找我，第二次隔两个洞找我，以后依次类推，次数不限。若能找到我，你就可以饱餐一顿，在没找到我之前不能停止。狐狸一想只有10个洞，寻找的次数又不限，哪有找不到的道理，就答应了条件。结果就是没找着。现请你编写一程序，假定狐狸找了1000次，兔子躲在哪个洞里才安全。

27