

第二章 线性表

- 线性表
- 顺序表
- 单链表
- 线性链表的其它变形
- 单链表的应用：多项式及其运算
- 静态链表
- 本章小结

2.1 线性表 (Linear List)

■ 线性表的定义和特点

- ◆ **定义** n (≥ 0) 个数据元素的有限序列,
记作

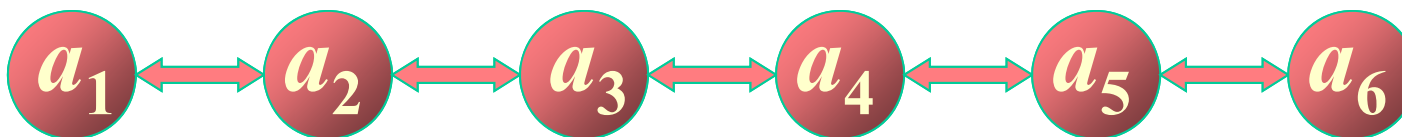
$$(a_1, a_2, \dots, a_n)$$

a_i 是表中数据元素, n 是表长度。

- ◆ 原则上讲, 线性表中表元素的数据类型
可以不相同, 但采用的存储表示可能会
对其有限制。

线性表的特点

- 除第一个元素外，其它每一个元素有一个且仅有一个**直接前驱**。
- 除最后一个元素外，其它每一个元素有一个且仅有一个**直接后继**。



线性表的操作

- 计算表的长度 n ;
- 从左到右（或从右到左）遍历表的元素;
- 访问第 i 个元素, $0 \leq i < n$;
- 将新值赋予第 i 个元素, $0 \leq i < n$;
- 将新元素插入第 i 个位置, $0 \leq i < n$, 使原来的第 $i, i+1, \dots, n-1$ 个元素变为第 $i+1, i+2, \dots, n$ 个元素;
- 删除第 i 个元素, $0 \leq i < n$, 使原来的第 $i+1, i+2, \dots, n-1$ 个元素变为第 $i, i+1, \dots, n-2$ 个元素。

线性表的类定义

```
enum bool { false, true };  
template <class Type>  
class LinearList {  
public:  
    LinearList ( ); //构造函数  
    ~LinearList ( ); //析构函数  
    virtual int Size ( ) const = 0; //求表最大体积  
    virtual int Length ( ) const = 0; //求表长度  
    virtual int Search ( Type &x ) const = 0;  
    //在表中搜索给定值 x  
    virtual int Locate ( int i ) const = 0;  
    //在表中定位第 i 个元素位置  
    virtual Type * GetData ( int i ) const = 0; //取第 i 个表项的值
```

```
virtual void SetData ( int i, Type &x ) = 0;  
//修改第 i 个表项的值为 x  
virtual bool Insert ( int i, Type &x ) = 0;  
//在第 i 个表项后插入 x  
virtual bool Remove ( int i, Type &x ) = 0;  
//删除第 i 个表项, 通过 x 返回  
virtual bool IsEmpty ( ) const = 0; //判表空  
virtual bool IsFull ( ) const = 0; //判表满  
virtual void Sort ( ) = 0; //排序  
virtual void Input ( ) = 0; //输入  
virtual void Output ( ) = 0; //输出  
virtual LinkedList <Type> operator =  
    ( LinkedList <Type> &L ) = 0; //复制  
};
```

- 如何表示线性表的结构，从而高效实现这些操作？
- 最通常的方法是用程序设计语言提供的**数组**，即用数组的第*i*个单元表示线性表的 a_i 元素。
- 数组第*i*个单元与第*i+1*个单元在物理上是连续存放的，因此称上述方法为**顺序映射**。
 - 顺序映射使随机存取表中的任何元素的时间是 $O(1)$ ，但插入和删除第*i*个元素将导致其后续元素的迁移。



2.2 顺序表 (Sequential List)

■ 顺序表的定义和特点

- ◆ **定义** 将线性表中的元素相继存放在一个连续的存储空间中。
- ◆ **可利用一维数组描述存储结构。**
- ◆ **特点** 线性表的数组存储方式。
- ◆ **限制** 所有元素有相同数据类型。

	0	1	2	3	4	5
data	25	34	57	16	48	09

顺序表的静态存储表示

```
#define maxSize 100
typedef int Type;
typedef struct {
    Type data[maxSize];
    int n;
} SeqList;
```

顺序表的动态存储表示

```
typedef int Type;
typedef struct {
    Type *data;
    int maxSize, n;
} SeqList;
```

顺序表(SeqList)类定义

```
const int defaultSize = 100;
template <class Type>
class SeqList {
    Type *data; //存放数组
    int maxSize; //最大可容纳表项的项数
    int last; //当前已存表项的最后位置 (从 0 开始)
    void ReSize( int newSize ); //改变 data 数组空间大小
public:
    SeqList ( int sz = defaultSize ); //构造函数
    SeqList ( SeqList <Type> &L ); //复制构造函数
    ~SeqList ( ) { delete [ ] data; } //析构函数
    int Size( ) const { return maxSize; }
    //计算表最大可容纳表项个数
```

```
int Length ( ) const { return last+1; } //析构函数
int Search ( Type &x ) const;
//搜索 x 在表中位置, 函数返回表项序号
int Locate ( int i ) const;
//定位第 i 个表项, 函数返回表项序号
Type * GetData ( int i ) const //取第 i 个表项的值
    { return ( i > 0 && i <= last+1 ) ? &data[i-1] : NULL; }
Type * SetData ( int i, Type &x ) const
//用 x 修改第 i 个表项的值
    { if ( i > 0 && i <=last+1 ) data[i-1]=x; }
```

```
bool Insert ( int i, Type &x ); //插入 x 在第 i 个表项之后
bool Remove ( int i, Type &x );
//删除第 i 个表项, 通过 x 返回表项的值
bool IsEmpty ( ) { return ( last == -1 ) ? true : false; }
//判表空否, 空则返回 true; 否则返回 false
bool IsFull ( ) { return ( last == maxSize-1 ) ? true : false; }
//判表满否, 空则返回 true; 否则返回 false
void input ( ); //输入
void output ( ); //输出
SeqList <Type> operator = ( SeqList <Type> &L );
//表整体赋值
};
```

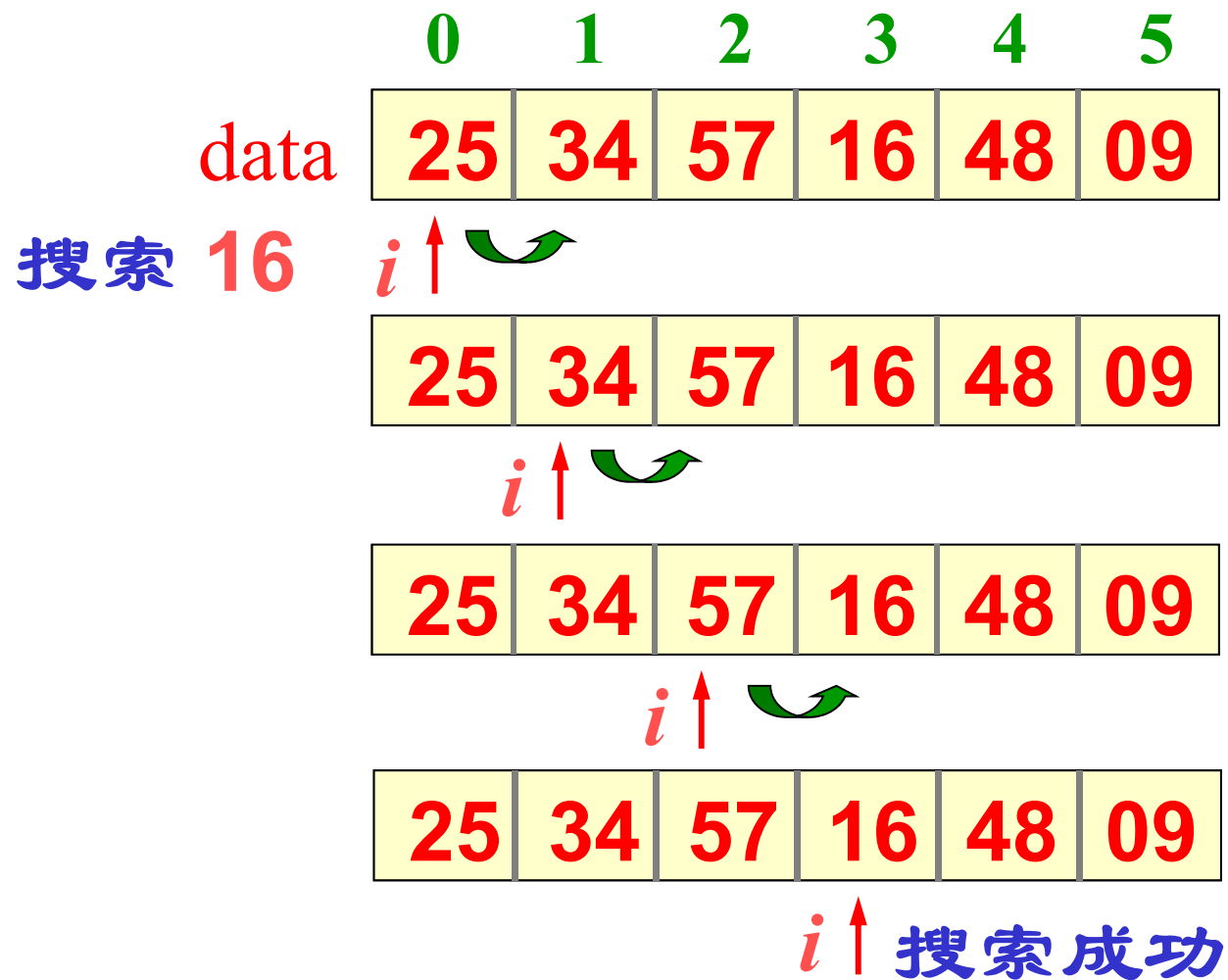
顺序表部分公共操作的实现

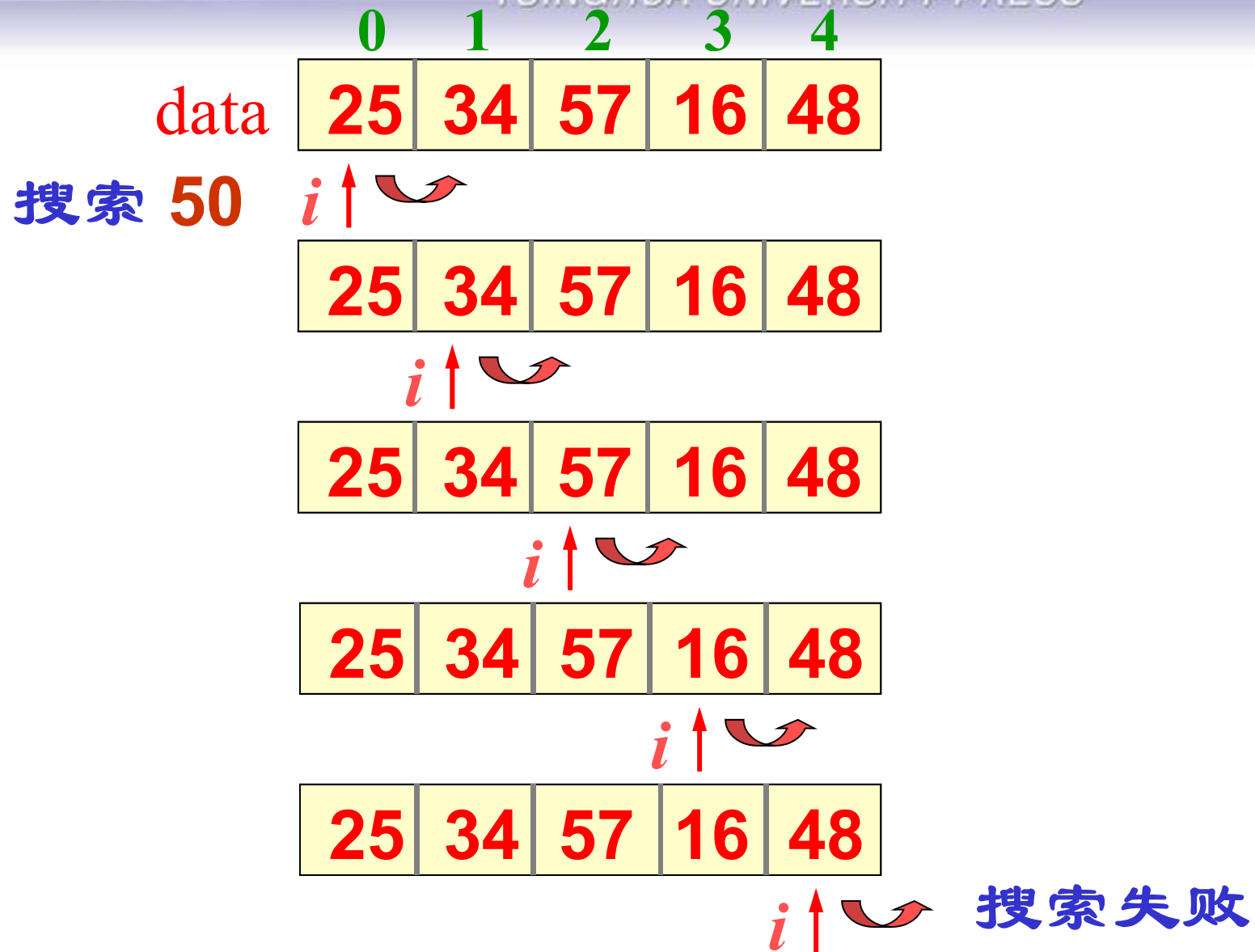
```
template <class Type>
SeqList <Type> :: SeqList ( int sz ) { //构造函数
    if ( sz > 0 ) {
        maxSize = sz; last = -1;
        data = new Type [maxSize];
        if ( data == NULL ) {
            cerr << “存储分配错误！ ” << endl;
            exit (1);
        }
    }
}
```

```
template <class Type>  
SeqList <Type> :: SeqList ( SeqList <Type> &L ) {  
    MaxSize = L.Size( ); last = L.Length( )-1;  
    data = new Type [maxSize];  
    if ( data == NULL ) {  
        cerr << “存储分配错误！ ” << endl;  
        exit (1);  
    }  
    for ( int i = 1; i <= last+1; i++ )  
        data[i-1] = L.GetData(i);  
}
```

```
template <class Type>  
SeqList <Type> :: ReSize ( int newSize ) {  
    if ( newSize <= 0 )  
        { cerr << “无效的数组大小” << endl; return; }  
    if ( newSize != maxSize ) {  
        Type *NewArray = new Type [newSize];  
        if ( NewArray == NULL )  
            { cerr << “存储分配错误” << endl; exit(1); }  
        int n = last+1;  
        Type *srcptr = data;  
        Type *destptr = NewArray;  
        while ( n-- ) *destptr++ = *srcptr++;  
        delete [ ] data;  
        data = newArray; maxSize = newSize;  
    }  
}
```

顺序搜索图示





```
template <class Type>  
int SeqList <Type> :: Search ( Type &x ) const {  
//搜索函数：在表中顺序搜索与给定值 x 匹配的表项  
//找到则函数返回该表项是第几个元素  
//否则函数返回 0，表示搜索失败  
    for ( int i = 0; i <= last; i++ )  
        if ( data[i] == x ) return i+1;  
    return 0;  
}
```

搜索成功的平均比较次数

$$\text{ACN} = \sum_{i=0}^{n-1} p_i \times c_i$$

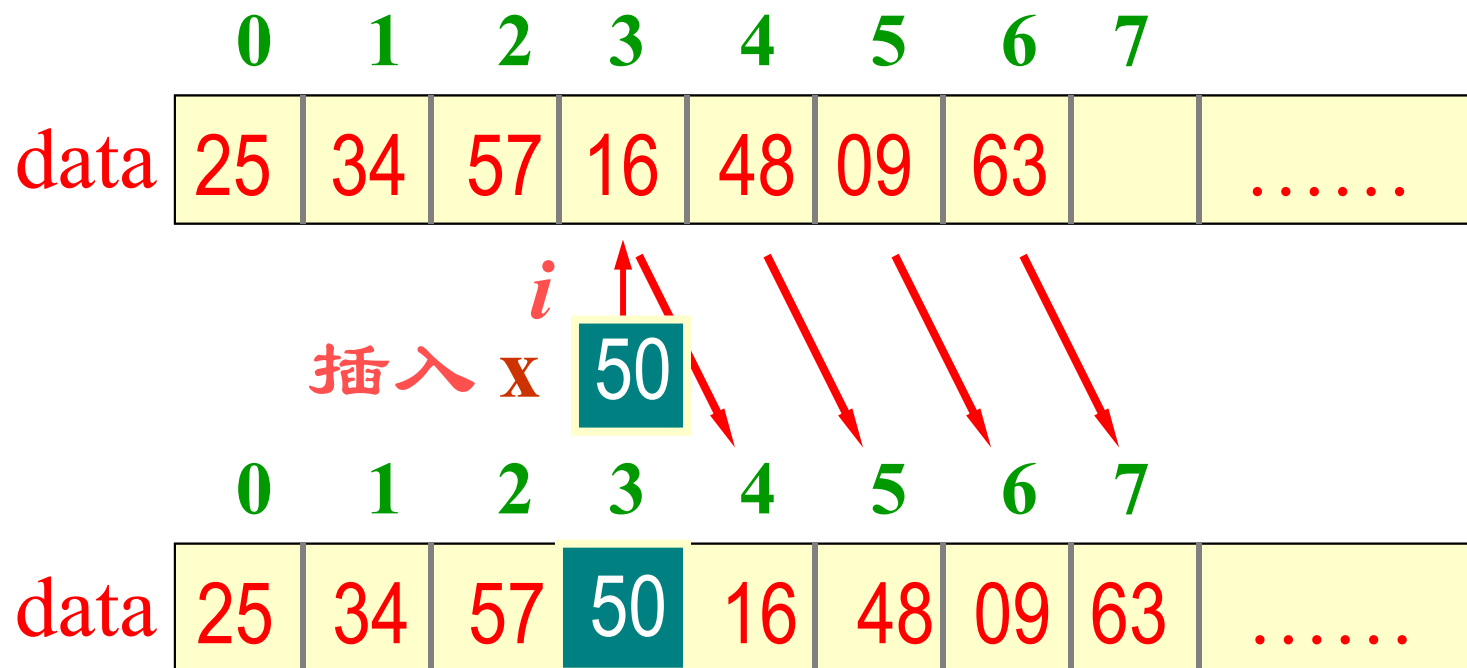
若搜索概率相等，则

$$\begin{aligned}\text{ACN} &= \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} (i+1) = \frac{1}{n} (1 + 2 + \cdots + n) = \\ &= \frac{1}{n} * \frac{(1+n) * n}{2} = \frac{1+n}{2}\end{aligned}$$

搜索不成功 数据比较 n 次。

```
template <class Type>  
int SeqList <Type> :: Locate ( int i ) const {  
//定位函数：函数返回第 i 个表项的位置  
//否则函数返回 0，表示定位失败  
    if ( i >= 1 && i <= last+1 ) return i;  
    else return 0;  
}
```

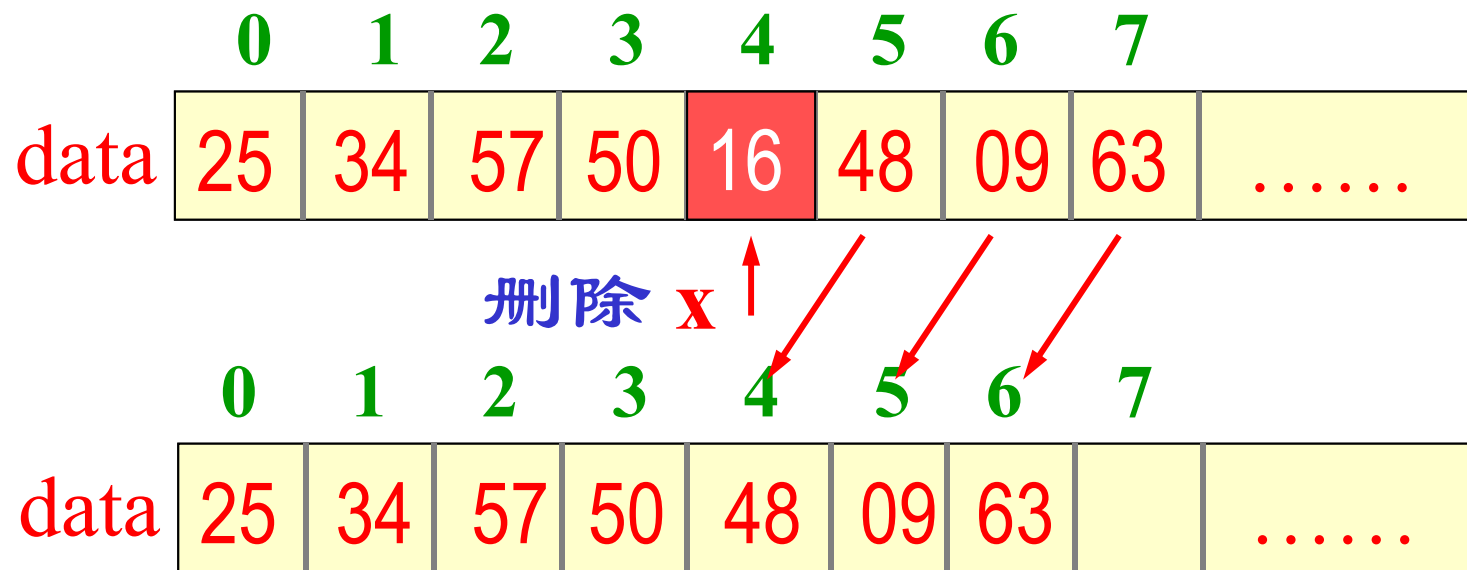
表项的插入



$$\begin{aligned}
 \text{AMN} &= \frac{1}{n+1} \sum_{i=0}^n (n-i) = \frac{1}{n+1} (n + \dots + 1 + 0) \\
 &= \frac{1}{(n+1)} \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n}{2}
 \end{aligned}$$

```
template <class Type>
bool SeqList <Type> :: Insert ( int i, Type &x ) {
//在表中第 i 个表项之后插入新元素 x
    if ( i < 0 || i > last+1 || last == maxSize-1 )
        return false; //插入不成功
    else {
        for ( int j = last; j > i; j-- )
            data[j+1] = data[j];
        data[i] = x;
        last++;
        return true; //插入成功
    }
}
```

表项的删除



$$\text{AMN} = \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} (n - i - 1) = \frac{1}{n} \frac{(n-1)n}{2} = \frac{n-1}{2}$$

```
template <class Type>  
int SeqList <Type> :: Remove ( Type &x, int i ) {  
//从表中删除第 i 个表项  
//通过引用型参数 x 返回删除的元素值  
    if ( last == -1 ) return false;  
    if ( i < 0 || i > last+1 ) return false;  
    x = data[i-1];  
    for ( int j = i; j <= last; j++ )  
        data[j-1] = data[j];  
    last--;  
    return true;  
}
```


顺序表的应用：集合的“并”运算

```
void Union ( SeqList <int> &LA,  
            SeqList <int> &LB ) {  
    int n = LA.Length ( );  
    int m = LB.Length ( );  
    for ( int i = 0; i < m; i++ ) {  
        int x = LB.GetData (i);  
        int k = LA.Search (x);  
        if ( k == 0 )  
            { LA.Insert ( n, x); n++; }  
    }  
}
```

顺序表的应用：集合的“交”运算

```
void Intersection ( SeqList <int> &LA,  
                  SeqList <int> &LB ) {  
    int n = LA.Length ( );  
    int m = LB.Length ( );  
    int i = 0;  
    while ( i < n ) {  
        int x = LA.GetData (i);  
        int k = LB.Search (x);  
        if ( k == 0 ) { LA.Remove (i, x); n--; }  
        else i++;  
    }  
}
```



随堂练习

例1：用线性表的顺序存储结构来描述一个城市的设计和规划是否合适？为什么？

例2：在包含 n 个元素的顺序表中删除一个元素，需要平均移动_____个元素，其中具体移动的元素个数与_____有关。

例3：线性表的顺序存储结构具有三个弱点：其一，在作插入或删除操作时，需移动大量元素；其二，由于难以估计，必须预先分配较大的空间，往往使存储空间不能得到充分利用；其三，表的容量难以扩充。线性表的链式存储结构是否一定都能够克服上述三个弱点。试讨论之。

例1：用线性表的顺序存储结构来描述一个城市的设计和规划是否合适？为什么？

不合适。因为一个城市的设计和规划涉及非常多的项目，比较复杂，需要经常改动、扩充和删除各种信息，这样才适应不断发展的需要，所以顺序表不能很好地适应其需要。

例2：在包含 n 个元素的顺序表中删除一个元素，需要平均移动 $(n-1)/2$ 个元素，其中具体移动的元素个数与具体删除位置有关。

例3：线性表的顺序存储结构具有三个弱点：其一，在作插入或删除操作时，需移动大量元素；其二，由于难以估计，必须预先分配较大的空间，往往使存储空间不能得到充分利用；其三，表的容量难以扩充。线性表的链式存储结构是否一定都能够克服上述三个弱点。试讨论之。

不一定。由于链式存储需要额外的空间来存储指针，所以要比顺序存储多占用空间。在空间允许的情况下，链式存储结构可以克服顺序存储结构的弱点，但空间不允许时，链式存储结构会出现新问题。

为什么学习链表来表示线性表？

- 用**数组或顺序映射**表示线性表，相邻元素存储地址的间距是常数。因此，可用 **$O(1)$** 的时间访问任何元素。但是，删除或往其中插入元素将导致表中其它元素的移动，代价太高 **$O(n)$** 。
- **链表表示**可以有效地解决上述数据移动问题。在链表表示中，表的数据元素可存放在存储器中的任何位置，**每一个元素都与其下一个元素的地址（指针）相关联。**

- **利用数组或顺序方式来组织数据结构**

- **优点**

- 存储利用率高，存取速度快。

- **缺点**

- 数组元素个数不能自由扩充（除动态数组外）
 - 效率很低
 - 造成空间很大浪费

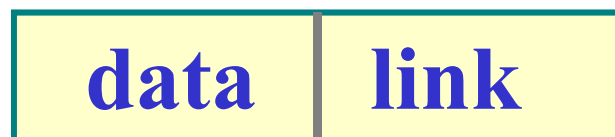
- **链表(*Linked List*)**

- 适用于插入删除频繁、存储空间需求不定的情形。
 - 不但可表示线性聚集，还可表示非线性聚集。

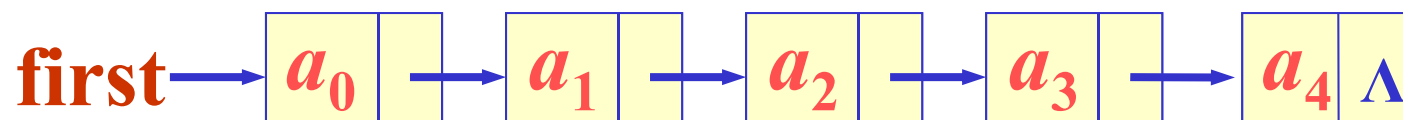
2.3 单链表 (Singly Linked List)

■ 特点

- ◆ 每个元素（表项）由结点(Node)构成。



- ◆ 线性结构



- ◆ 结点之间可以连续，可以不连续存储；
- ◆ 结点的逻辑顺序与物理顺序可以不一致；
- ◆ 表可扩充。

单链表的存储映像



↑
free

(a) 可利用存储空间



first

↑
free

(b) 经过一段运行后的单链表结构

单链表类定义

- **多个类表达一个概念 (单链表)**
 - ◆ **链表结点(LinkNode)类**
 - ◆ **链表(List)类**
- **定义方式**
 - ◆ **复合方式**
 - ◆ **嵌套方式**
 - ◆ **继承方式**
 - ◆ **结构方式**



```
class List; //链表类定义（复合方式）
```

```
class LinkNode { //链表结点类
```

```
  friend class List; //链表类为其友元类
```

```
  private:
```

```
    int data; //结点数据，整型
```

```
    LinkNode *link; //结点指针
```

```
};
```

```
class List { //链表类
```

```
  private:
```

```
    LinkNode *first, *current; //表头指针
```

```
  public:
```

```
    ..... //链表操作
```

```
};
```



```
class List { //链表类定义（嵌套方式）  
  private:  
    class LinkNode { //嵌套链表结点类  
      public:  
        int data;  
        LinkNode *link;  
      };  
      LinkNode *first, *current; //表头指针  
    public:  
      ..... //链表操作  
};
```



```
class LinkNode { //链表结点类
    protected:
        int data;
        LinkNode *link;
};

class List : public LinkNode
{ //链表类定义 (继承方式)
    //链表类, 继承链表结点类的数据和操作
    private:
        LinkNode *first, *current; //表头指针
    public:
        ..... //链表操作
};
```



```
struct LinkNode { //用结构定义链表结点类
    int data;
    LinkNode *link;
};

class List
{
    private:
        LinkNode *first, *current; //表头指针
    public:
        ..... //链表操作
};
```



- 在**复合方式**中，链表结点类中声明链表类是它的友元类，这样可以“奉献”它的私有成员给链表类，这种方式灵活。
- 在**嵌套方式**中，链表结点类是链表类的私有成员，这样限制了链表结点类的应用范围。
- 在**继承方式**中，链表类声明为链表结点类的派生类，这在实现上是可行的，但在逻辑上是有问题的。如
 - ✓ **三角形 is 多边形（继承关系）**
 - × **链表 is 链表结点（显然概念有误）**

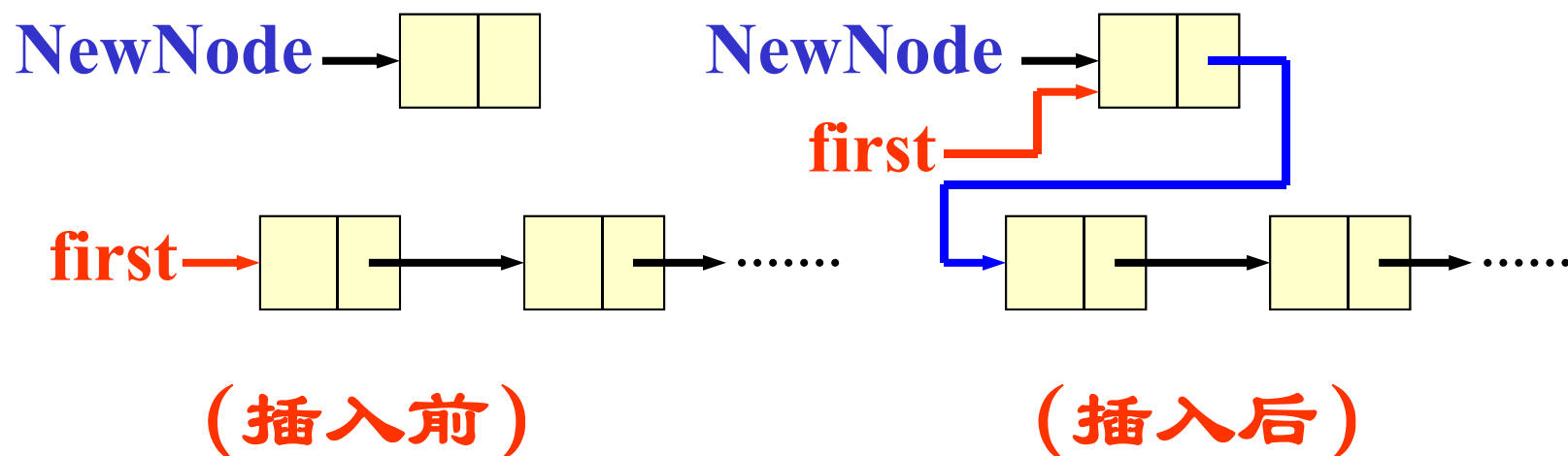
单链表中的插入与删除

■ 插入

◆ 第一种情况：在链表最前端插入

$\text{NewNode} \rightarrow \text{link} = \text{first};$

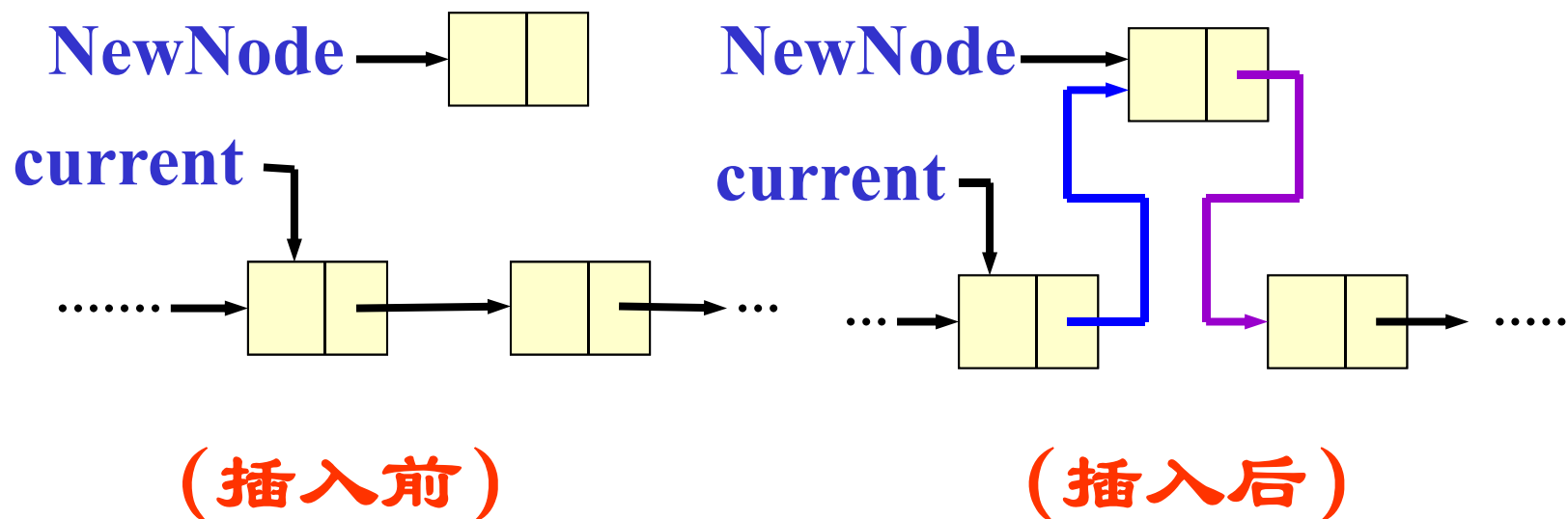
$\text{first} = \text{NewNode};$



◆ 第二种情况：在链表中间插入

$\text{NewNode} \rightarrow \text{link} = \text{current} \rightarrow \text{link};$

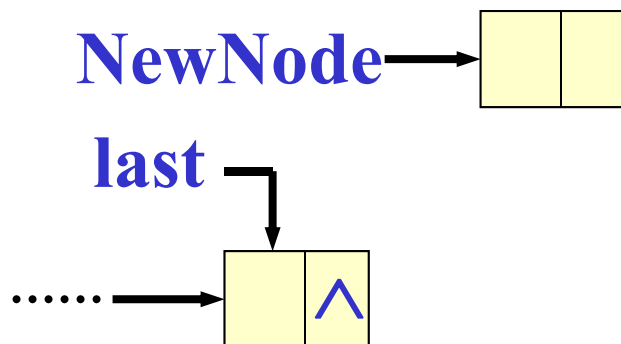
$\text{current} \rightarrow \text{link} = \text{NewNode};$



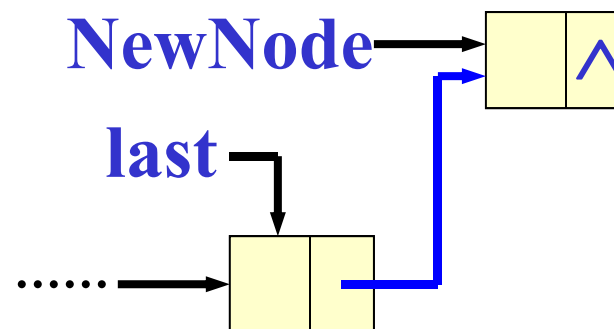
◆ 第三种情况：在链表末尾插入

$\text{NewNode} \rightarrow \text{link} = \text{last} \rightarrow \text{link};$

$\text{last} \rightarrow \text{link} = \text{NewNode};$



(插入前)



(插入后)

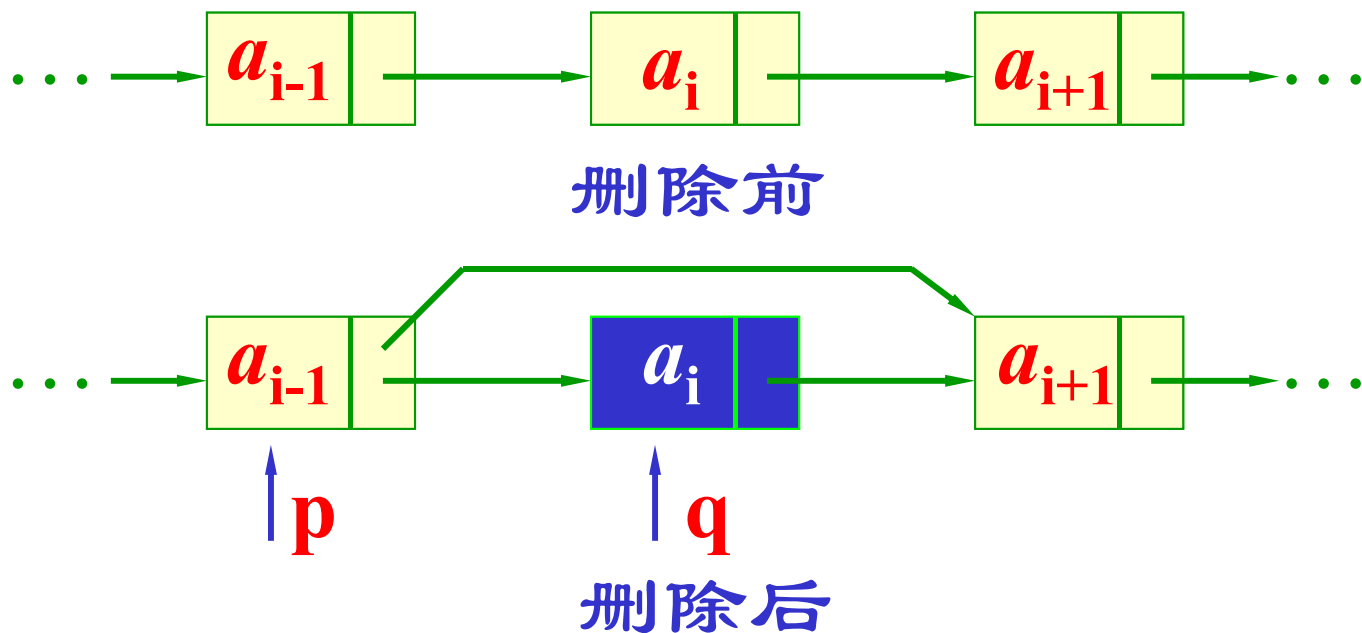
$\text{last} (\equiv \text{current})$

```
bool List :: Insert ( int i, int &x ) {  
    //将新元素 x 插入到第 i 个结点之后  
    // i 从 1 开始, i = 0 表示插入到第一个结点之前  
    if ( first == NULL || i == 0 ) { //插在表前  
        LinkNode *NewNode = new LinkNode (x);  
        if ( NewNode == NULL )  
            { cerr << “存储分配错误! \n” ; exit(1); }  
        NewNode->link = first;  
        first = NewNode;    }  
    else {  
        LinkNode *current = first;  
        for ( k = 1; k < i; k++ )  
            if ( current == NULL ) break;  
            else current = current->link;
```

```
if ( current == NULL && first != NULL )
    { cout << “无效的插入位置! \n” ; return false; }
else {
    LinkNode *NewNode = new LinkNode(x);
    if ( NewNode == NULL )
        { cerr << “存储分配错误! \n” ; return false; }
    NewNode->link = current->link;
    current = current->link = NewNode;
    }
}
return true;
}
```

■ 删除

- ◆ 第一种情况：删除表中第一个元素
- ◆ 第二种情况：删除表中或表尾元素

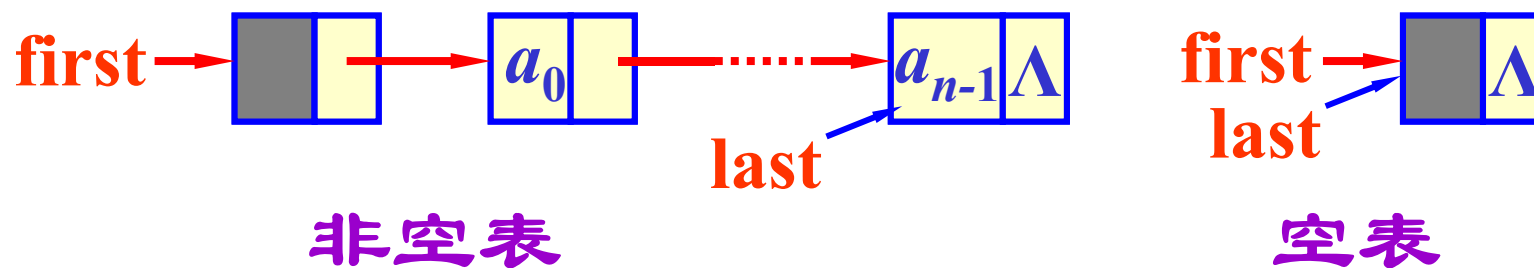


在单链表中删除含 a_i 的结点

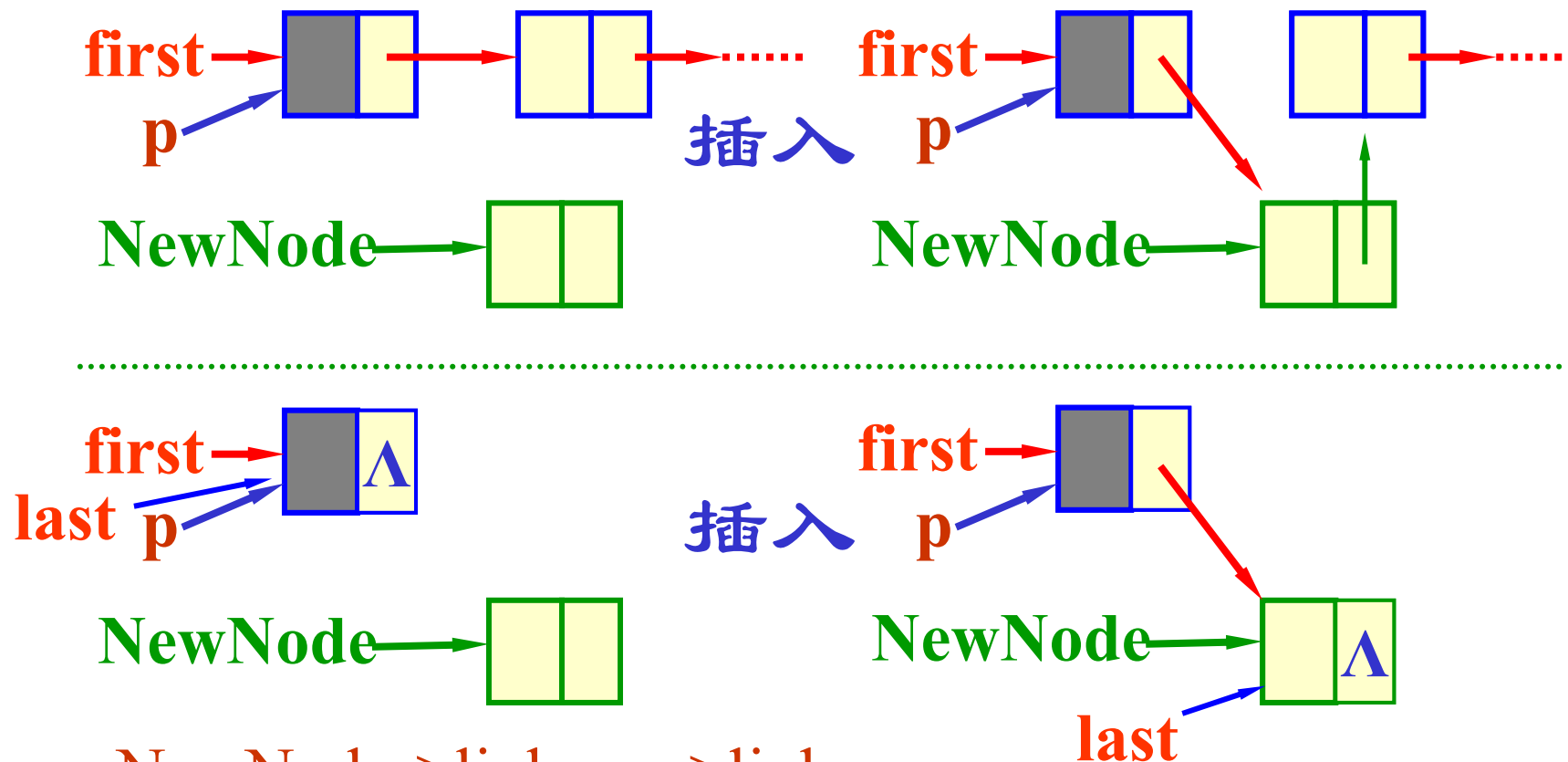
```
bool List :: Remove ( int i, int &x ) {  
    //在链表中删除第 i 个结点, i 从 1 开始  
    LinkNode *del, *current;  
    if ( i <= 1 ) { del = first; first = first->link; }  
    else {  
        current = first;  
        for ( int k=0; k<i-1; k++ )  
            if ( current == NULL ) break;  
            else current = current->link;  
        if ( current == NULL || current->link == NULL )  
            { cout << “无效的删除位置! \n” ; return false; }  
        del = current->link; current->link = del->link;  
    }  
    x = del->data; delete del; return true;  
}
```

带表头结点的单链表

- 表头结点位于表的最前端，本身不带数据，仅标志表头。
- 设置表头结点的目的是**统一空表与非空表的操作，简化链表操作的实现。**

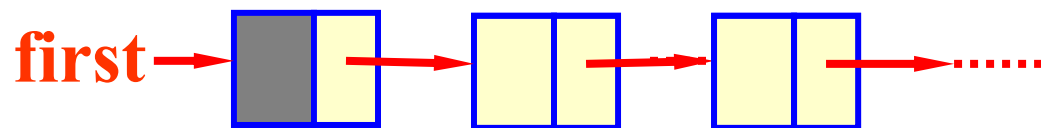


在带表头结点的单链表最前端插入新结点

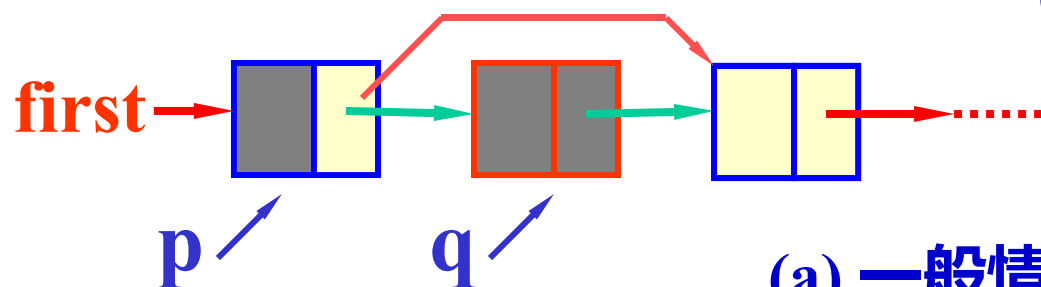


```
NewNode->link = p->link;  
if ( p->link == NULL ) last = NewNode;  
p->link = NewNode;
```

从带表头结点的单链表中删除最前端的结点

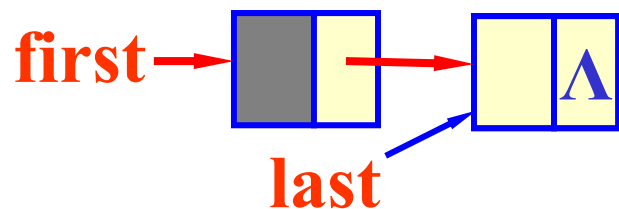


(非空表)



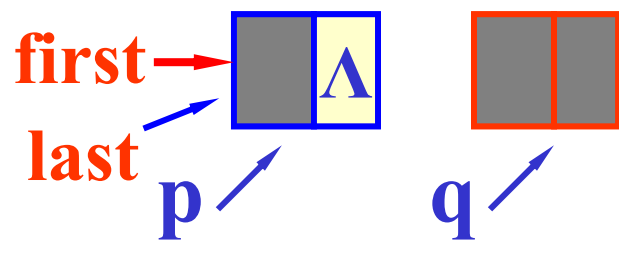
(a) 一般情况:

```
q = p->link;  
p->link = q->link;  
delete q;
```



(b) 有可能删除后链表变为空表:

```
if ( p->link == NULL ) last = p;
```



(空表)

单链表的模板类

- 类模板将类的数据成员和成员函数设计得更完整、更灵活。
- 类模板更易于复用。
- 在单链表的类模板定义中，增加了表头结点。

用模板定义的单链表类

```
template <class Type> class List;  
template <class Type> class LinkNode {  
friend class List <Type>;  
private:  
    Type data; //结点数据  
    LinkNode <Type> *link; //结点链接指针  
public:  
    LinkNode ( ) : link (NULL) { } //构造函数  
    LinkNode ( Type item ) : data (item), link (NULL) { }
```

```
LinkNode <Type> * NextNode ( ) { return link; }  
//取得结点的下一结点地址  
Type InsertAfter ( ListNode <Type> *p );  
//当前结点插入  
LinkNode <Type> * GetNode ( const Type &item,  
    LinkNode <Type> *next );  
//以 item 和 next 建立一个新结点  
LinkNode <Type> * RemoveAfter ( );  
//删除当前结点的下一结点  
};
```

```
template <class Type> class List {
```

```
//链表类
```

```
private:
```

```
    LinkNode <Type> *first, *last, *current;
```

```
    //链表的表头指针、尾指针和当前元素指针
```

```
public:
```

```
    List ( ) { first = new LinkNode <Type>; }
```

```
    List ( const Type &value )
```

```
        { last = first = new LinkNode <Type> ( value ); }
```

```
    List ( List <Type> &L );
```

```
    ~List ( ) { MakeEmpty ( ); delete first; }
```

```
    void MakeEmpty ( );
```

```
    int Length ( ) const;
```

```
    LinkNode <Type> * GetHead ( ) const { return first; }
```

```
    void SetHead ( LinkNode <Type> *p ) { first = p; }
```

```
LinkNode <Type> * Search ( Type x );  
LinkNode <Type> * Locate ( int i );  
Type * GetData ( int i );  
void SetData ( int i, Type &x );  
bool Insert ( int i, Type &x);  
bool Remove ( int i, Type &x );  
bool IsEmpty ( ) const  
    { return first->link == NULL ? true : false; }  
bool IsFull ( ) const { return false; }  
void Sort ( );  
void Input ( );  
void Output ( );  
List <Type> operator = ( List <Type> &L );  
};
```

链表类部分操作的实现

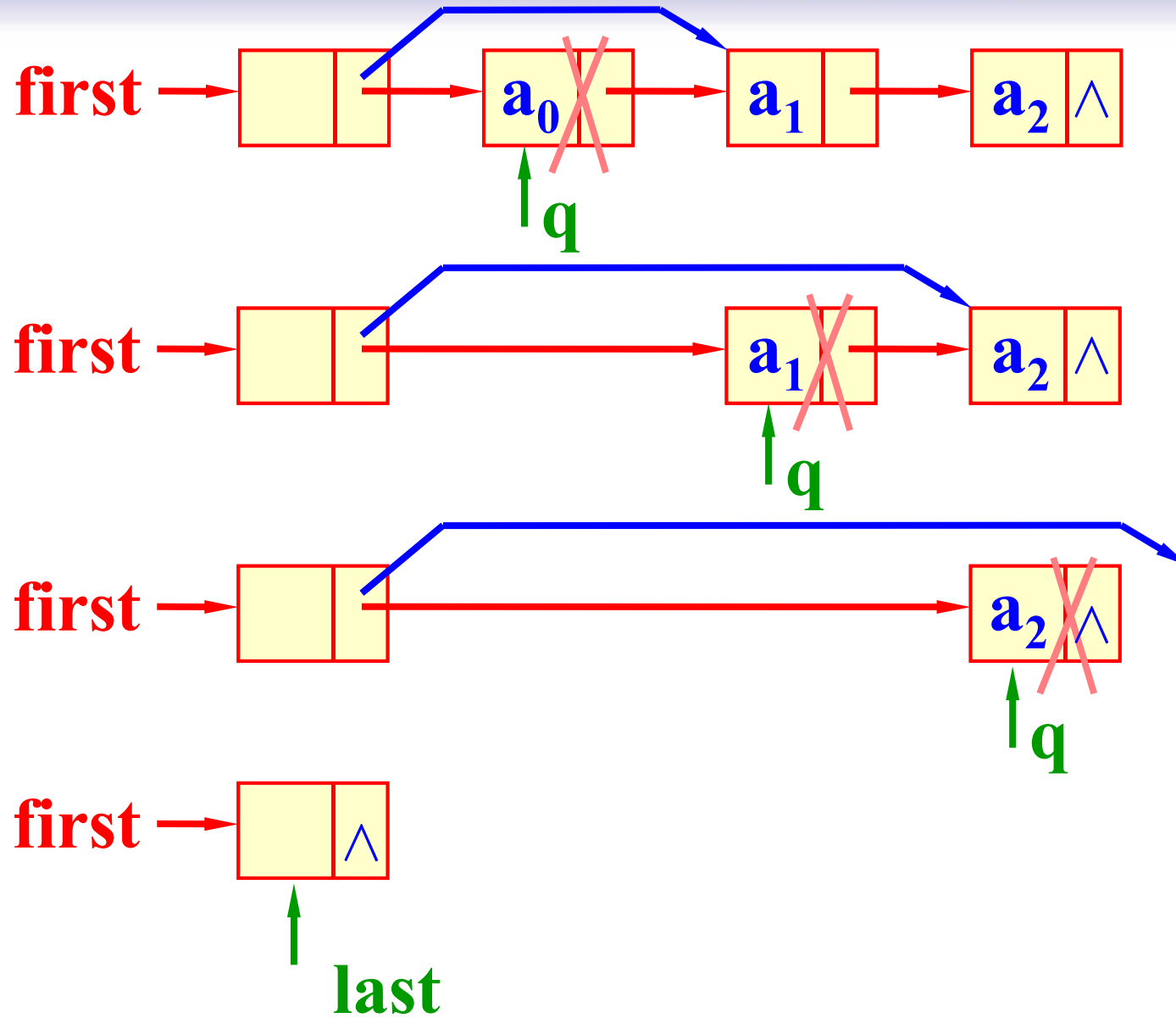
```
template <class Type> void LinkNode <Type> ::  
    InsertAfter ( LinkNode <Type> *p ) {  
    //将 p 所指示结点链接成为当前结点(*this)的后继结点  
    p->link = link; link = p;  
}  
  
template <class Type> LinkNode <Type>  
    * LinkNode <Type> :: GetNode ( const Type &item,  
        LinkNode <Type> *next = NULL) {  
    //以 item 和 next 为参数, 建立新结点并返回新结点地址  
    LinkNode <Type> *NewNode =  
        new LinkNode <Type> (item);  
    NewNode->link = next; return NewNode;  
}
```

```
template <class Type> * LinkNode <Type> ::  
    RemoveAfter ( ) {  
    //从链中摘下当前结点的下一结点删除  
    //并返回其地址  
    LinkNode <Type> *tempPtr = link;  
    //保存被删除结点的地址  
    if ( link == NULL ) return NULL;  
    //当结点无后继, 返回NULL  
    link = tempPtr->link; //将被删结点从链中摘下  
    return tempPtr;  
}
```

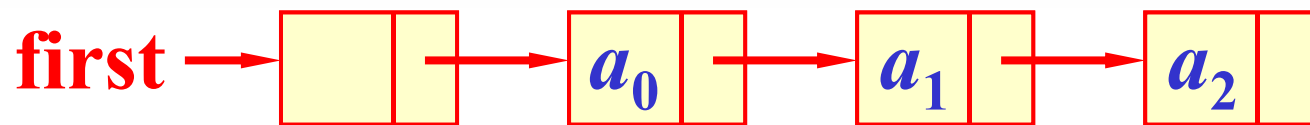
```
template <class Type>
    List <Type> :: List ( List <Type> &L ) {
    Type value;
    LinkNode <Type> *srcptr = L.GetHead ( );
    LinkNode <Type> *destptr = first
                                = new LinkNode <Type>;
    while ( srcptr->Link != NULL ) {
        value = srcptr->link->data;
        destptr->link = new LinkNode <Type> ( value );
        destptr = destptr->link;
        srcptr = srcptr->link;
    }
    destptr->link = NULL;
}
```



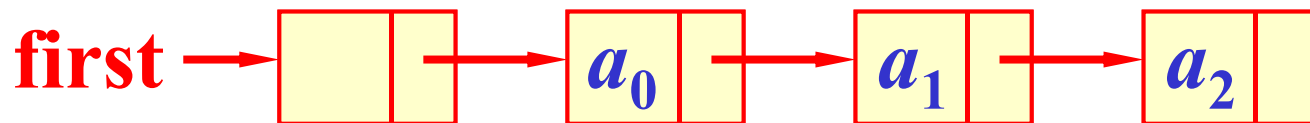
```
template <class Type>
    void List <Type> :: MakeEmpty ( ) {
//删去链表中除表头结点外的所有其它结点
//将链表置为空表
    LinkNode <Type> *q;
    while ( first->link != NULL ) {
//当链不空时，删去链中所有结点
        q = first->link; first->link = q->link;
        delete q; //循链逐个删除，保留一个表头结点
    }
    last = first; //表尾指针指向表头结点
}
```



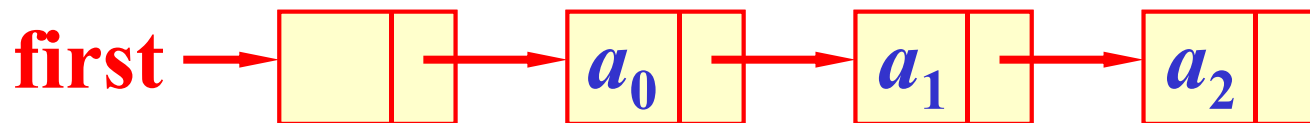
```
template <class Type>
    int List <Type> :: Length ( ) const {
//求单链表的长度
    LinkNode <Type> *p = first->link;
//检测指针 p 指示第一个数据结点
    int count = 0;
    while ( p != NULL ) { //循链扫描, 寻找链尾
        p = p->link; count++;
    }
    return count;
}
```



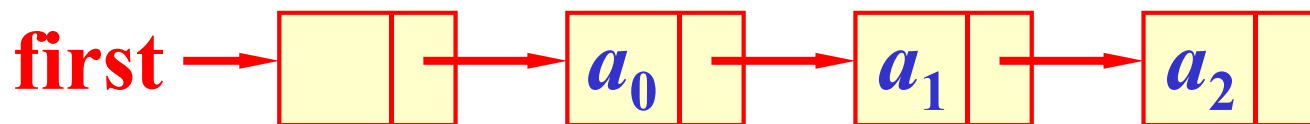
$c = 0$ $\uparrow p$



$c = 1$ $\uparrow p$



$c = 2$ $\uparrow p$



$c = 3$ $\uparrow p$

```
template <class Type> LinkNode <Type>
    * List <Type> :: Search ( Type x ) {
//在链表中从头搜索其数据值为 x 的结点
//搜索成功时函数返回该结点地址， 否则返回NULL
    LinkNode <Type> *p = first->link;
    while ( p != NULL && p->data != x )
        p = p->link;
//循链找含 x 结点
    return p;
}
```

```
template <class Type> LinkNode <Type>
    * List <Type> :: Locate ( int i ) {
//定位函数：返回表中第 i 个元素的地址
//若 i<0 或 i 超出表中结点个数，则返回 NULL
    if ( i < -1 ) return NULL; // i 值不合理
    LinkNode <Type> *p = first; int j = 0;
//检测指针 p 指向表中第一个结点
    while ( p != NULL && j < i )
    { p = p->link; j++; } //寻找第 i 个结点的地址
    return p;
//返回第 i 个结点地址，若返回 NULL，表示 i 值太大
}
```

```
template <class Type>
    bool List <Type> :: Insert ( int i, Type &x ) {
//将新元素 x 插入在链表中第 i 个位置
    LinkNode <Type> *p = Locate ( i );
//定位第 i 个元素
    if ( p == NULL ) return false;
//参数 i 的值不合理， 函数返回 false
    ListNode <Type> *NewNode = p->GetNode ( x, p->link );
//创建含 x 的结点
    if ( p->link == NULL ) last = NewNode;
    p->link = NewNode;
    return true; //插入成功， 函数返回 true
}
```

```
template <class Type>
    bool List <Type> :: Remove ( int i, Type &x ) {
//将链表中的第 i 个元素删去
    LinkNode <Type> *p = Locate ( i-1 ), *q;
    // p 定位于第 i-1 个元素
    if ( p == NULL || p->link == NULL ) return false;
    // i 的值不合理或空表, 返回 false
    q = p->link; p->link = q->link;
    // q 指向被删结点, 重新拉链表
    x = q->data;
    //取出被删结点中的数据值
    if ( q == last ) last = p; //删除尾结点时, 表尾指针修改
    delete q;
    return true;
}
```



```
template <class Type> List <Type> & List <Type> ::  
operator = ( List <Type> &L ) {  
    Type value;  
    LinkNode <Type> *srcptr = L.GetHead ( );  
    LinkNode <Type> *destptr = first  
                                = new LinkNode <Type>;  
    while ( srcptr->Link != NULL ) {  
        value = srcptr->link->data;  
        destptr->link = new LinkNode <Type> ( value );  
        destptr = destptr->link;  
        srcptr = srcptr->link;  
    }  
    destptr->link = NULL;  
    return *this;  
}
```

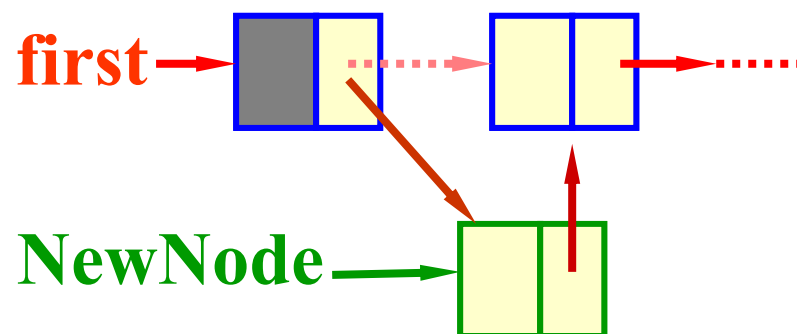
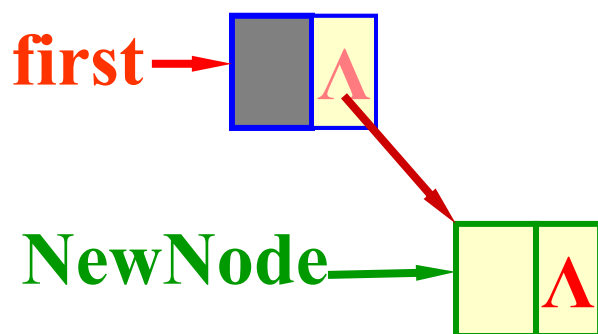
创建power类，计算x的幂

```
#include <iostream.h>
class Power {
    double x;
    int e;
    double mul;
public:
    Power ( double val, int exp ); //构造函数
    double Get_Power ( ) { return mul; } //取幂值
};
```

```
Power :: Power ( double val, int exp ) {  
    //按 val 值计算乘幂  
    x = val; e = exp; mul = 1.0;  
    if ( exp == 0 ) return;  
    for ( ; exp > 0; exp-- ) mul = mul * x;  
}  
  
main ( ) {  
    Power pwr ( 1.5, 2 );  
    cout << pwr.Get_Power ( ) << "\n";  
}
```

前插法建立单链表

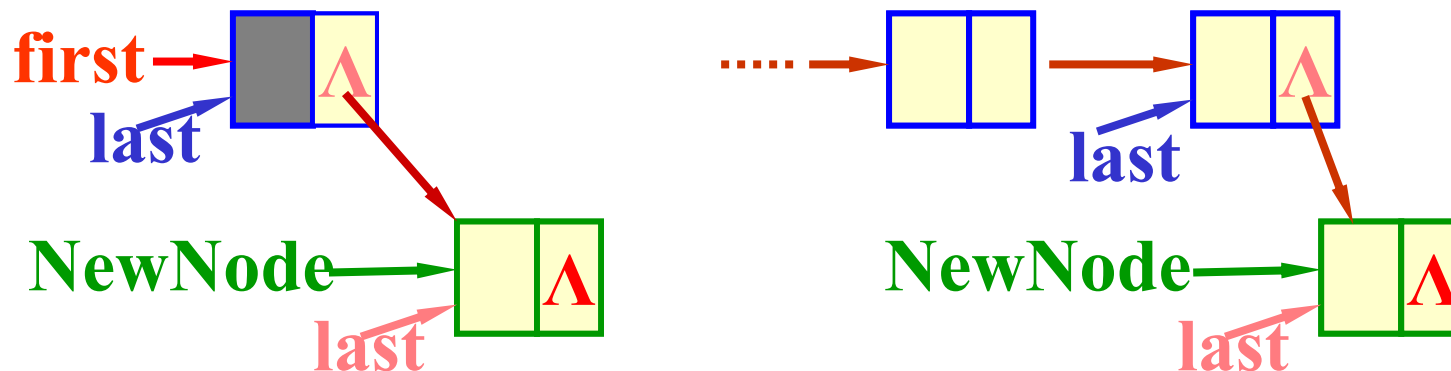
- 从一个空表开始，重复读入数据：
 - ◆ 生成新结点；
 - ◆ 将读入数据存放到新结点的数据域中；
 - ◆ 将该新结点插入到链表的前端。
- 直到读入结束符为止。



```
template <class Type>
void List <Type> :: CreateListF ( Type endTag )
{
    Type val; LinkNode <Type> *NewNode;
    first = new LinkNode <Type>; //表头结点
    cin >> val;
    while ( val != endTag ) {
        NewNode = new LinkNode <Type> (val);
        NewNode->link = first->link;
        first->link = NewNode; //插入到表前端
        cin >> val;
    }
    current = first;
}
```

后插法建立单链表

- 每次将新结点插到链表的表尾；
- 设置一个尾指针 **last**，总是指向表中最后一个结点，新结点插在它的后面；
- 尾指针 **last** 初始时置为指向表头结点地址。



```
template <class Type>
void List <Type> :: CreateListR ( Type endTag ) {
    Type val; LinkNode <Type> *NewNode, *last;
    first = new LinkNode <Type>; //表头结点
    cin >> val; current = last = first;
    while ( val != endTag ) { // last 指向表尾
        NewNode = new LinkNode <Type> ( val );
        last->link = NewNode; last = NewNode;
        cin >> val; //插入到表末端
    }
    last->link = NULL; //表收尾
}
```

- **单链表用于表示一个顺序表时，经常需要执行的操作包括：**
 - 打印一个单链表中所有数据的值；
 - 当链表中所有的数据为整数、浮点数或双精度数时，计算所有数据的累加和、乘积，求它们最大值、最小值、中值、平均值、方差；
 - 检索链表中所有满足某种条件的数据，以及对它们进行排序等。
- **为实现上述操作，都需要前后搜索整个链表。**
 - 如果将所有操作都加入到链表类中，会使类的成员函数集变得很大。
 - 对于将来出现的大量新的需求，必须不断地修改类的定义，不利于建立类库以及类的复用。

链表的游标类 (Iterator)

链表游标 (Iterator) 是一种用于遍历链表的全部元素的对象。从 **first** 出发, 很容易遍历链表的全部元素, 为什么还需要游标呢?

- 设链表**L**的元素都是整型数, 考虑下列操作:
 - 打印**L**中的所有元素。
 - 计算**L**中所有元素的最大值、最小值和平均值。
 - 计算**L**中所有元素的和与积。
 - 求**L**中满足谓词**P(x)**的元素 (例如, **P(x)**为: **x**是某个整数的平方) 。
 - 求**L**中的元素**x**, 使得对于某个函数**f**, **f(x)**达到最大值。

- 这启发我们将遍历(Traversal)移到 **List <Type>** 定义之外。
- 进一步观察，以上操作都不改动链表内容，但需要访问 **List <Type>** 和 **LinkNode <Type>** 的私有数据成员。为此，我们定义第三个类 **ListIterator <Type>**。
- **ListIterator <Type>** 处理遍历链表的细节并对外提供链表中元素的值。

- 游标类主要用于单链表的搜索。
- 游标类的定义原则
 - ◆ **Iterator**类是**List**类和**ListNode**类的友元类。
 - ◆ **Iterator**对象引用已有的**List**类对象。
 - ◆ **Iterator**类有一数据成员**current**，记录对单链表最近处理到哪一个结点。
 - ◆ **Iterator**类提供若干测试和搜索操作。

表示链表的三个类的模板定义

```
template <class Type> class List;  
template <class Type> class ListIterator;  
template <class Type> class LinkNode { //表结点  
friend class List <Type>;  
friend class ListIterator <Type>;  
public:  
    .....  
private:  
    Type data;  
    LinkNode <Type> *link;  
};
```

```
template <class Type> class List { //链表类  
public:
```

```
.....
```

```
private:  
    LinkNode <Type> *first, *last;  
};
```

```
template <class Type> class ListIterator {  
private:  
    const List <Type> &list; //引用已有链表  
    LinkNode <Type> *current; //当前结点指针
```

public:

ListIterator (**const** List <Type> &l)

: list (l), current (l.first) { }

//构造函数：引用链表 l，表头为当前结点

LinkNode <Type> * Firster ()

{ current = first; **return** first; }

//当前指针置于表头，返回表头结点地址

bool NotNull (); //检查当前指针空否

bool NextNotNull ();

//检查链表中下一结点是否非空

LinkNode <Type> *First (); //返回第一个结点

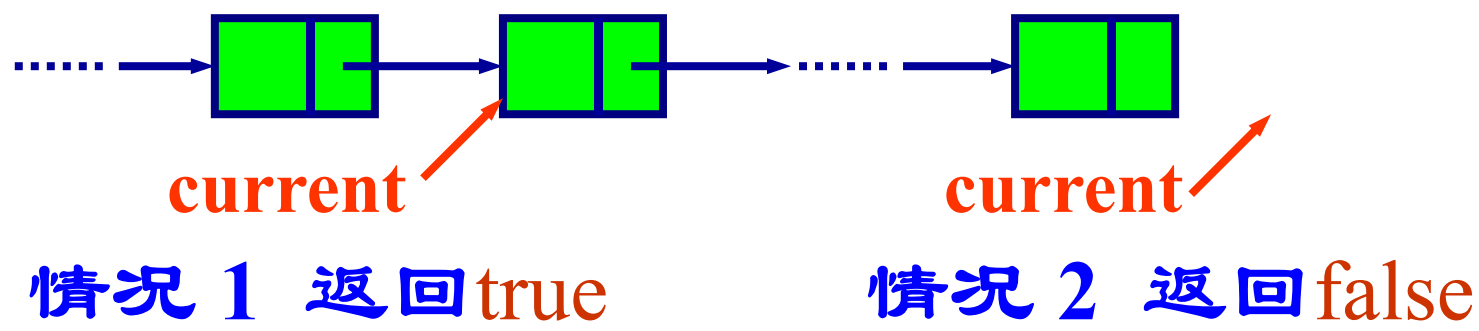
LinkNode <Type> *Next ();

//返回链表当前结点的下一个结点的地址

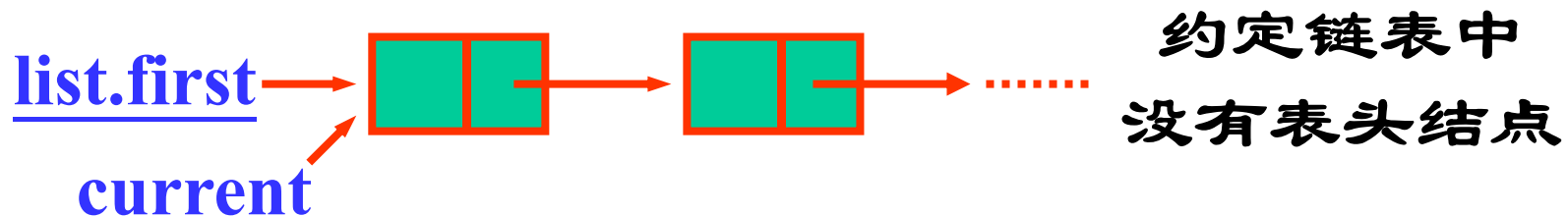
};

链表的游标类成员函数的实现

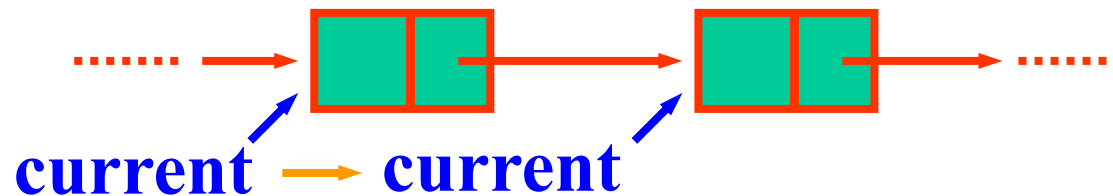
```
template <class Type>
bool ListIterator <Type> :: NotNull ( ) {
//检查链表中当前元素是否非空
    if ( current != NULL ) return true;
    else return false;
}
```



```
template <class Type>  
LinkNode <Type> * ListIterator <Type> :: First ( ) {  
//返回链表中第一个结点的地址  
    if ( list.first != NULL ) {  
        current = list.first;  
        return &current->data; }  
    else { current = NULL; return NULL; }  
}
```




```
template <class Type>
LinkNode <Type> * ListIterator <Type> :: Next ( ) {
//返回链表中当前结点的下一个结点的地址
    if ( current != NULL
        && current->link != NULL ) {
        current = current->link;
        return &current->data;
    }
    else { current = NULL; return NULL; }
}
```



利用游标类 (Iterator) 计算元素的和

```
int sum ( const List <int> &L ) {  
    ListIterator <int> li (L);  
    //定义游标对象, current 指向 li.first  
    if ( ! li.NotNull ( ) ) return 0;  
    //链表为空时返回0  
    int retval = *li.First( ); //第一个元素  
    while ( li.nextNotNull ( ) ) //链表未扫描完  
        retval += *li.Next( ); //累加  
    return retval;  
}
```



随堂练习

例1：(1) 对一个线性表分别进行遍历和逆置运算，求解其最好的渐进时间复杂度表示。

(2) 求解求顺序表和单链表长度的渐进时间复杂度表示。

(3) 若给定 n 个元素的向量，则求解建立一个有序单链表的渐进时间复杂度表示。

例2：设有头结点的单链表 L ，编程对表中任一值只保留一个结点，删除其余值相同的结点。

例3：有一带头结点的单链表，编程将链表颠倒过来，要求不用另外的数组或结点完成。

例1：(1) 对一个线性表分别进行遍历和逆置运算，求解其最好的渐进时间复杂度表示。

遍历时间的渐进时间复杂度表示为 $O(n)$ ；进行逆置运算时，顺序表的时间要少于单链表时间，其量级也为 $O(n)$ 。

(2) 求解求顺序表和单链表长度的渐进时间复杂度表示。

顺序表的长度可以直接从最后一个元素的位置获得，而单链表的长度则必须遍历整个表后获得，即 $O(1)$ 与 $O(n)$ 。

(3) 若给定 n 个元素的向量，则求解建立一个有序单链表的渐进时间复杂度表示。

单纯建立单链表的渐进时间复杂度为 $O(n)$ ，而建立一个有序单链表还涉及查找插入到其正确位置，故渐进时间复杂度表示为 $O(n^2)$ 。

例 2: 设有头结点的单链表 L, 编程对表中任一值只保留一个结点, 删除其余值相同的结点。

- (1) 首先用指针 p 指向链表中第一个数据结点, 然后用指针 t 搜索整个链表以寻找值相同的结点直到链尾; 在搜索中, 指针 s 指向 t 所指结点前驱结点, 当 t->data=p->data 时则删除 t 所指结点, 即 s->link=t->link。
- (2) 修改指针 p, 使 p 指向链表的下一个结点 (即 p=p->link), 然后重复(1)的操作直至 p=NULL。

```
DelElem(lklist *L)
{
    Pointer *p, *t, *pre;
    p=L->link;
    t=p;
    while (p!=NULL)
    {
        pre=t;
        t=t->link;
        do
        {
            while ((t!=NULL) && (t->data!=p->data))
            {
                pre=t;
                t=t->link;
            }
            if (t!=NULL)
            {
                pre->link=t->link;
                free(t);
                t=pre->link;
            }
        } while (t!=NULL);
        p=p->link;
        t=p;
    }
}
```

例 3：有一带头结点的单链表，编程将链表颠倒过来，要求不用另外的数组或结点完成。

在遍历原单链表每个结点的同时摘下该结点插入到新链表的表头。这样，先遍历到的结点先插入，后遍历到的结点后插入；由于插入是在表头进行，所以先插入的结点成为表尾，后插入的结点成为表头；也即实现了链表的逆置。

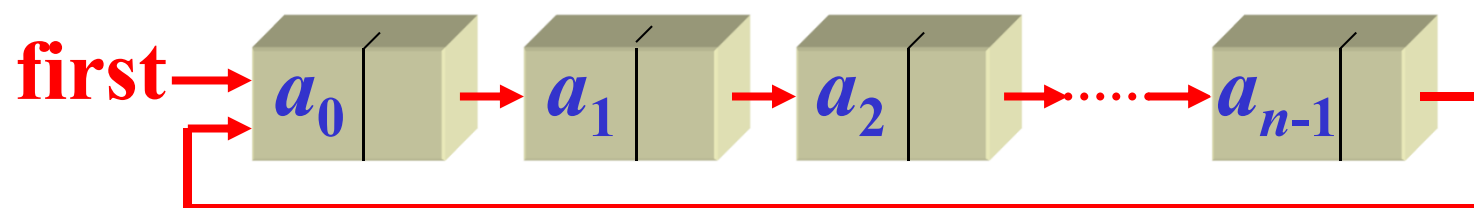
```
void reverse (lklist *h)
{
    lklist *p, *q;
    p=h->link;    /*p 指向原链表的第一个数据结点*/
    h->link=NULL;  /*新链表初始为空*/
    while (p)
    {
        q=p;      /*q 指向将摘下来插入到新链表的结点*/
        p=p->link; /*p 指向下一个待摘下来的原链表结点*/
        q->link=h->link; /*将*q 插入到新链表表头*/
        h->link=q;
    }
}
```

2.4 线性链表的其他变形

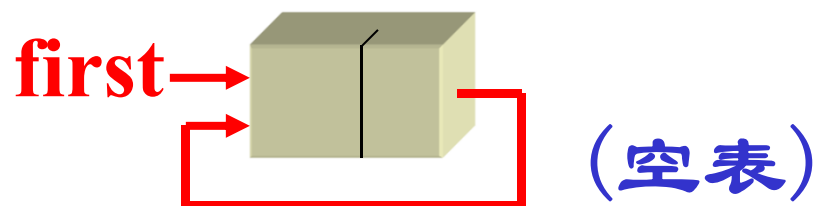
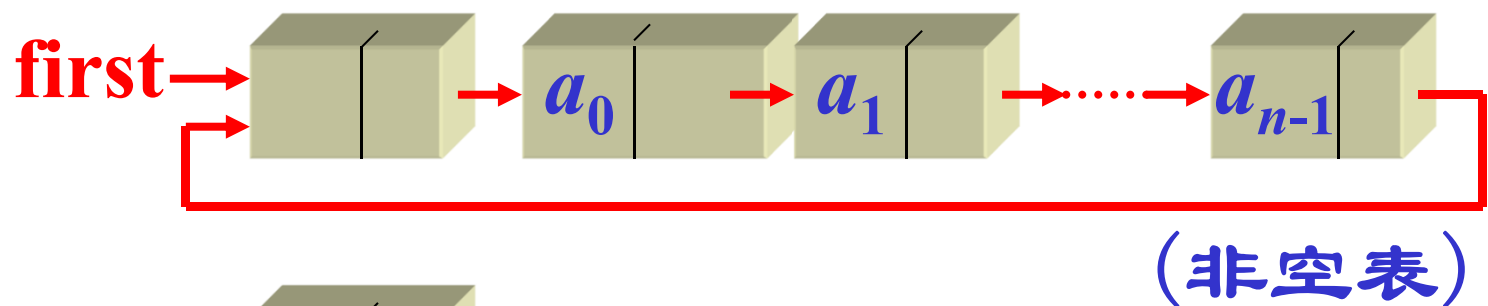
2.4.1 循环链表 (Circular List)

- 循环链表是单链表的变形。
- 循环链表的最后一个结点的 **link** 指针不为 **NULL**，而是指向表的前端。
- 为简化操作，在循环链表中往往加入表头结点。
- 循环链表的特点是：只要知道表中某一结点的地址，就可搜寻到所有其它结点的地址。
- 检查指针 **current** 是否到达链表的链尾时：
 - **不是判断是否 `current->link == NULL`;
 - **而是判断是否 `current->link == first`。

■ 循环链表的示例



■ 带表头结点的循环链表



循环链表类定义

```
template <class Type> class CircList;

template <class Type> class CircLinkNode {
friend class CircList <Type>;
public:
    CircLinkNode ( Type d = 0,
                  CircLinkNode <Type> *next = NULL )
        : data (d), link (next) { } //构造函数
private:
    Type data; //结点数据
    CircLinkNode <Type> *link; //链接指针
};
```

```
template <class Type> class CircList {
```

```
//循环链表类
```

```
private:
```

```
    LinkNode <Type> *first, *last, *current;
```

```
    //循环链表的表头指针、尾指针和当前元素指针
```

```
public:
```

```
    CircList ( const Type &value );
```

```
    CircList ( CircList <Type> &L );
```

```
    ~CircList ( );
```

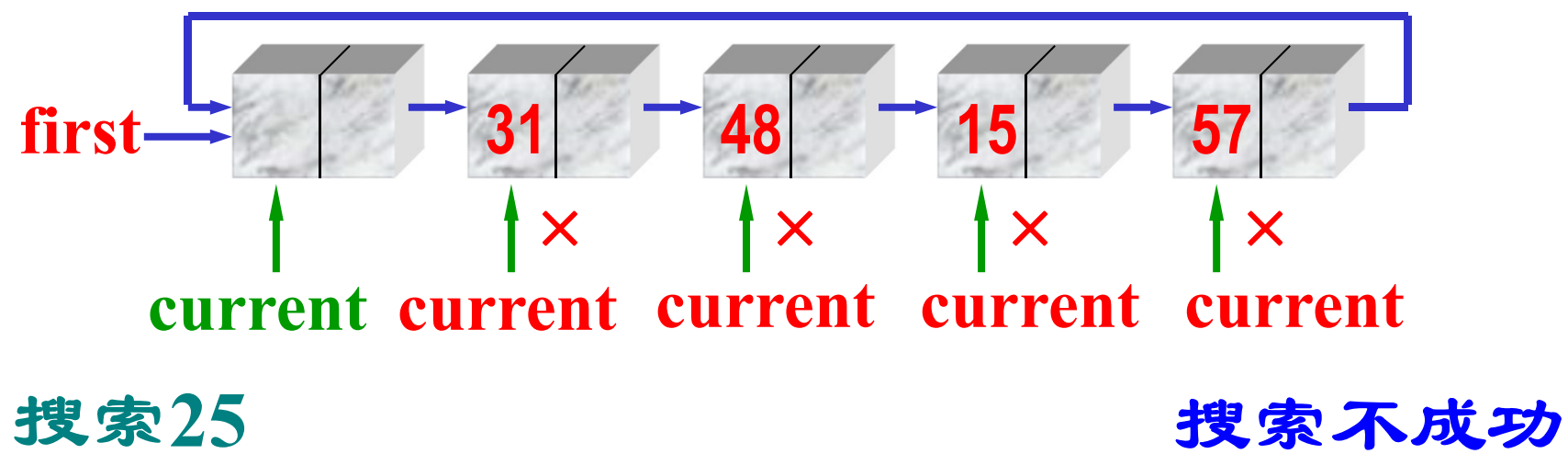
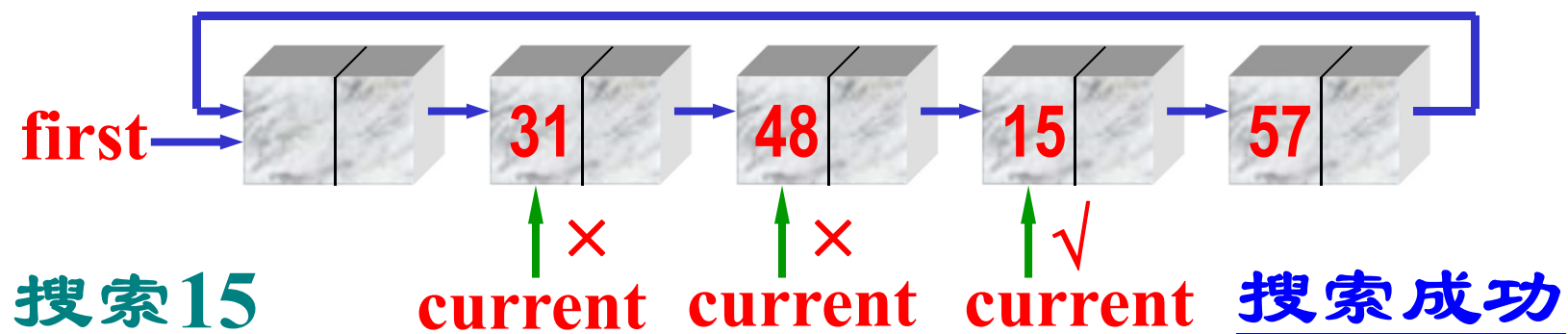
```
    int Length ( ) const;
```

```
    CircLinkNode <Type> * GetHead ( ) const;
```

```
    void SetHead ( CircLinkNode <Type> *p ) { first = p; }
```

```
CircLinkNode <Type> * Search ( Type value );  
CircLinkNode <Type> * Locate ( int i );  
Type * GetData ( int i );  
void SetData ( int i, Type &x );  
bool Insert ( int i, Type &x );  
bool Remove ( int i, Type &x );  
bool IsEmpty ( ) const  
    { return first->link == first ? true : false; }  
void Sort ( );  
void Input ( );  
void Output ( );  
CircList <Type> operator = ( CircList <Type> &L );  
};
```

循环链表的搜索算法

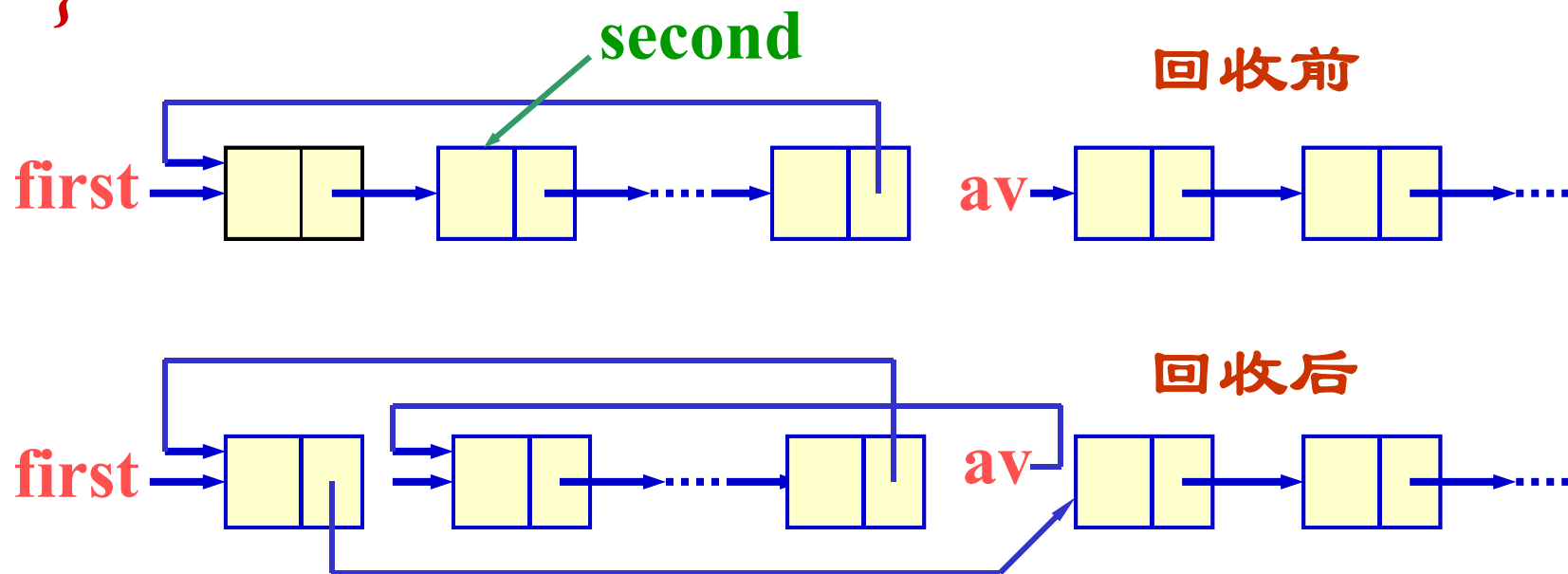


循环链表的搜索算法

```
template <class Type> CircLinkNode <Type>
    * CircList <Type> :: Search ( Type value )
{ //在链表中从头搜索其数据值为value的结点
    current = first->link;
    while ( current != first &&
            current->data != value )
        current = current->link;
    return current;
}
```

利用可利用空间表回收循环链表

```
if ( first != NULL ) {  
    CircLinkNode <Type> *second = first->link;  
    first->link = av; av = second;  
    first = NULL;  
}
```

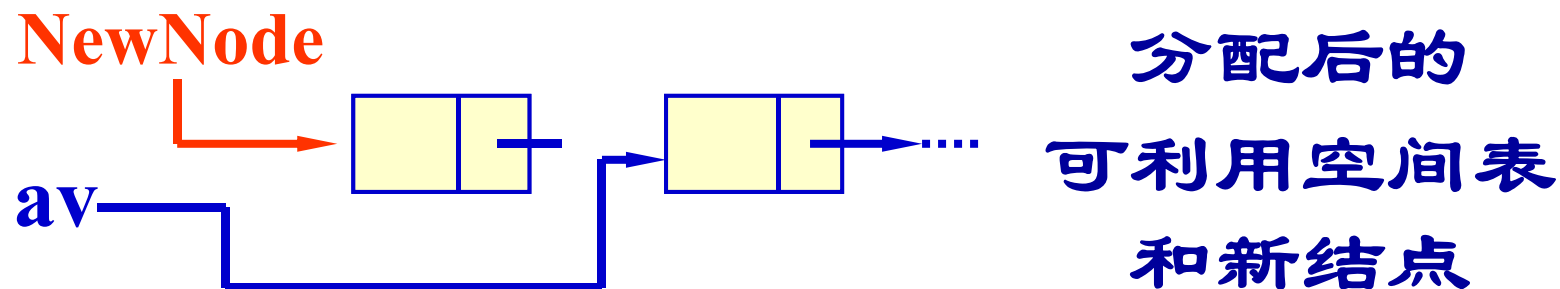
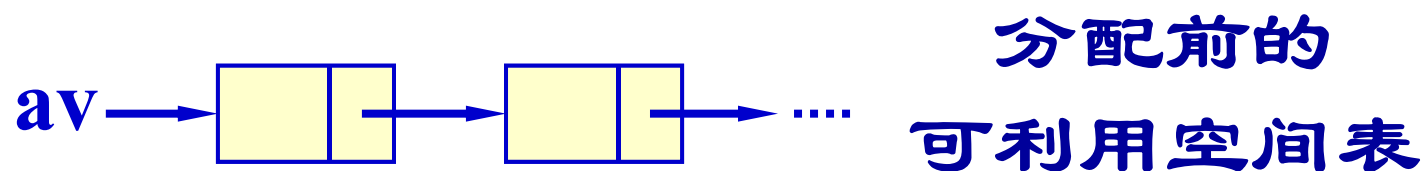


从可利用空间表分配结点

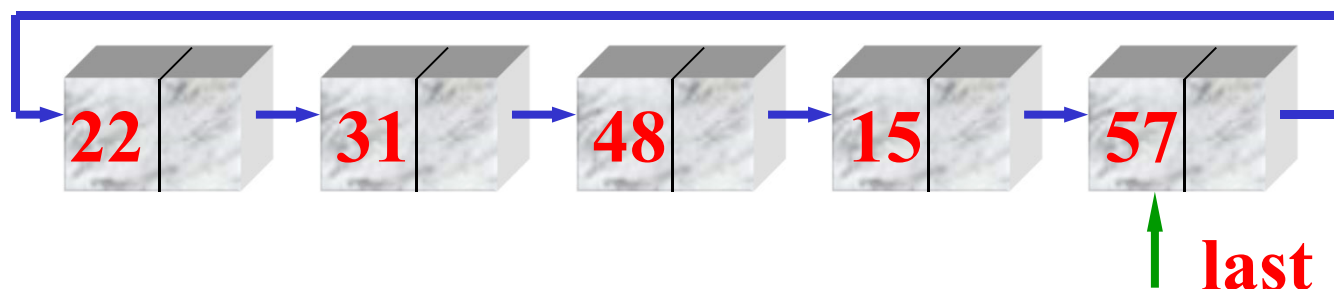
```
if ( av == NULL )
```

```
    Newnode = new CircLinkNode <Type>;
```

```
else { NewNode = av; av = av->link; }
```



带尾指针的循环链表



如果插入与删除仅在链表的两端发生，可采用带表尾指针的循环链表结构。

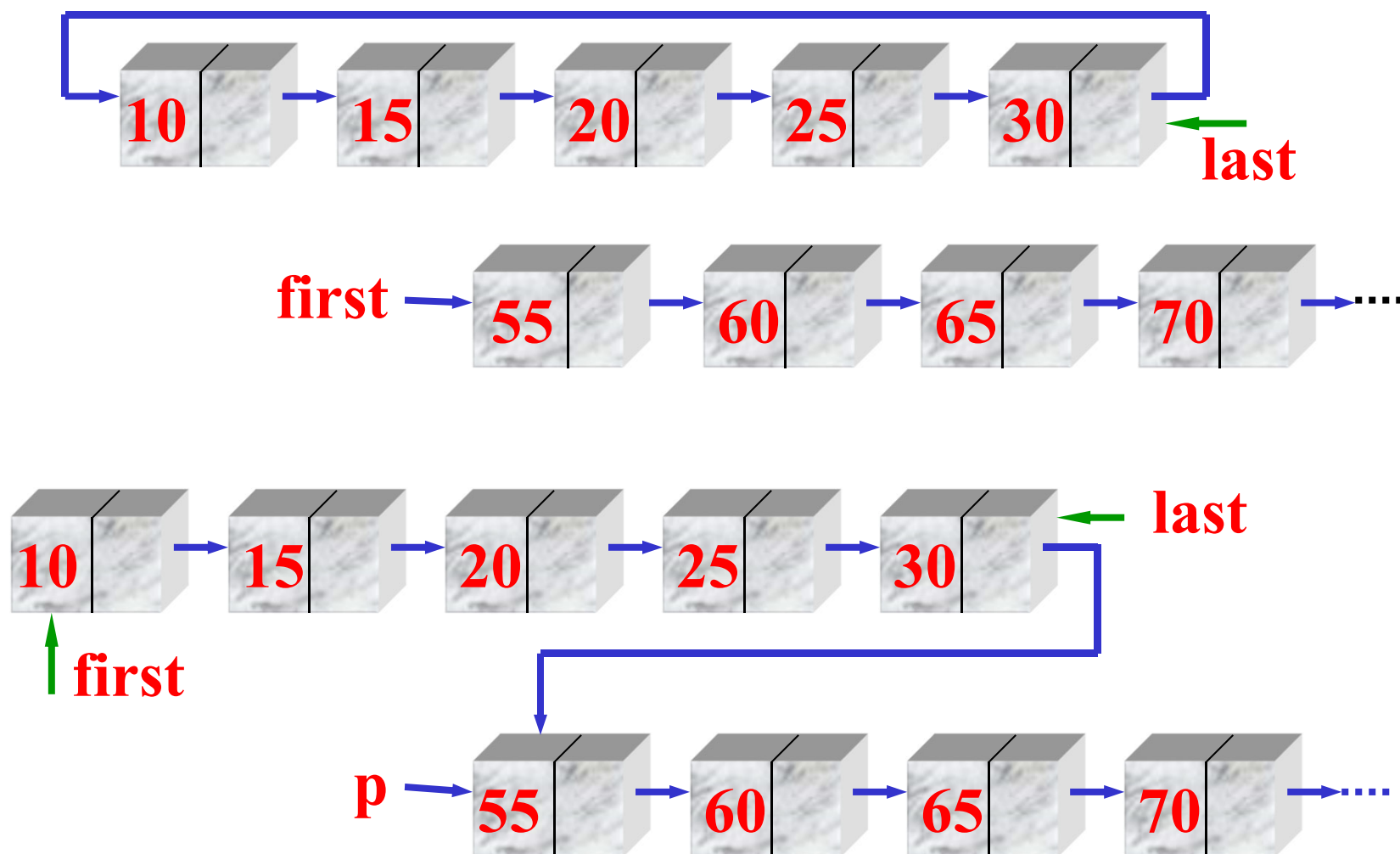
在表尾插入，时间复杂性 $O(1)$ ；

在表尾删除，时间复杂性 $O(n)$ ；

在表头插入，相当于在表尾插入；

在表头删除，时间复杂性 $O(1)$ 。

将循环链表链入单链表链头

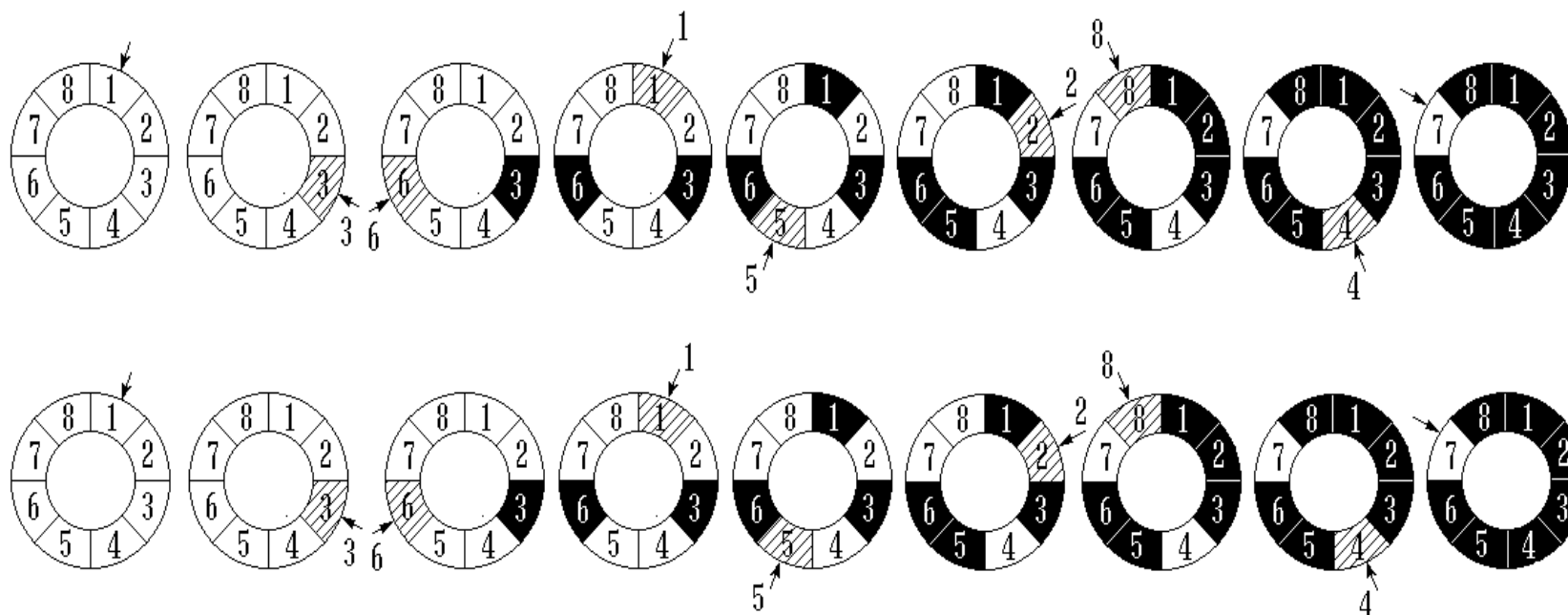


用循环链表求解约瑟夫问题

■ 约瑟夫问题的提法

n 个人围成一个圆圈，首先第 1 个人从 1 开始一个人一个人顺时针报数，报到第 m 个人，令其出列。然后再从下一个人开始，从 1 顺时针报数，报到第 m 个人，再令其出列，...，如此下去，直到圆圈中只剩一个人为止。此人即为优胜者。

- 例如, $n = 8$ $m = 3$



约瑟夫问题的解法

```
#include <iostream.h>
#include "CircList.h"
template <Type>
void Josephus ( CircList <Type> &Js, int n, int m )
{
    CircLinkNode <Type> *p = Js.GetHead ( ), *pre=NULL;
    for ( int i = 0; i < n-1; i++ ) { //执行  $n-1$  次
        for ( int j = 0; j < m-1; j++ )
            { pre=p; p = p->link; }
        cout << "出列的人是" << p->data << endl;
        pre->link = p->link; delete p;
        p = pre->link;
    }
}
```

```
void main ( ) {  
    CircList <int> clist;  
    int n, m;  
    cout << “输入游戏者人数和报数间隔： ”;  
    cin >> n >> m; //形成约瑟夫环  
    for ( int i = 1; i <= n; i++ ) clist.Insert (i);  
    clist.Josephus ( n, m ); //解决约瑟夫问题  
}
```

- 在单链表中，搜索一个指定结点的后继结点非常方便。
 - 只要该结点的`link`域的内容不为空，就可通过`link`域找到该结点的后继结点地址。
- 在单链表中，搜索一个指定结点的前驱结点非常不容易。
 - 必须从链头开始，沿`link`链顺序检测，直到某一结点的后继结点为该指定结点，则此结点即为该指定结点的前驱结点。
- 在一个应用问题中，经常要求检测指针向前驱和后继方向移动。
 - 需要保证移动的时间复杂度达到最小。

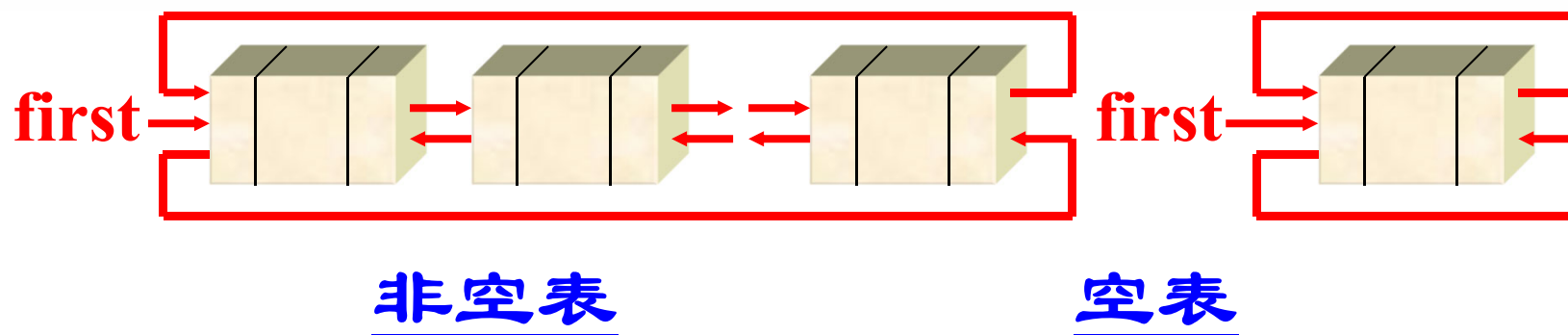
2.4.2 双向链表 (Doubly Linked List)

- 双向链表是指在前驱和后继方向都能游历(遍历)的线性链表。
- 双向链表每个结点结构



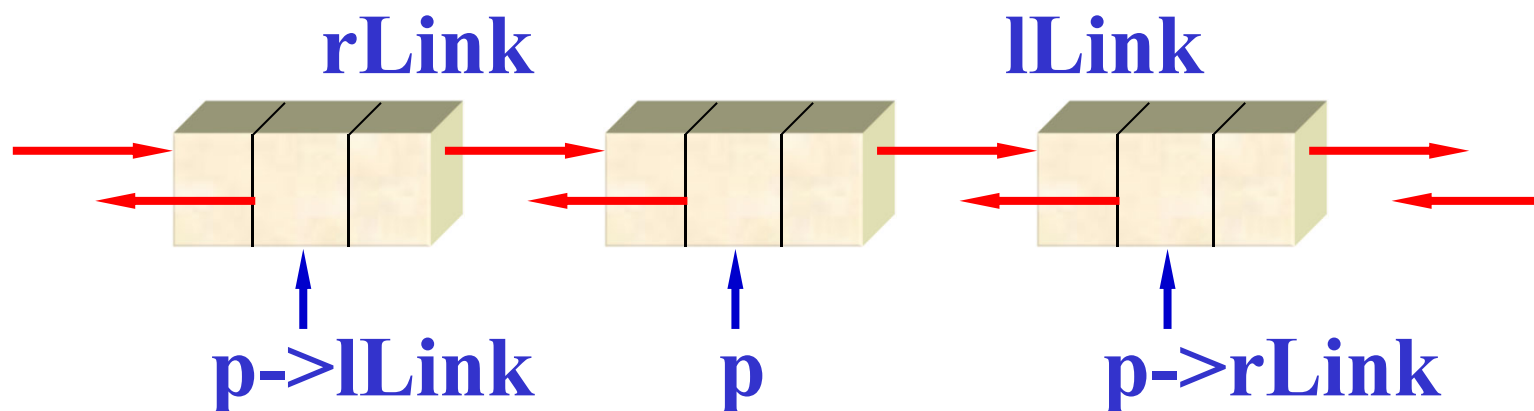
前驱方向 ← → 后继方向

- 双向链表通常采用带表头结点的循环链表形式。



■ 结点指向

$p = p \rightarrow \text{lLink} \rightarrow \text{rLink} = p \rightarrow \text{rLink} \rightarrow \text{lLink}$



双向循环链表类定义

```
template <class Type> class Dbllist;  
template <class Type> class DbllNode {  
friend class Dbllist <Type>;  
private:  
    Type data; //数据  
    DbllNode <Type> *lLink, *rLink; //指针  
public:  
    DbllNode ( Type value, DbllNode <Type> *left,  
               DbllNode <Type> *right ) :  
        data (value), lLink (left), rLink (right) { }
```

```
DbtNode ( Type value ) : data (value),  
    lLink (NULL), rLink (NULL) { }  
DbtNode ( ) : data(0), lLink(NULL), rLink(NULL) { }  
DbtNode <Type> * GetLeftLink ( )  
    { return lLink; } //取得左链指针值  
DbtNode <Type> * GetRightLink ( )  
    { return rLink; } //取得右链指针值  
Type GetData ( ) { return data; }  
void SetLeftLink ( DbtNode <Type> *Left )  
    { lLink = Left; } //修改左链指针值  
void SetRightLink ( DbtNode <Type> *Right )  
    { rLink = Right; } //修改右链指针值  
void SetData ( Type value ) { data = value; }  
};
```

```
template <class Type> class Dbllist {  
private:  
    DbllNode <Type> *first, *current;  
public:  
    Dbllist ( Type uniqueVal ); //构造函数  
    Dbllist ( Dbllist <Type> &RL ); //复制构造函数  
    ~Dbllist ( ); //析构函数  
    int Length ( ) const; //计算长度  
    bool IsEmpty ( ) { return first->rLink == first; }  
    DbllNode <Type> * GetHead const { first = ptr; }  
    void SetHead ( DbllNode <Type> *ptr ) { first = ptr; }  
    DbllNode <Type> * Search ( const Type &x );  
    DbllNode <Type> * Locate ( int i, int d );  
    bool Insert ( int i, const Type &x, int d );  
    bool Remove ( int i, Type &x, int d );  
};
```

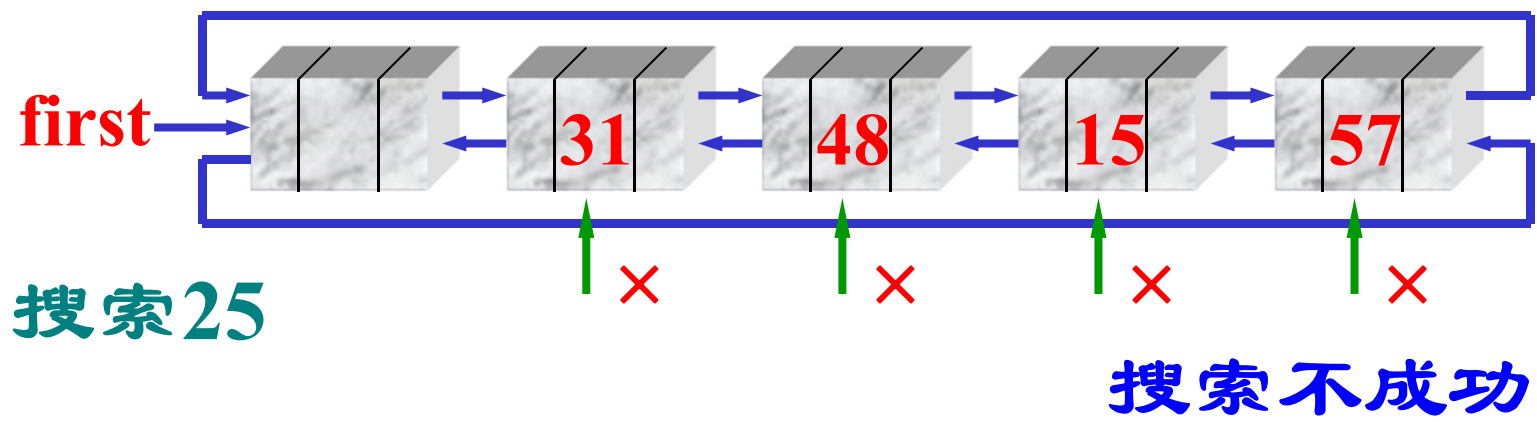
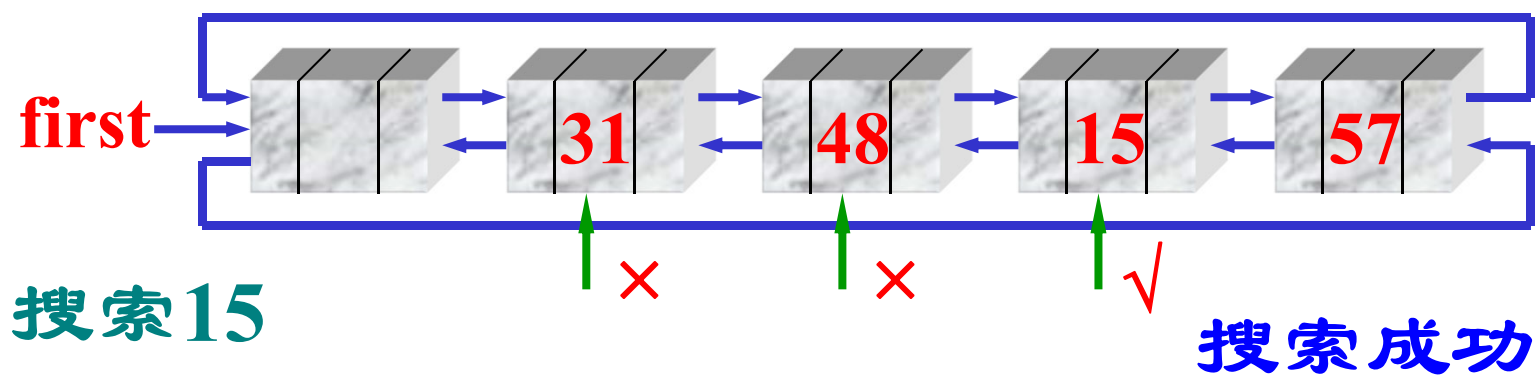
```
template <class Type>  
DblList <Type> :: DblList ( Type uniqueVal ) {  
//构造函数：建立双向循环链表的表头结点  
    first = current =  
        new DblNode <Type> ( uniqueVal );  
    if (first == NULL )  
        { cerr << “存储分配错！ \n” ; exit(1); }  
    first->rLink = first->lLink = first;  
}
```

```
template <class Type>  
Dbllist <Type> :: Dbllist ( Dbllist <Type> &RL )  
{ //复制构造函数：用已有链表 RL 初始化  
    first = new DbllNode <Type> ( RL->data );  
    if ( first == NULL )  
        { cerr << “存储分配错!\n” ; exit(1); }  
    first->lLink = first->rLink = first;  
    if ( RL->current == RL->first ) current = first;  
    ListNode <Type> *p = RL->first->rLink;  
    ListNode <Type> *last = first;
```

```
while ( p != RL->first )
{ //逐个结点复制
    last->rLink = new DbtNode <Type>
                ( p->data, last, last->rLink );
    if ( last->rLink == NULL ) //分配新结点
        { cerr << “存储分配错!\n” ; exit(1); }
    last = last->rLink;
    last->rLink->lLink = last; //链结完成
    if ( RL->current == p ) current = last;
    p = p->rLink;
}
}
```

```
template <class Type>  
int DbList <Type> :: Length ( ) const {  
//计算带表头结点的双向循环链表的长度  
    DbNode <Type> *p = first->rLink;  
    int count = 0;  
    while ( p != first )  
        { p = p->rLink; count++; }  
    return count;  
}  
//按前驱方向计算只需左、右互换即可
```

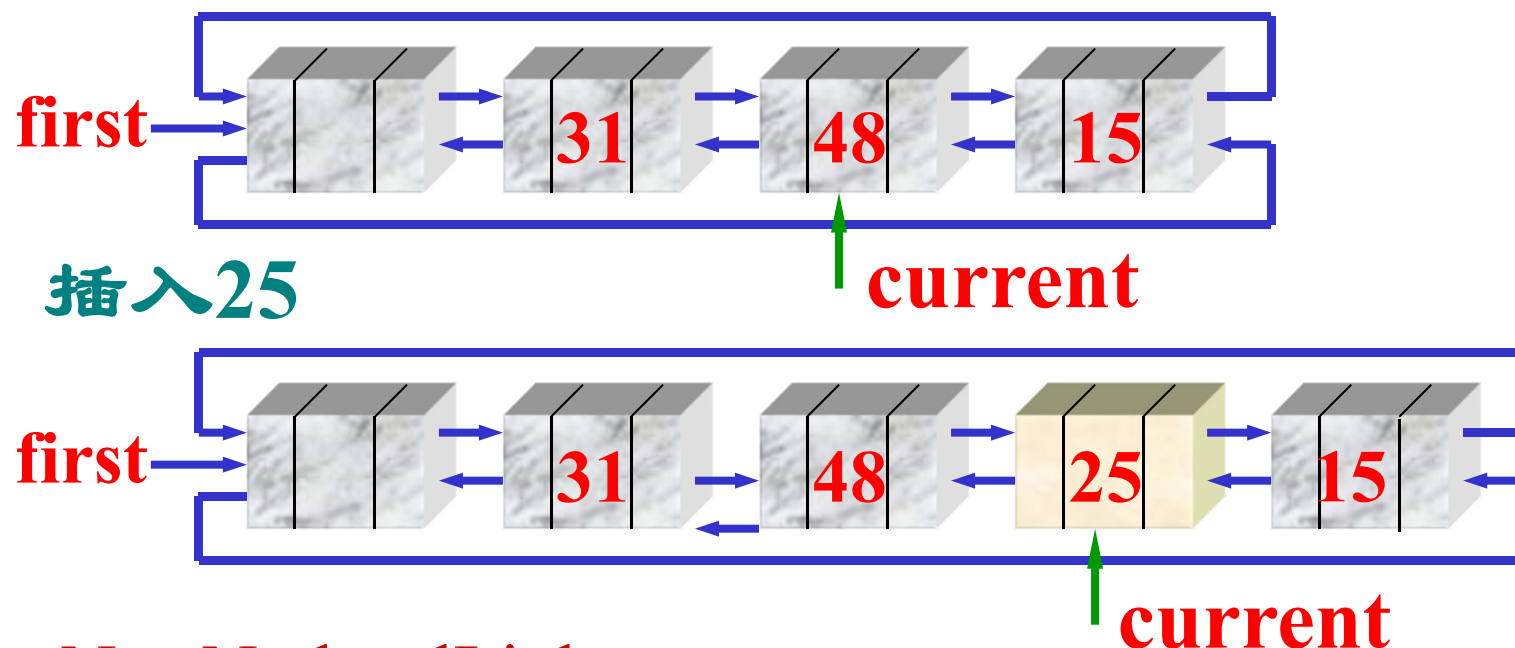
双向循环链表的搜索算法




```
template <class Type> DbtNode <Type>  
    * DbtList <Type> :: Search ( const Type &x ) {  
//在双向循环链表中搜索含 x 的结点  
    current = first->rLink;  
    while ( current != first &&  
        current->data != x )  
        current = current->rLink;  
    if ( current != first ) return current;  
    else return NULL;  
}
```

```
template <class Type> DblNode <Type>  
    * DblList <Type> :: Locate ( int i, int d ) {  
    if ( first->rlink == first || i == 0 ) return first;  
    if ( d==0 ) current = first->lLink;  
    else current = first->rLink;  
    for ( int j=1; j<i; j++ )  
        if ( current == first ) break;  
        else if ( d==0 ) current = current->lLink;  
        else current = current->rLink;  
    if ( current != first ) return current;  
    else return NULL;  
}
```

双向循环链表的插入算法（非空表）

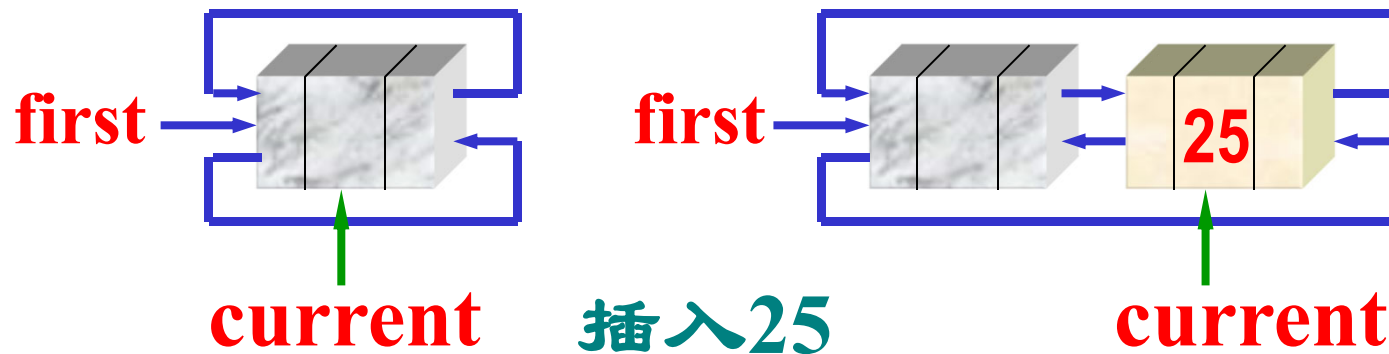


```

NewNode->lLink = current;
NewNode->rLink = current->rLink;
current->rLink = NewNode;
current = current->rLink;
current->rLink->lLink = current;

```

双向循环链表的插入算法（空表）



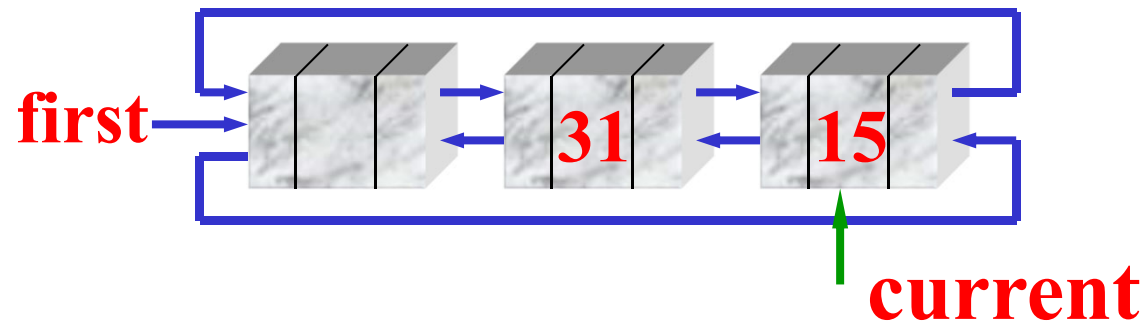
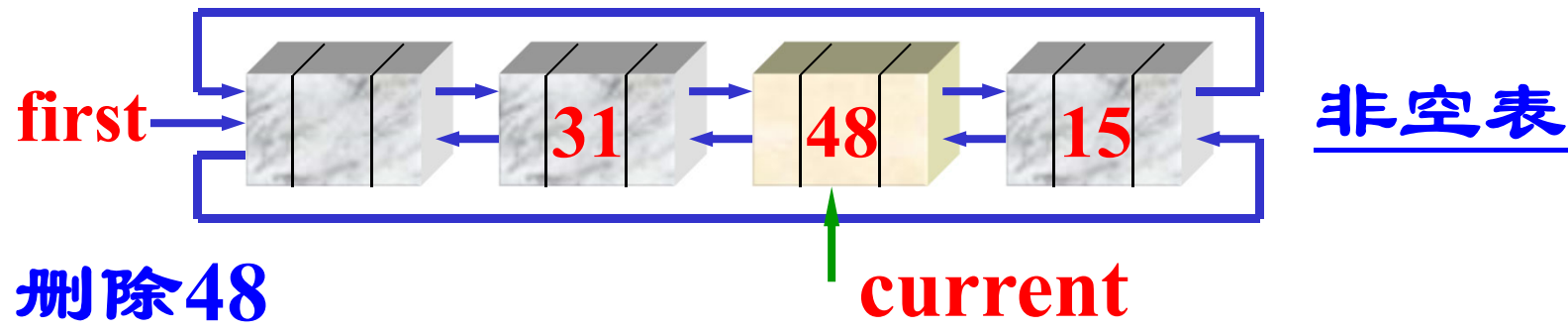
```

NewNode->lLink = current;
NewNode->rLink = current->rLink; ( = first )
current->rLink = NewNode;
current = current->rLink;
current->rLink->lLink = current;
( first->lLink = current )

```

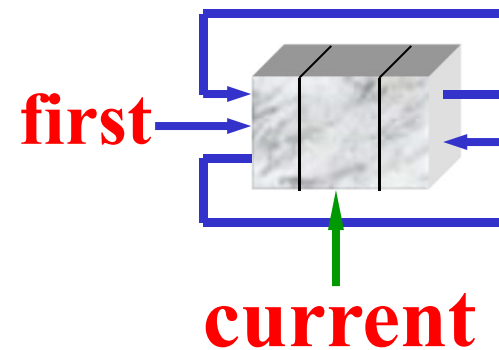
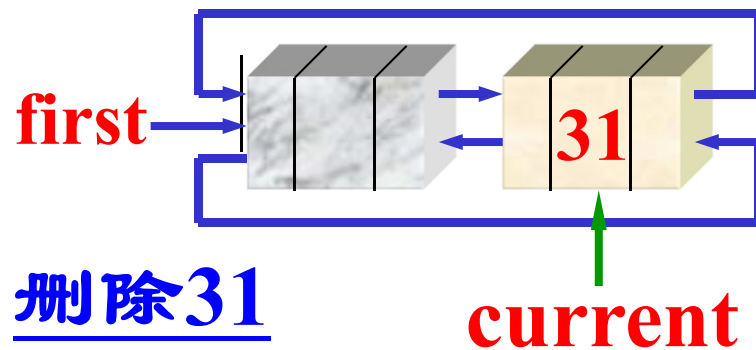
```
template <class Type> int DbList <Type> ::  
Insert ( int i, const Type &x, int d ) {  
    current = Locate ( i, d );  
    if ( current == NULL ) return false;  
    DbNode <Type> *NewNode = new DbNode <Type> (x);  
    if ( NewNode == NULL )  
        { cerr << “存储分配失败！” << endl; exit(1); }  
    if ( d == 0 ) {  
        NewNode->lLink = current->lLink;  
        current->lLink = NewNode;  
        NewNode->lLink->rLink = NewNode;  
        NewNode->rLink = current; }  
    else {  
        NewNode->rLink = current->rLink;  
        current->rLink = NewNode;  
        NewNode->rLink->lLink = NewNode;  
        NewNode->lLink = current; }  
    return true;  
}
```

双向循环链表的删除算法



```
current->rLink->lLink = current->lLink;  
current->lLink->rLink = current->rLink;
```

双向循环链表的删除算法



$\text{current} \rightarrow \text{rLink} \rightarrow \text{lLink} = \text{current} \rightarrow \text{lLink};$
 $\text{current} \rightarrow \text{lLink} \rightarrow \text{rLink} = \text{current} \rightarrow \text{rLink};$

```
template <class Type> bool DbList <Type> ::  
Remove ( int i, Type &x, int d) {  
    DbListNode <Type> *current = Locate ( i, d );  
    if ( current == NULL ) return false;  
    current->rLink->lLink = current->lLink; //摘下  
    current->lLink->rLink = current->rLink;  
    x = current->data; delete current;  
    return true;  
}
```



多项式 (Polynomial)

$$P_n(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n$$

$$= \sum_{i=0}^n a_i x^i$$

■ n 阶多项式 $P_n(x)$ 有 $n+1$ 项

◆ 系数 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$

◆ 指数 $0, 1, 2, \dots, n$ 按升幂排列

多项式(*Polynomial*)类定义

```
class Polynomial {  
public:  
    Polynomial ( ); //构造函数  
    int operator ! ( ); //判是否零多项式  
    float Coef ( int e );  
    int LeadExp ( ); //返回最大指数  
    Polynomial Add ( Polynomial poly );  
    Polynomial Mult ( Polynomial poly );  
    float Eval ( float x ); //求值  
};
```

多项式的存储表示

第一种： 定义一个有 **maxDegree+1** 个元素的数组表示系数，数组下标表示相应的指数：

private:

**静态数组
表示**

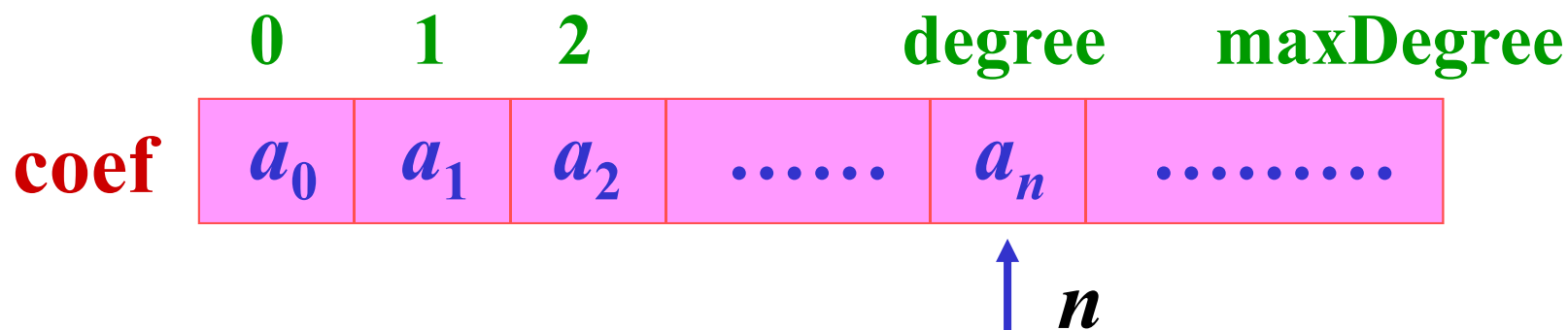
int degree;

float coef [maxDegree+1];

$P_n(x)$ 可以表示为：

pl.degree = n

pl.coef[i] = a_i , $0 \leq i \leq n$



第二种：当 $p.degree \ll \text{maxDegree}$ 时，方法1很浪费空间，可动态定义 **coef** 数组的元素个数：

动态数组表示

```
private:
    int degree;
    float *coef;
Polynomial :: Polynomial ( int sz ) {
    degree = sz;
    coef = new float [degree + 1];
}
```

以上两种存储表示适用于指数连续排列的多项式，但对于指数不全的多项式如 $P_{101}(x) = 3 + 5x^{50} - 14x^{101}$ ，不经济。

第三种：对于有很多零项的稀疏多项式，方法2仍然很浪费空间。例如， $x^{800}+3$ 仅有2个非零项，其余799项都是零项。这时，只存储非零项更为有效。不仅需要显式存储系数，而且需要显式存储指数。

```
class Polynomial;
class Term { //多项式的项定义
    friend Polynomial;
private:
    float coef; //系数
    int exp; //指数
};
```

	0	1	2		i		m
coef	a_0	a_1	a_2	a_i	a_m
exp	e_0	e_1	e_2	e_i	e_m

```
class Polynomial { //多项式类定义
public:
    .....
private:
    static Term TermArray[maxTerms]; //项数组
    static int free; //当前空闲位置指针
    // Term Polynomial :: TermArray[maxTerms];
    // int Polynomial :: free = 0;
    int start, finish; //多项式始末位置
};
```

其中，**maxTerms**是常数。由于类中的静态成员声明不构成其定义，还必须在类定义之外定义静态成员如下：

```
Term Polynomial :: TermArray[maxTerms];
int Polynomial :: free = 0; //指示TermArray中的下一个可用单元
```

$$A(x) = 1.8 + 2.0x^{1000}$$

$$B(x) = 1.2 + 51.3x^{50} + 3.7x^{101}$$

	A.start	A.finish	B.start	B.finish	free	
	↓	↓	↓	↓	↓	maxTerms
coef	1.8	2.0	1.2	51.3	3.7
exp	0	1000	0	50	101

两个多项式存放在TermArray中

一个多项式 $p(x)$ 的项数为 $p.finish - p.start + 1$ 。

当多项式的零项很多时，方法3明显好于方法2。但当绝大多数都是非零项时，方法3所用空间大约是方法2的两倍。

两个多项式的相加

- 结果多项式另存。
- 扫描两个相加多项式，若都未检测完：
 - ◆ 若当前被检测项指数相等，系数相加。若未变成 0，则将结果加到结果多项式。
 - ◆ 若当前被检测项指数不等，将指数小者加到结果多项式。
- 若有一个多项式已检测完，将另一个多项式剩余部分复制到结果多项式。

用方法3表示多项式A和B。由于多项式的项是按指数递增的顺序排列，因而通过对A和B逐项扫描，比较指数，很容易实现 $C=A+B$ 。


```
Polynomial Polynomial ::  
operator + ( Polynomial B ) {  
    Polynomial C;  
    int a = start; int b = B.start; C.start = free;  
    float c;  
    while ( a <= finish && b <= B.finish )  
        switch ( compare ( TermArray[a].exp,  
            TermArray[b].exp) ) { //比较对应项指数  
            case '=' : //指数相等  
                c = TermArray[a].coef + //系数相加  
                    TermArray[b].coef;  
                if ( c ) NewTerm ( c, TermArray[a].exp );  
                a++; b++; break;
```

```
case '>': // b 指数小, 建立新项
    NewTerm ( TermArray[b].coef,
              TermArray[b].exp );
    b++; break;
case '<': // a 指数小, 建立新项
    NewTerm ( TermArray[a].coef,
              TermArray[a].exp );
    a++;
}
for ( ; a <= finish; a++ ) // a 未检测完时
    NewTerm ( TermArray[a].coef,
              TermArray[a].exp );
```

```
for ( ; b <= B.finish; b++ ) // b 未检测完时  
    NewTerm ( TermArray[b].coef,  
              TermArray[b].exp );  
C.finish = free-1;  
return C;  
}
```

在多项式中加入新的项

```
void Polynomial :: NewTerm ( float c, int e ) {  
    //把一个新的项加到多项式 C(x) 中  
    if ( free >= maxTerms ) {  
        cout << "Too many terms in polynomials" << endl;  
        return;  
    }  
    TermArray[free].coef = c;  
    TermArray[free].exp = e;  
    free++;  
}
```

用函数 **NewTerm** 将新的属于 **C** 的项存入 **free** 所指的 **TermArray** 可用单元。

多项式的链表表示

- 在多项式的链表表示中每个结点三个数据成员：

$\text{Data} \equiv \text{Term}$



- 优点
 - ◆ 多项式的项数可以动态地增长，不存在存储溢出问题。
 - ◆ 插入、删除方便，不移动元素。

多项式(Polynomial)类的链表定义

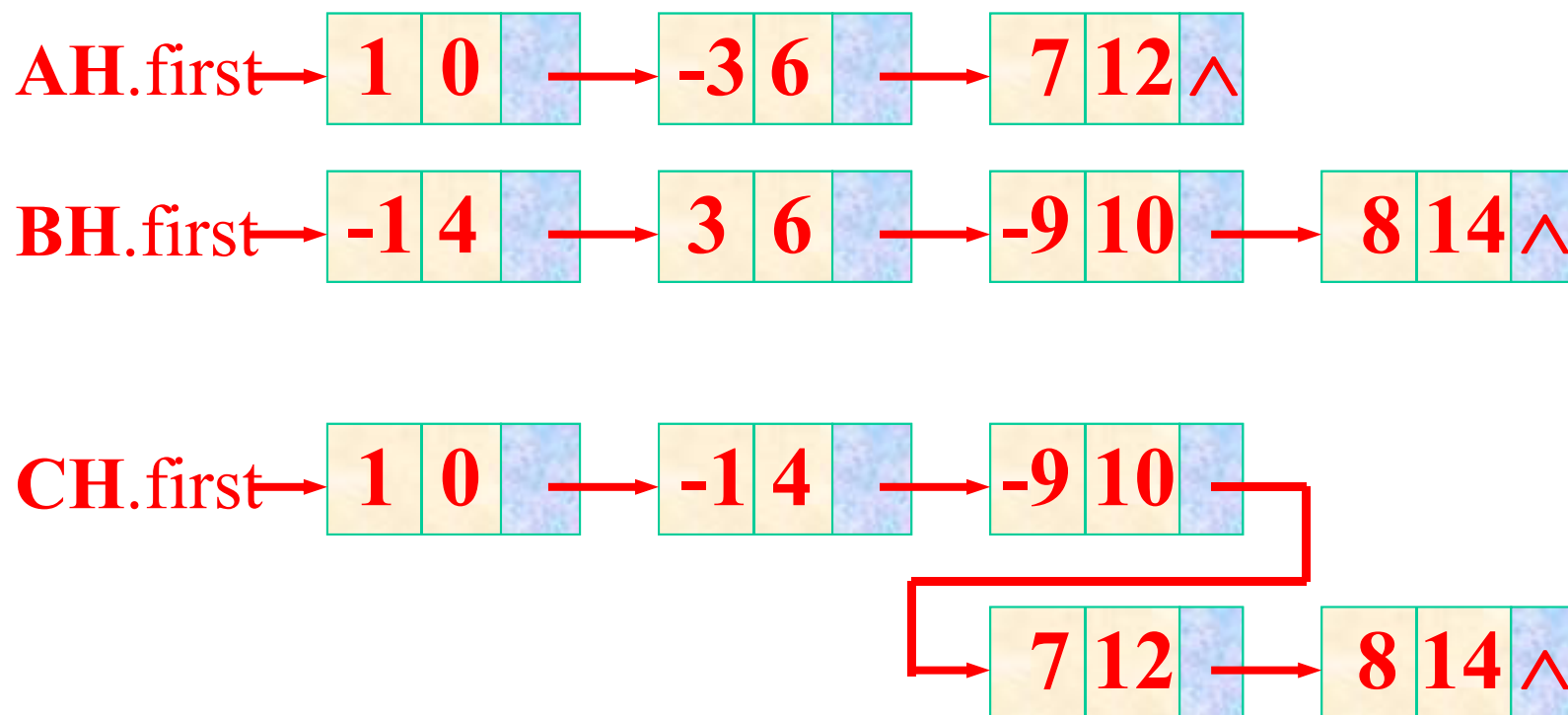
```
struct Term { //多项式结点定义
    float coef; //系数
    int exp; //指数
    Term *link;
    Term ( float c, int e ) { coef = c; exp = e; }
};

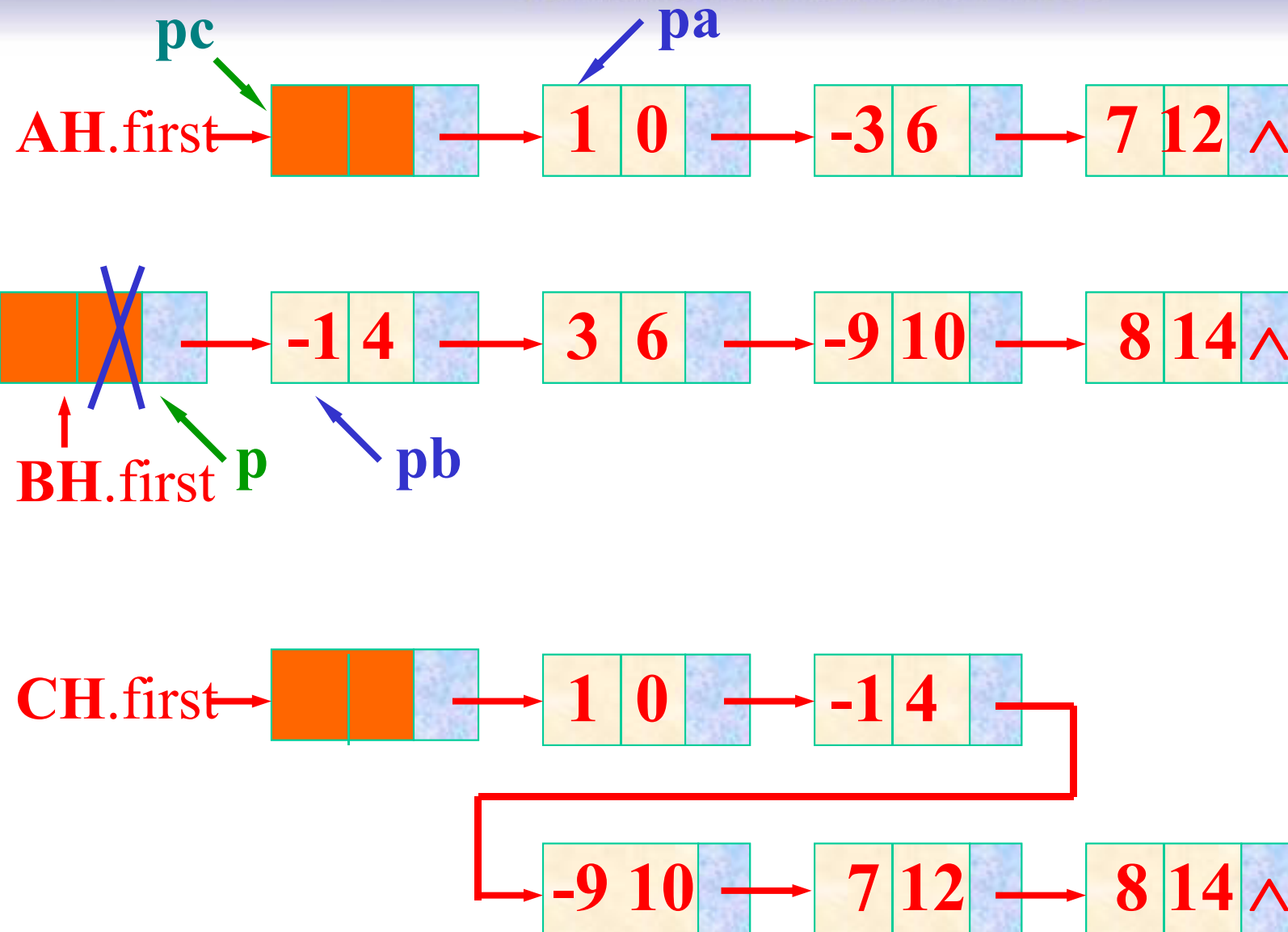
class Polynomial { //多项式类的定义
    List <Term> poly;
    friend Polynomial operator +
        ( Polynomial &, Polynomial &); //加法
};
```

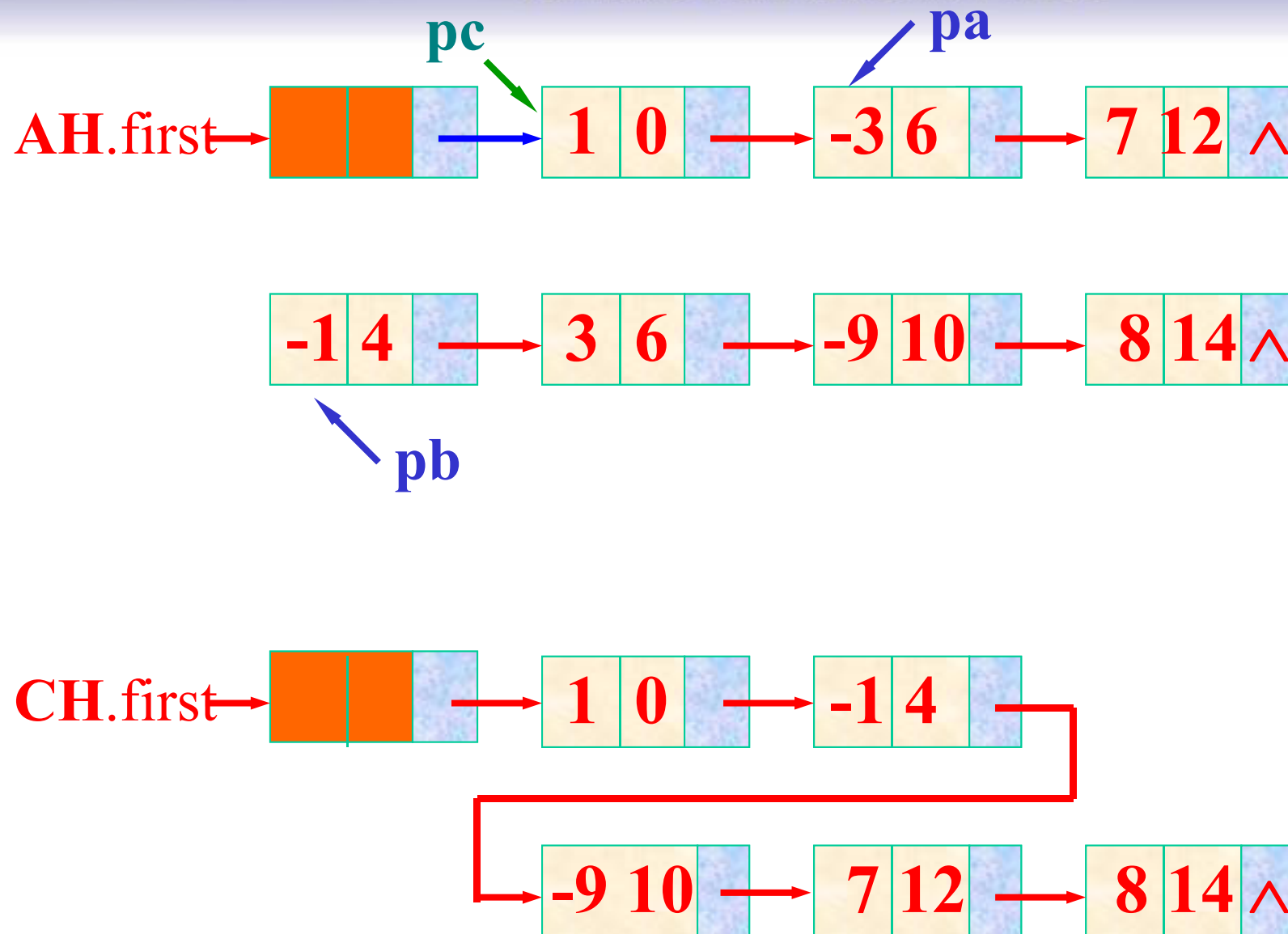
多项式链表的相加

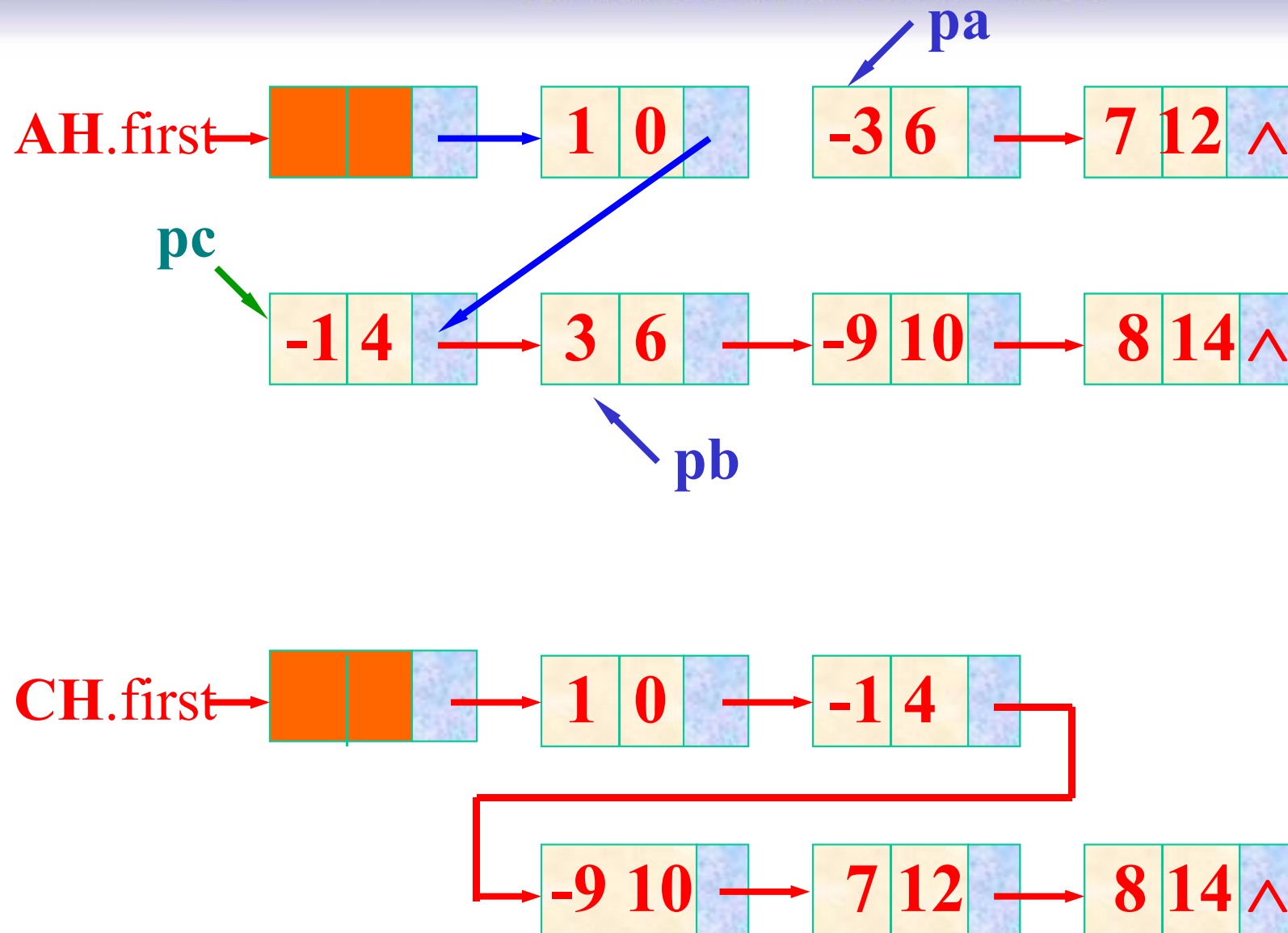
$$AH = 1 - 3x^6 + 7x^{12}$$

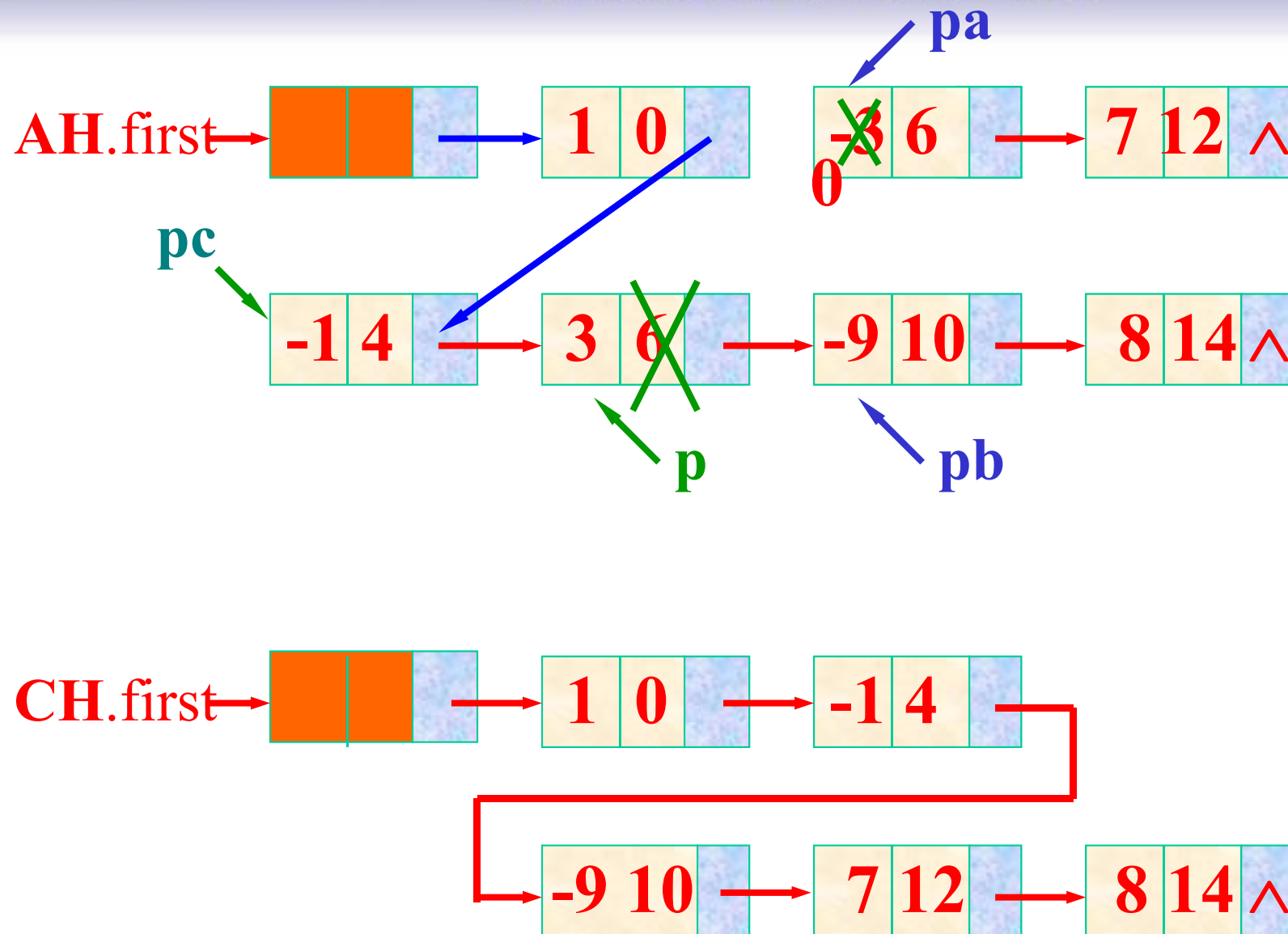
$$BH = -x^4 + 3x^6 - 9x^{10} + 8x^{14}$$

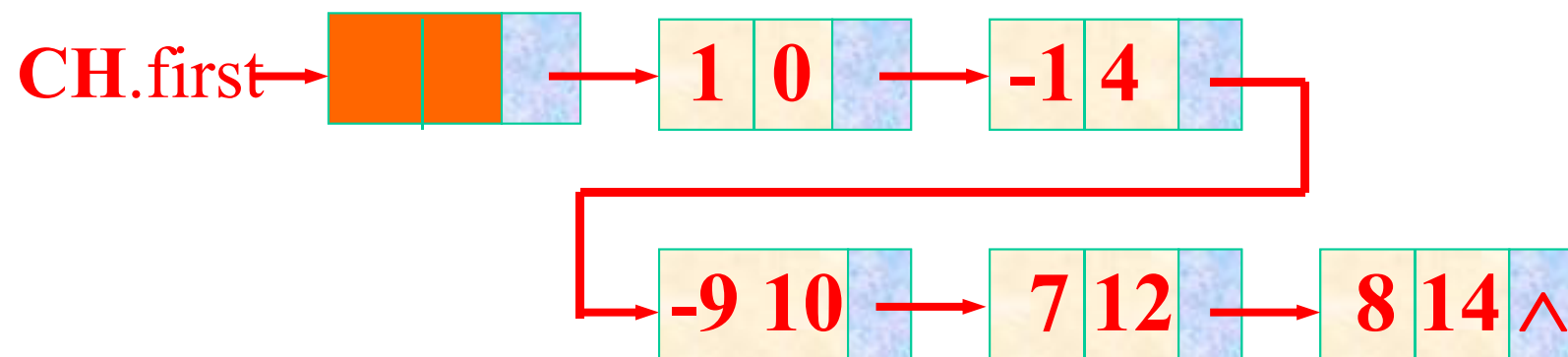
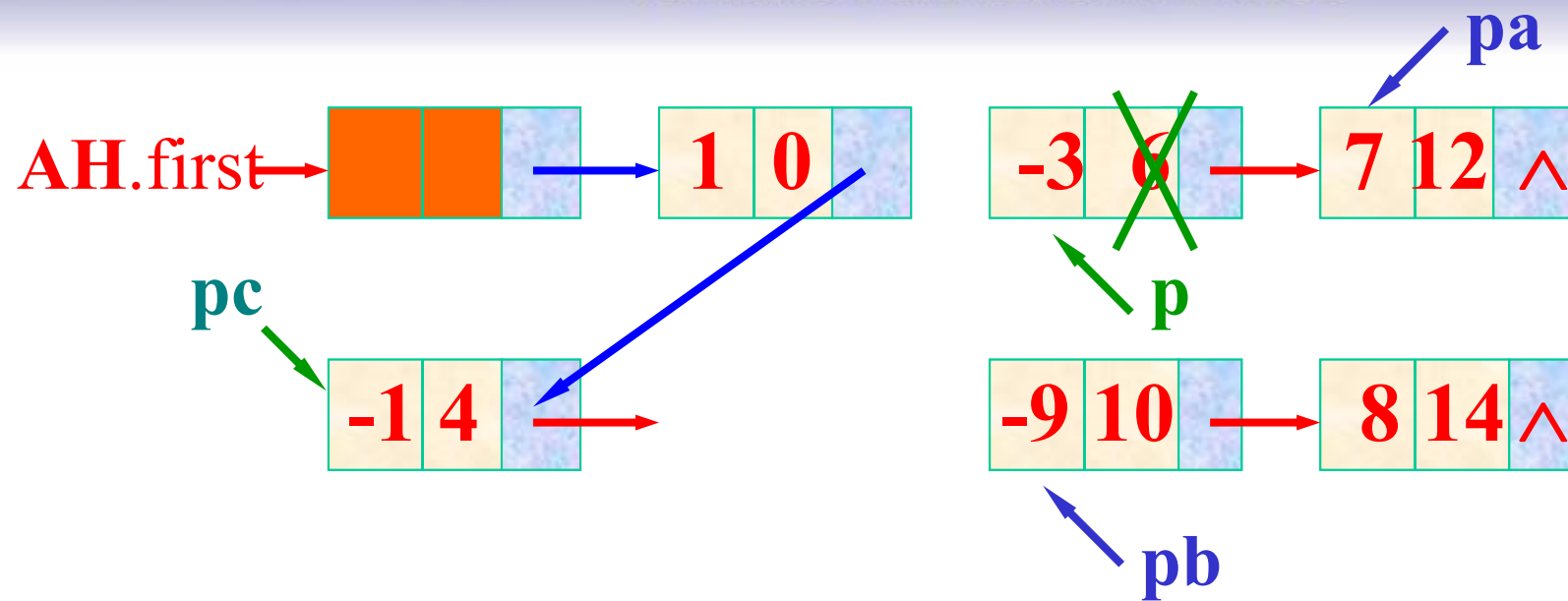


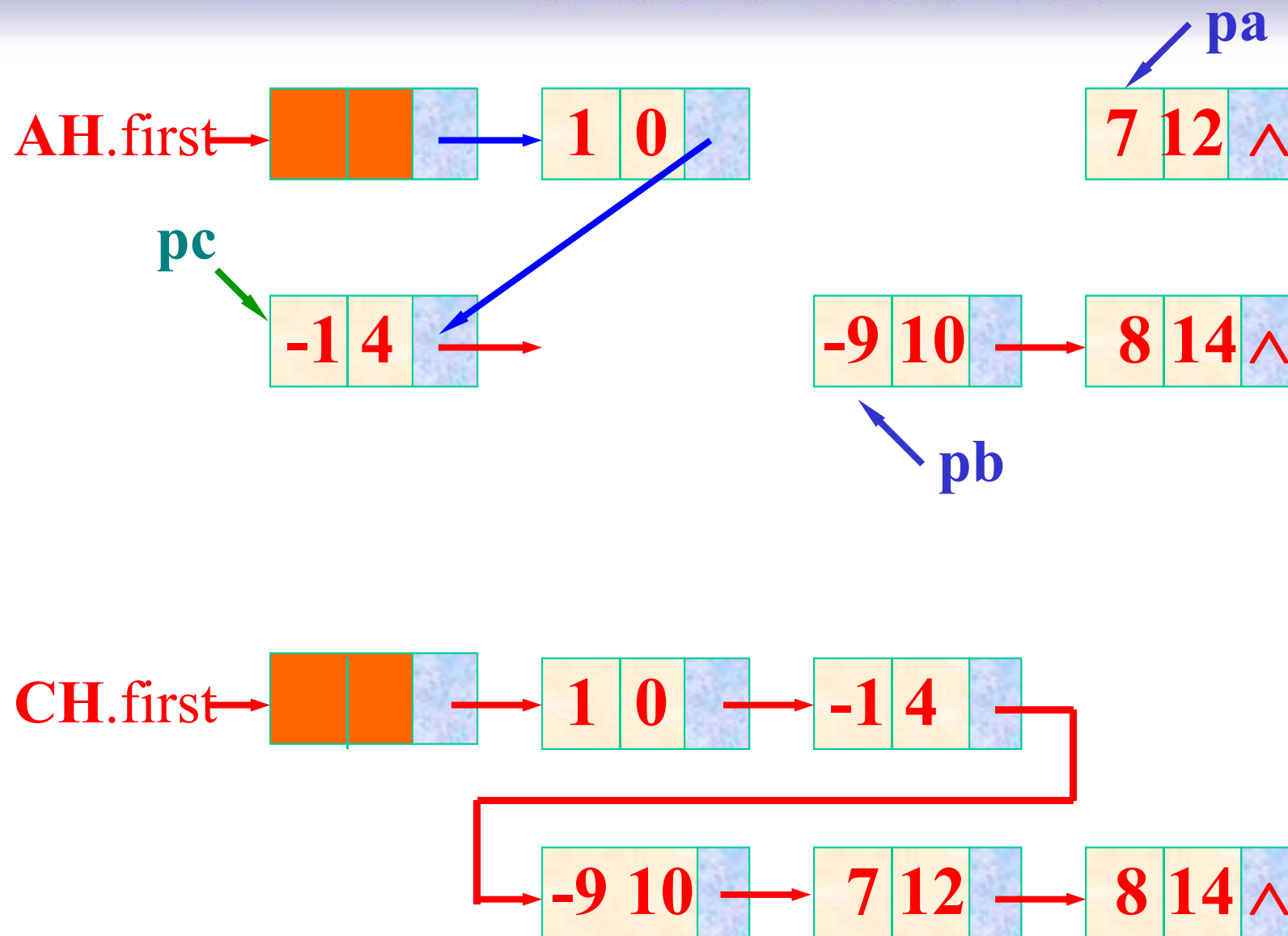


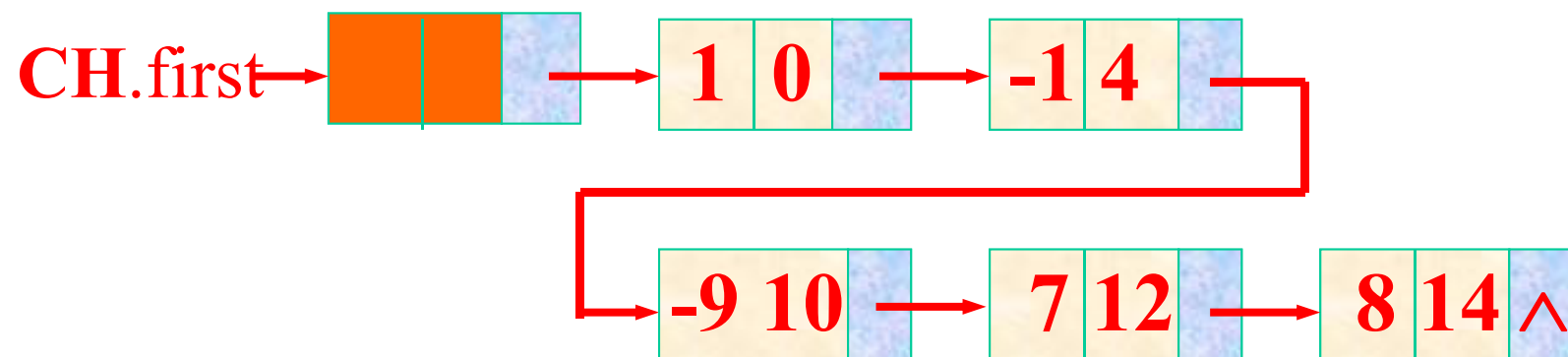
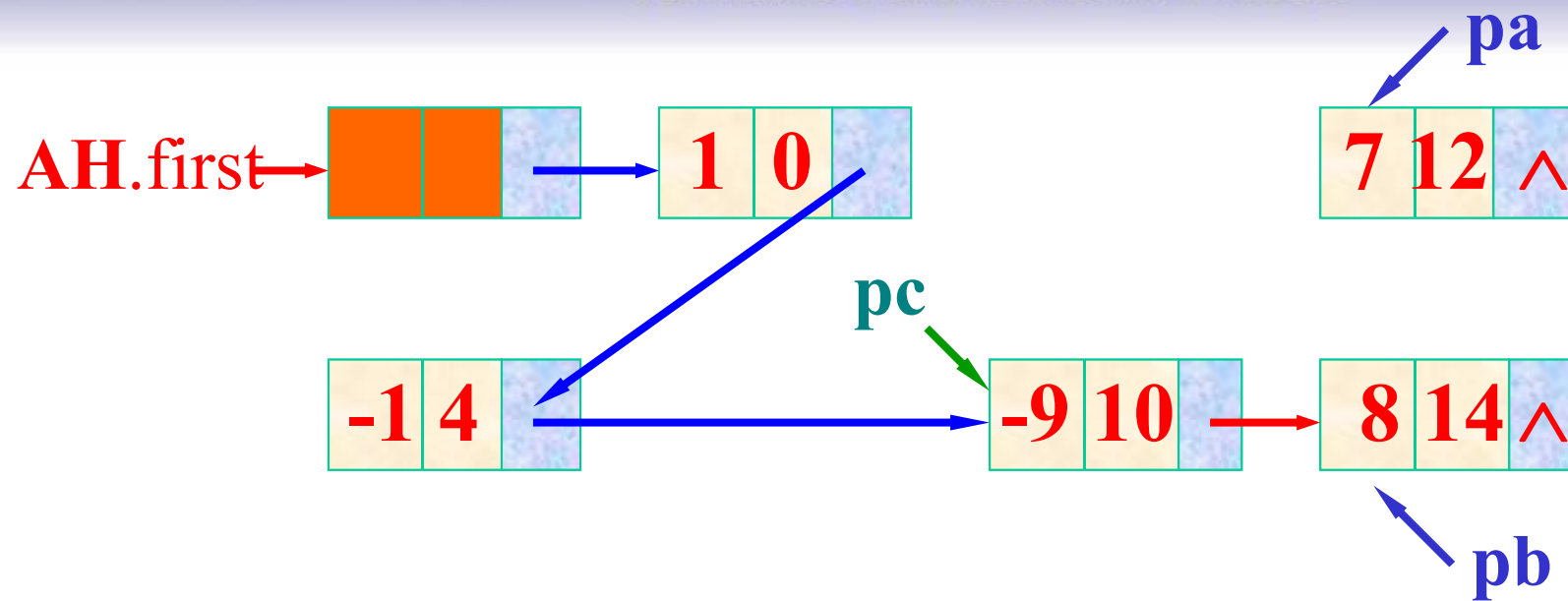


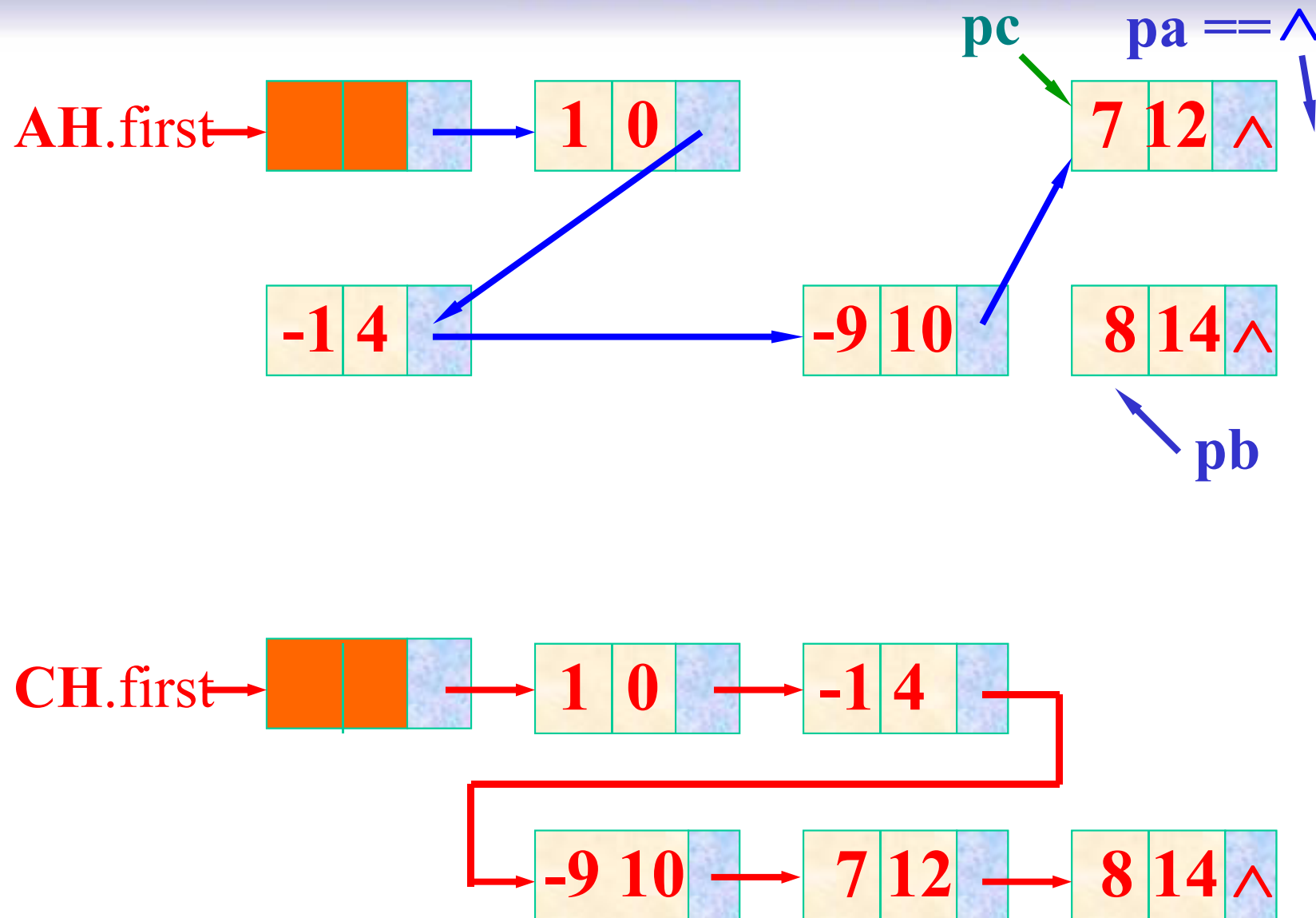


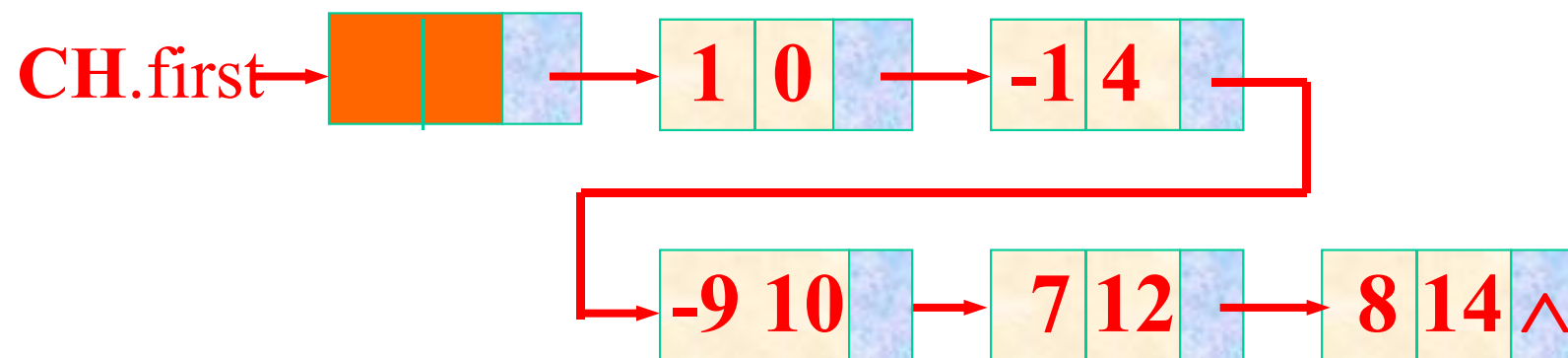
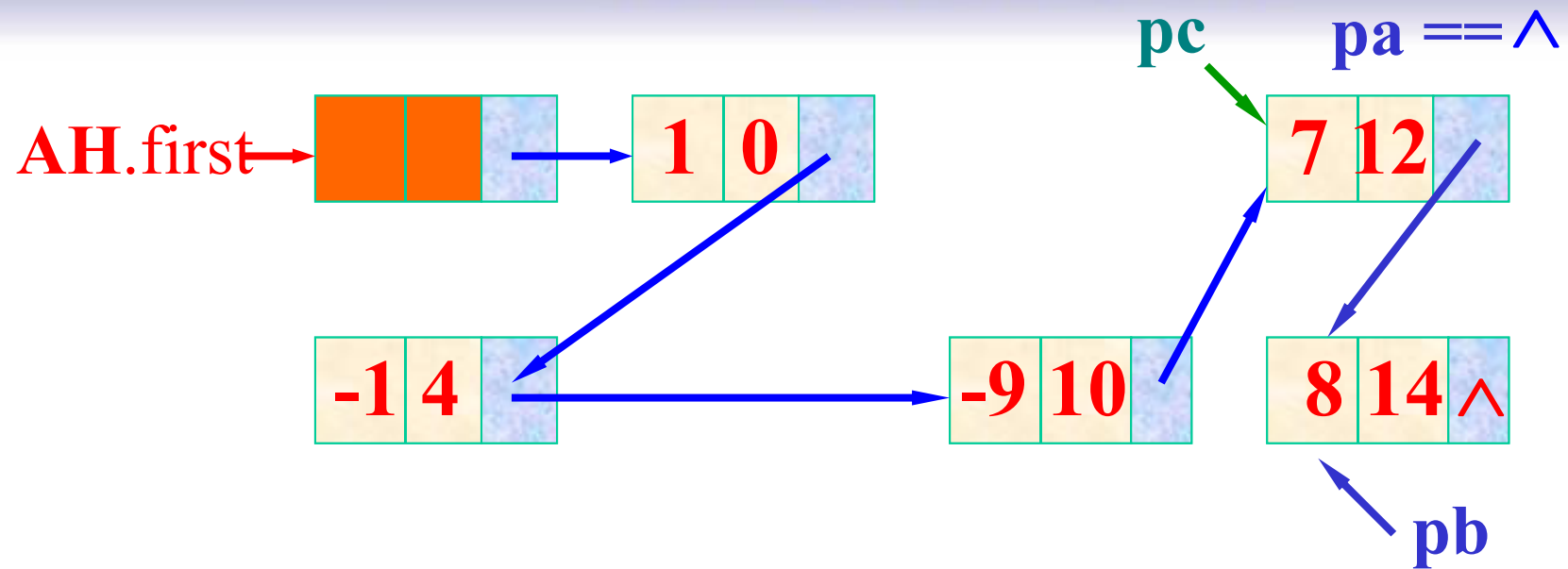












Polynomial **operator** +

(Polynomial **&ah**, Polynomial **&bh**) {

//两个带头结点的按升幂排列的多项式相加

//返回结果多项式链表表头指针

//结果不另外占用存储，覆盖 **ah** 和 **bh** 链表

LinkNode <Term> *pa, *pb, *pc, *p;

Term a, b;

pc = ah.poly.Firster (); //结果存放指针

p = bh.poly.Firster ();

pa = ah.poly.First (); //多项式检测指针

pb = bh.poly.First (); //多项式检测指针

delete p; //删去 **bh** 的表头结点

```
while ( pa != NULL && pb != NULL ) {  
    a = pa->data; b = pb->data;  
    switch ( compare ( a.exp, b.exp ) ) {  
    case '=' : // pa->exp == pb->exp  
        a.coef = a.coef + b.coef; //系数相加  
        p = pb; pb = pb->link;  
        delete p; //删去原 pb 所指结点  
        if ( abs(a.coef) < 0.0001 ) {  
            p = pa; pa = pa->link; delete p;  
        } //相加为零, 该项不要  
        else { //相加不为零, 加入 ch 链  
            pa->data = a; pc->link = pa;
```

```
        pc = pa; pa = pa->link; }  
    break;  
    case '>': // pa->exp > pb->exp  
        pc->link = pb; pc = pb;  
        pb = pb->link;  
        break;  
    case '<': // pa->exp < pb->exp  
        pc->link = pa;  
        pc = pa; pa = pa->link; } }  
    if ( pa != NULL ) pc->link = pa;  
    else pc->link = pb; //剩余部分链入 ch 链  
    return ah;  
}
```

```
Polynomial operator + ( const Polynomial &ah,  
                        const Polynomial &bh ) {  
    LinkNode <Term> *pa, *pb, *pc, *p;  
    ListIterator <Term> Aiter ( ah.poly );  
    ListIterator <Term> Biter ( bh.poly );  
    //建立两个多项式对象 Aiter、Biter  
    pa = pc = Aiter.First ( );  
    pb = p = Biter.First ( );  
    //取得 ah 与 bh 的表头结点  
    pa = Aiter.Next ( ); pb = Biter.Next ( );  
    // pa 与 pb 是链表 ah、bh 的检测指针  
    delete p; //保留 ah 的表头结点, 删去 bh 的表头结点
```

```
while ( Aiter.NotNull ( ) && Biter.NotNull ( ) )
```

```
//两两比较
```

```
switch ( compare ( pa->exp, pb->exp ) ) {
```

```
case '=' : // pa->exp == pb->exp
```

```
    pa->coef = pa->coef + pb->coef; //系数相加
```

```
    p = pb; pb = Biter.Next ( ); delete p;
```

```
//删去原 pb 所指结点
```

```
if ( !pa->coef ) {
```

```
    p = pa; pa = Aiter.Next ( );
```

```
    delete p; } //相加为 0, 不要
```

```
else {
```

```
    pc->link = pa; pc = pa;
```

```
    pa = Aiter.Next ( ); } //相加不为 0, 加入 ch 链
```

```
break;
```

```
case '>' :  
    // pa->exp > pb->exp  
        pc->link = pb; pc = pb;  
        pb = Biter.Next ( ); break;  
case '<' :  
    // pa->exp < pb->exp  
        pc->link = pa; pc = pa;  
        pa = Aiter.Next ( );  
}  
if ( Aiter.NotNull ( ) ) pc->link = pa;  
//剩余部分链入 ch 链  
else pc->link = pb;  
}
```

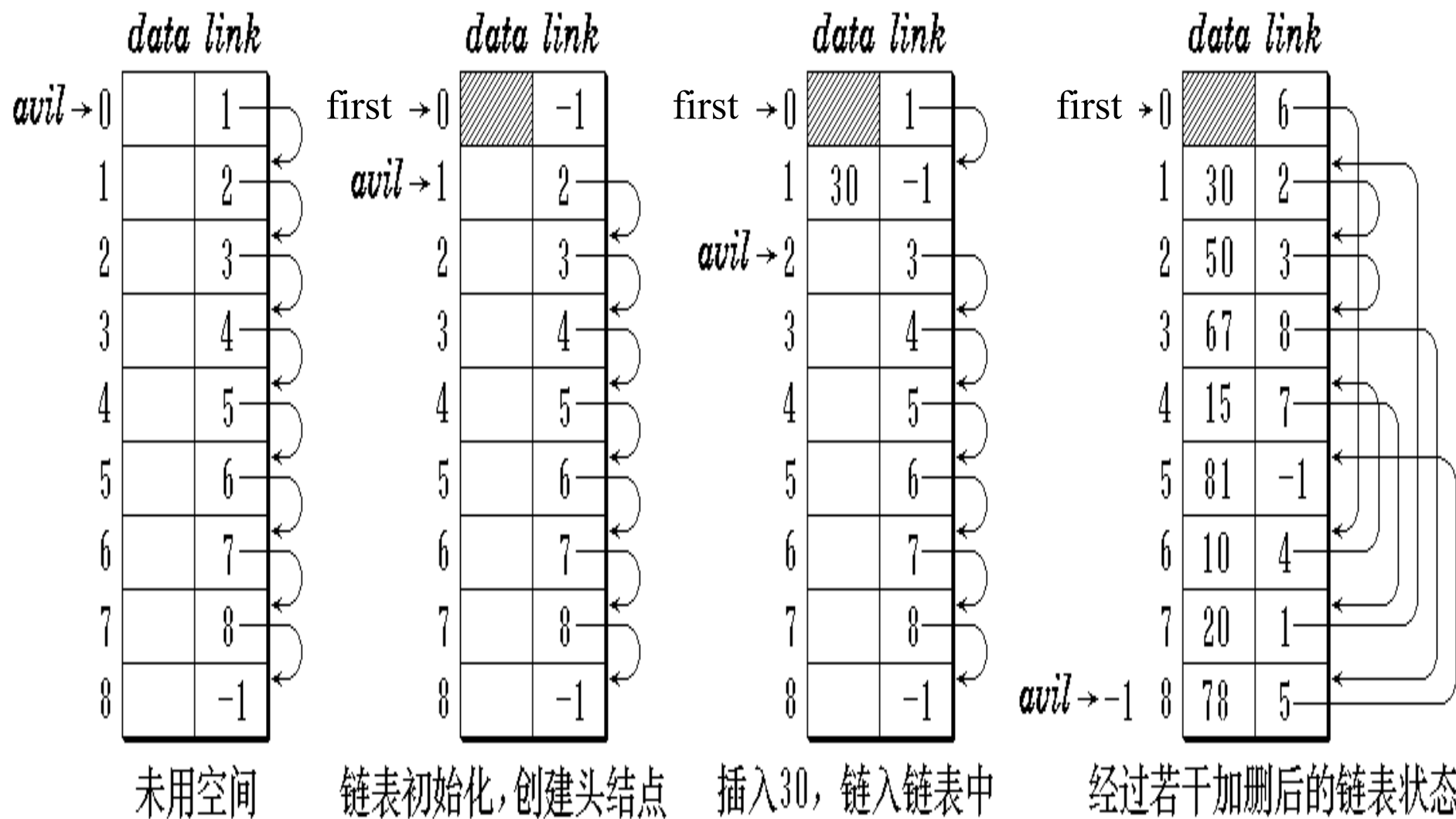
- 设两个多项式链表的长度分别为 m 与 n ，则总的比较次数为 $O(m+n)$ 。
- 有了多项式的加法，则可容易地定义多项式的减法、乘法和除法。
 - 两个多项式的乘法可以转化为一系列多项式的加法来实现。



静态链表

- 为数组中每一个元素附加一个链接指针。
- 允许不改变各元素的物理位置，只要重新链接就能够改变这些元素的逻辑顺序。
- 利用数组定义，在整个运算过程中存储空间的大小不会变化——静态链表。
 - 每个结点由两个数据成员构成；
 - **data**域存储数据
 - **link**域存放链接指针
 - 所有结点形成一个结点数组；
 - 可带有表头结点。

静态链表结构



- 需要分配一个结点时，从`avil`为头指针的链中摘下第一个结点分配出去，并用指针`j`指示；
- 头指针`avil`退到可利用空间表的第二个结点，即下一次可分配的结点地址。

`j = avil; avil = elem[avil].link;`

- 需要释放由指针`i`指示的结点时，将其链入`avil`所指示的链中的最前端，并由`avil`指示。

`elem[i].link = avil; avil = i;`

- 表头结点一般在第0个位置，其`link`指针指向链表中第一个结点。
- 最后一个结点的`link`指针为-1，表示链表终止。

静态链表类定义

```
const int maxSize = 100; //静态链表大小
template <class Type> class StaticList;
template <class Type> class SLinkNode {
friend class StaticList <Type>;
private:
    Type data; //结点数据
    int link; //结点链接指针
};
```

```
template <class Type> class StaticList {  
    SLinkNode <Type> elem[maxSize];  
    int avil; //当前可分配空间首地址  
public:  
    void InitList ( );  
    int length ( );  
    int Search ( Type x );  
    int Locate ( int i );  
    bool Append ( Type x );  
    bool Insert ( int i, Type x);  
    bool Remove ( int i );  
    bool IsEmpty ( );  
};
```

将链表空间初始化

```
template <class Type>
void StaticList <Type> :: InitList ( ) {
    elem[0].link = -1;
    avil = 1; //当前可分配空间从 1 开始
              //建立带表头结点的空链表
    for ( int i = 1; i < maxSize-1; i++ )
        elem[i].link = i+1; //构成空闲链接表
    elem[maxSize-1].link = -1; //链表收尾
}
```

```
template <class Type>  
int StaticList <Type> :: Length ( ) {  
//计算静态链表的长度  
    int p = elem[0].link; int i = 0;  
    while ( p != -1 ) {  
        p = elem[p].link; i++; }  
    return i;  
}  
  
template <class Type>  
bool StaticList <Type> :: IsEmpty ( ) {  
//判断表空否  
    if ( elem[0].link == -1 ) return true;  
    else return false;  
}
```

在静态链表中查找具有给定值的结点

```
template <class Type>
int StaticList <Type> :: Search ( Type x ) {
    int p = elem[0].link;
    //指针 p 指向链表第一个结点
    while ( p != -1 )
        if ( elem[p].data == x) break;
        else p = elem[p].link;
    //逐个结点检测查找具有给定值的结点
    return p;
}
```

在静态链表中查找第 **i** 个结点

```
template <class Type>
int StaticList <Type> :: Locate ( int i ) {
    if ( i < 0 ) return -1; //参数不合理
    if ( i == 0 ) return 0;
    int j = 1, p = elem[0].link;
    while ( p != -1 && j < i )
        { p = elem[p].link; j++; }
    //循链查找第 i 号结点
    return p;
}
```


在静态链表的表尾追加一个新结点

```
template <class Type>
bool StaticList <Type> :: Append ( Type x ) {
    if ( avil == -1 ) return false; //追加失败
    int q = avil; //分配结点
    avil = elem[avil].link;
    elem[q].data = x; elem[q].link = -1;
    int p = 0; //查找表尾
    while (elem[p].link != -1) p = elem[p].link;
    elem[p].link = q; //追加
    return true;
}
```

在静态链表第 **i** 个结点处插入新结点

```
template <class Type>
bool StaticList <Type> :: Insert ( int i, Type x ) {
    int p = Locate (i);
    if ( p == -1 ) return false; //找不到结点
    int q = avil; //分配结点
    avil = elem[avil].link;
    elem[q].data = x;
    elem[q].link = elem[p].link; //链入
    elem[p].link = q;
    return true;
}
```

在静态链表中释放第 **i** 个结点

```
template <class Type>
bool StaticList <Type> :: Remove ( int i ) {
    int p = Locate (i-1);
    if ( p == -1 ) return false; //找不到结点
    int q = elem[p].link; //第 i 号结点
    elem[p].link = elem[q].link;
    elem[q].link = avil; //释放
    avil = q;
    return true;
}
```



本章小结

- 知识点
 - 线性表
 - 顺序表及其三种重要操作
 - 单链表、带表头结点的单链表
 - 循环链表、双向链表与静态链表
 - 多项式的应用

- **课程习题**

- **笔做题——2.6, 2.11, 2.12, 2.16, 2.17, 2.19**
(以作业形式提交)
- **上机题——2.10, 2.15, 2.28**
- **思考题——2.2, 2.4, 2.5, 2.18, 2.24**