# 数据结构

### 深圳技术大学

# 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

# 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
  - <sup>©</sup>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
  - 四不可随机存取
  - <sup>図</sup>增删时只需要修改前后节点

#### B. DS顺序表之循环移位

#### 题目描述

顺序表的移位是循环移位,例如顺序表: 1, 2, 3, 4, 5, 6。如果左移1位,即原来的头元素移动到末尾,其它元素向左移1位,变成2, 3, 4, 5, 6, 1。同理,如果右移1位,即原来的尾元素移动到头,其它元素向右移1位,变成6, 1, 2, 3, 4, 5。

以下是移位的多个例子:

原数据: 1, 2, 3, 4, 5, 6

左移3位: 4, 5, 6, 1, 2, 3, 与原数据对比

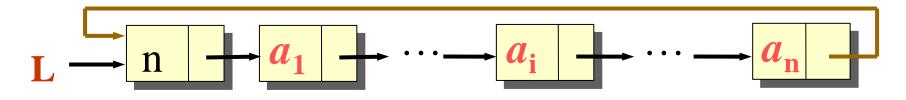
右移4位: 3, 4, 5, 6, 1, 2, 与原数据对比

请编写程序实现顺序表的循环移位操作

# 用单链表该怎么做? 如何在单链表中做首尾的循环?

#### 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: head->next==head;
  - (2) 判断是否是表尾结点: p->next==head;



如何输出线性表的逆序?

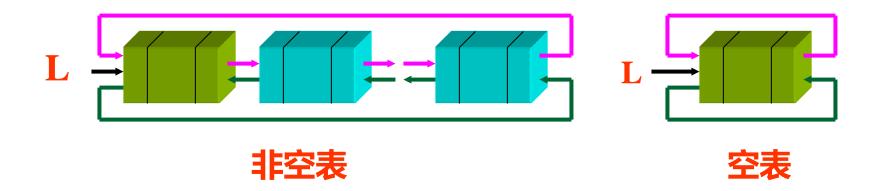
#### 六. 双向链表

- 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)



#### 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))



#### 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:

```
\Box p = p->next->prior
```

 $\square$  p = p->prior->next



#### 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;
```

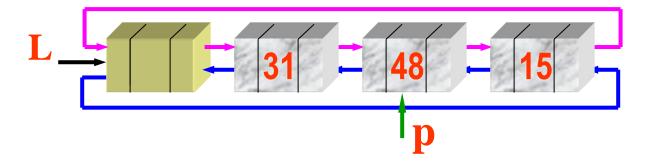
#### 六. 双向链表

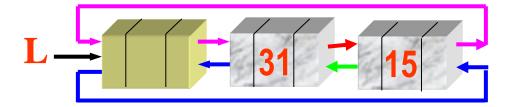
■ 双向链表的插入

```
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->next;
   int j = 0;
   while (p!=&head && j < i-1) { p = p->next; j++; }
寻找1-1结点
   if (j!=i-1) return ERROR;
                                          // 生成新结点
   DulNode *s = new DulNode<ElemType>;
   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
```

#### 六. 双向链表

■ 双向链表的删除需要改变两个方向的指针





#### 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!=&head && j<i) { p = p->next; j++; } // 寻找i-1
结点
    if (j<i) return ERROR;</pre>
   e = p->data;
   p->next->prior = p->prior;
   p->prior->next = p->next; // 删除i结点
                                 // 释放结点
   delete p;
   return OK;
} // ListDelete L
```

#### 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
```

#### 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

#### 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

#### 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

# 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?

- 八. 一元多项式的表示与运算
- 一元多项式 p(x)=p<sub>0</sub>+p<sub>1</sub>x+p<sub>2</sub>x<sup>2</sup>+ ... +p<sub>n</sub>x<sup>n</sup>,
  - 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: 
$$f(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} + a_n x^n$$

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	0	1	2	3	4	5	
i	U	•	_	3	7	5	•••••
a[i]	1	0	<b>-3</b>	0	0	4	

#### 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  $a_i x^i$  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	<b>–13</b>	82	_
	指数	19	8	6	0	_

(b)  $P_2(x)$ 

#### 方法3: 采用链表结构来存储多项式的非零项。

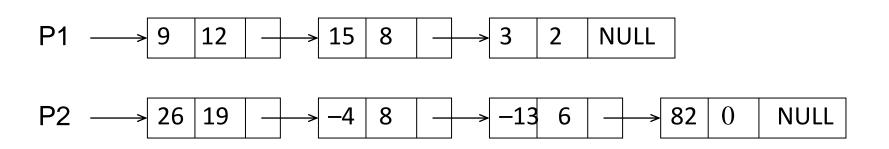
每个链表结点存储多项式中的一个非零项,包括系数和指数两个数据域以及一个指针域,表示为:

#### 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:



- 八. 一元多项式的表示与运算
- 一元多项式  $p(x)=p_0+p_1x+p_2x^2+...+p_nx^n$ ,
  - 由n+1个系数唯一确定
  - 在计算机中可用线性表 $(p_0, p_1, p_2, ..., p_n)$ 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
```

#### 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:

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

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

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

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

#### 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+2x²+3x³, -5-x+6x²+4x⁴, 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: 8x²+3x³+4x⁴
  - 相关顺序表操作:按值查找、插入、合并

#### 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

```
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 *ptra = pa; pa = pa->next; delete ptra;
               poly *ptrb = pb; pb = pb->next; delete ptrb;
           } else { // 如果系数和不为0
               pc->next = pa; pa->coef = x;
               pc = pa; pa = pa->next;
               poly *ptrb = pb; pb = pb->next; delete ptrb;
       }//end else
    } // end while
   if (pa == NULL) pc->next=pb; else pc->next=pa ;
   return Lc ;
                                                          26
```

# Take Home Message

- ⑩双向链表:使用prior和next指针表示邻接关系
- ₩链表的优缺点:
  - SS缺点:无法进行随机存取
  - ☎优点:相较于顺序表,能够更快得进行增删操作
- 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
  - 欧一元n次方程的加法操作:类似线性表的合并操作

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。