软件技术基础

第三讲



上讲主要内容



• 线性表

• 顺序表

• 运算

◆插入

◆删除

◆定位

本讲主要内容

链表

单链表

双链表

循环链表

链表

用一组任意的存储单元存放线性表的元素,用指针表示元素间的逻辑关系

存储的数据元素的映像由两部分组成,称为**结点** (node)

Data

next

数据域: 存放数据

元素信息

指针域: 存放相关 元素的存储位置

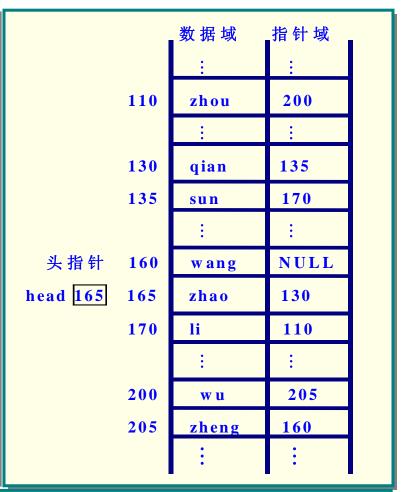
❖N个结点(a_i(1≤i≤n)的存储映像)链结 成一个链表,也称为链式存储结构

链表的分类

- ❖ 单链表:每个结点只包含一个指针域的链表。该指针指向该结点数据元素的直接后继。
- * 循环链表:单链表中最后一结点的指针域 指向头结点,整个链表形成一个环。
- * 双链表:每个结点包含两个指针域的链表。这两个指针分别指向该结点数据元素的直接前驱和直接后继。

单链表

- * 右图是线性表(zhao, qian, sun, li, zhou, wu, zheng, wang) 的单链表示意图。
- ❖ 下图是另一种链表的表示形式——称为静态链表

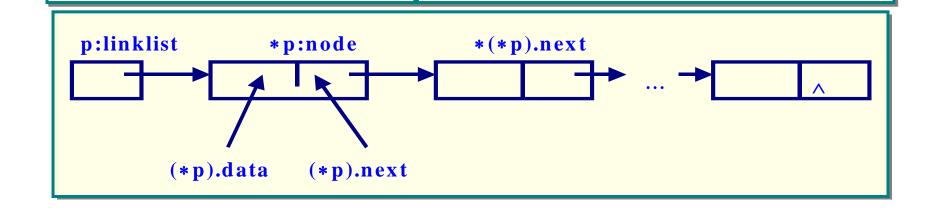




用C语言描述单链表

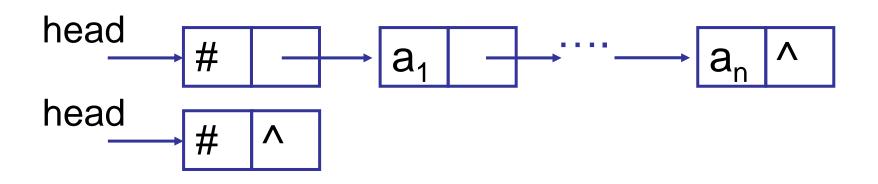
- *数据结构定义
 - typedef struct LNode
 - { ElemType data;
 - struct Lnode *next;
 - } LNode, *linklist;

- *单链表可由头指针唯一确定
- ❖若L为空,则所表示的线性 表为空表,长度为0。
- ❖取得第i个数据必须从头指针 出发寻找,它是非随机的存储 结构。



带头结点的单链表

- 》 在单链表的第一个结点之前附设 一个结点, 称之为头结点。
- 头结点的数据域可以不放任何信息,也可存储如线性表的长度等 附加信息。
- > 空表的头结点指针域为空

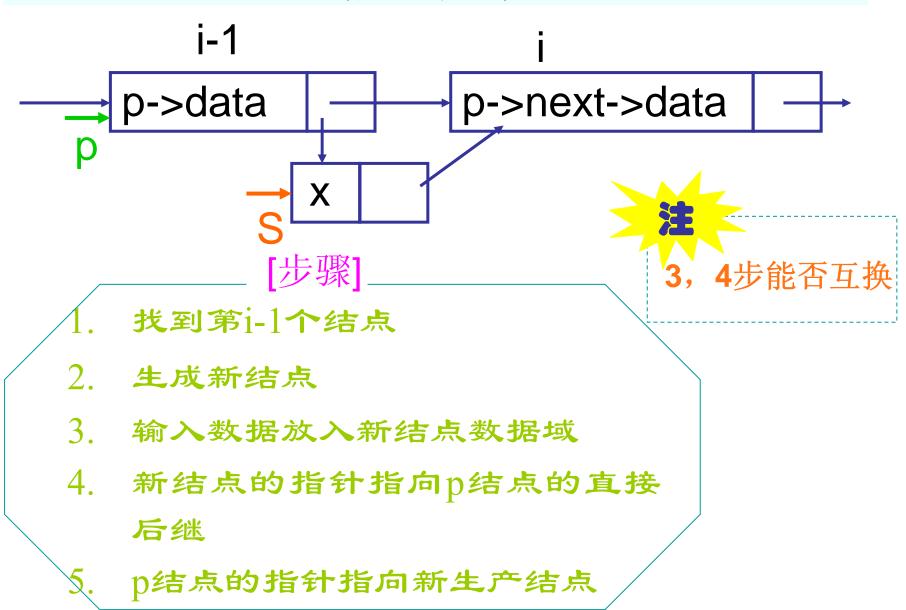


算法2.8GetElem

```
Status GetElem_L(LinkList L,int i,ElemType &e)
   /* L为带头结点的单链表的头指针,当第i个元素存在时,其值赋
  给e并返回OK, 否则返回ERROR*/
\{p=L->next; j=1; //初始化, p指向第一个结点, j为计数器
 while (p&&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 (!p||j>i) return ERROR; //第i个元素不存在
 e=p->data; //取第i个元素
 return OK;
}//GetElem_L
```

时间复杂度: O(n)

插法图示



算法2.9 插入

```
Status ListInsert_L(LinkList &L,int i,ElemType e)
    /* 在带头结点的单链表L的第i个位置之前插入元素e*/
\{p=L; j=0; //初始化, p指向头结点, j为计数器
 while (p&&j<i-1) //寻找第i-1个结点
    { p=p->next;
      ++j;
 if (!p||j>i-1) return ERROR; //i小于1或大于表长
  s=(LinkList *)malloc(sizeof(Lnode)); //生成新结点
  s->data=e; s->next=p->next; //插入L中
  p->next=s;
  return OK;
}//ListInsert_L
```

时间复杂度: O(n)

第i个结点删除示意图

[步骤]

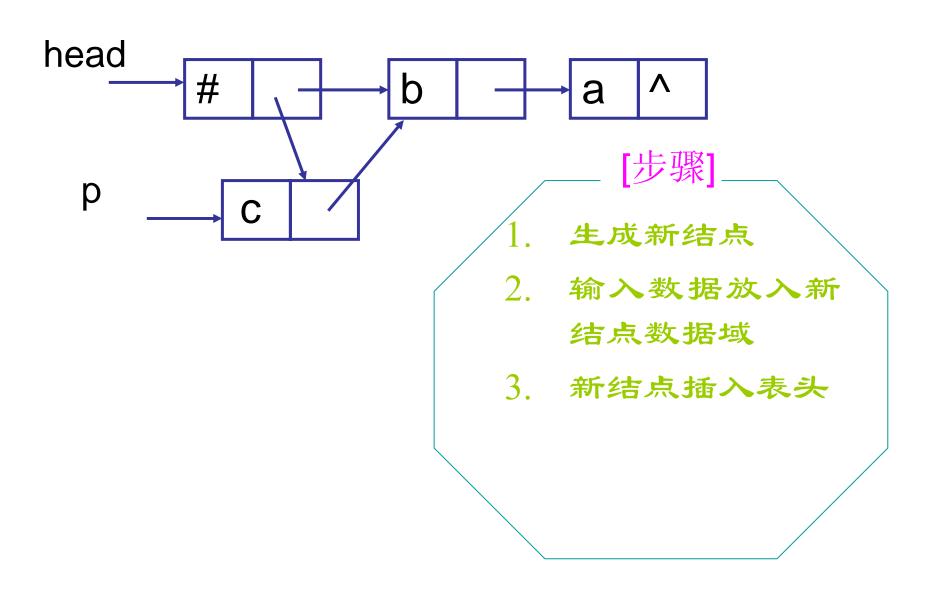
- 1. 找到第i-1个结点p
- 2. 删除结点i, p->next=p->next->next;
- 3. 释放第i结点;

算法2.10 删除

```
Status ListDelete_L(LinkList &L,int i,ElemType &e)
    /* 在带头结点的单链表L中,删除第i个元素,并由e返回其值*/
\{p=L; j=0; //初始化, p指向头结点, j为计数器
 while (p&&j<i-1) //寻找第i-1个结点
    { p=p->next;
      ++j;
 if (!p||j>i-1) return ERROR; //i小于1或大于表长
 q=p->next; p->next=q->next; //插入L中
  e=q->data; free(q);
  return OK;
}//ListDelete_L
```

时间复杂度: O(n)

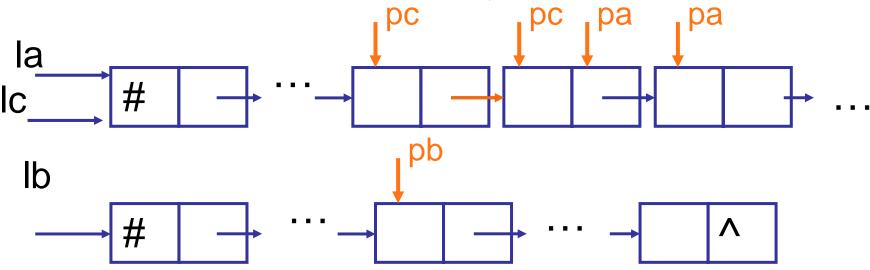
头插法建表图示



算法2.11建立单链表

```
void CreatList_L(LinkList &L,int n)
    /* 逆位序输入n个元素的值,建立带表头结点的单链表Le*/
  L=(LinkList *)malloc(sizeof(Lnode));
  L->next=NULL; //先建立一个带头结点的单链表点
  for (i=n;i>0;--i)
    { p= (LinkList *)malloc(sizeof(Lnode)); //生成新结点
      scanf(&p->data); //输入元素值
       p->next=L->next; //插入到表头
      L->next=p;
}//ListInsert_L
```

递增单链表合并示意图



[情况1] *pa结点数据小于*pb结点数据

- 1. pc的指针域指向*pa结点;
- 2. pc指针 后移
- 3. pa指向*pa的直接后继;

算法2.12 合并有序链表

```
void Mergelist_ L(LinkList &La,
  LinkList &Lb, List &Lc)
 pa=La->next;
  pb=Lb->next;
  Lc=pc=La;
  while (pa&&pb)
       { if (pa->data<=pb->data)
             { pc->next<=pa;
               pc=pa;
               pa=pa->next;
```

/* 已知线性表la和lb中的数据 元素按值非递减排列。归并 la和lb得到新的线性表Lc, Lc的数据元素也按值非递 增排列。*/

算法2.2

合并有序线性表

```
else
          { pc->next<=pb;
             pc=pb;
             pb=pb->next;
                                  //插入的剩余元素
     pc->next=pa?pa:pb;
                                  //释放占用单元
     free(Lb);
} //MergeList_Sq
```

用一维数组描述单链表

*用于没有指针的语言

* 数据结构定义

#define MAXSIZE 1000

typedef struct

{ ElemType data;

int cur;

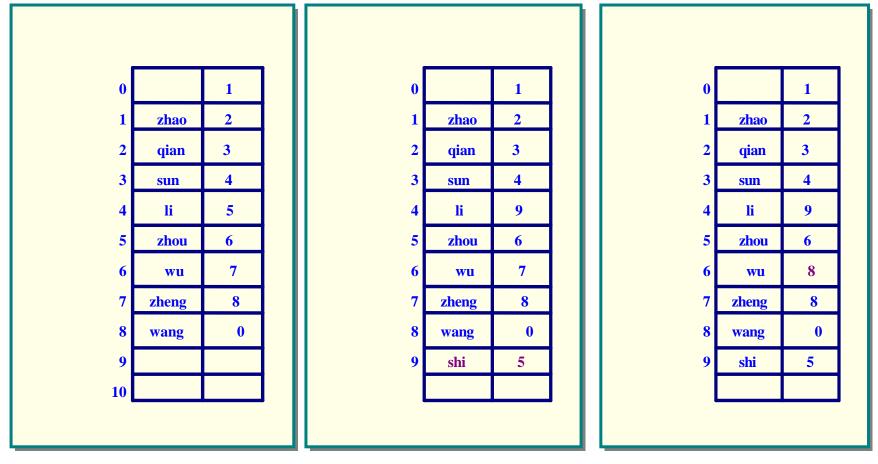
}component,

SLinklist [MAXSIZE];

#链表可能的最大长度

//结点在直接后继在数组中的位置

静态链表示



修改前状态

在li后插入shi

删除zheng

算法2.13 定位

int LocateElem_S L(SLinkList S, ElemType e) /*在 静态单链表L中查找第1个值为e的元素的位置, 若找到,则返回其在L中的序位,否则返回0*/

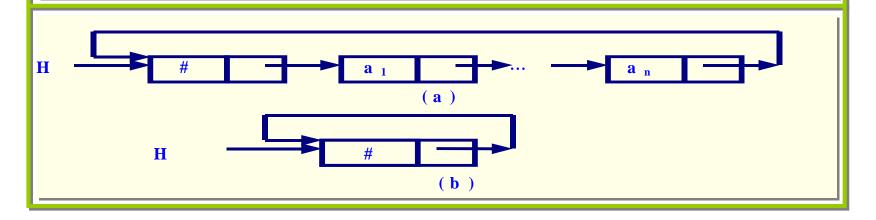
```
{ i=S[0].cur; //i指示表中的第1个结点 while(i&& S[i].data!=e) i=S[i].cur; i; }//LocateElem_SL
```

循环链表

循环链表是单链表中最后一结点的指针域指向头结点,整个链表形成一个环。

特点:从表中任意结点出发均可找到表中其它结点。

循环链表和单链表的 **区别**:循环链表的运算和单链表基本一致,差别仅在于算法中对最后一个结点的循环处理上有所不同。



算法 GetElem

```
Status GetElem_LoopL(LinkList L,int i,ElemType &e)
   /* L为带头结点的单链表的头指针,当第i个元素存在时,其值赋
  给e并返回OK, 否则返回ERROR*/
\{p=L->next; j=1; //初始化, p指向第一个结点, j为计数器
 while (p!=L &&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 (P==| ||j>i) return ERROR; //第i个元素不存在
 e=p->data; //取第i个元素
 return OK;
}//GetElem_L
```

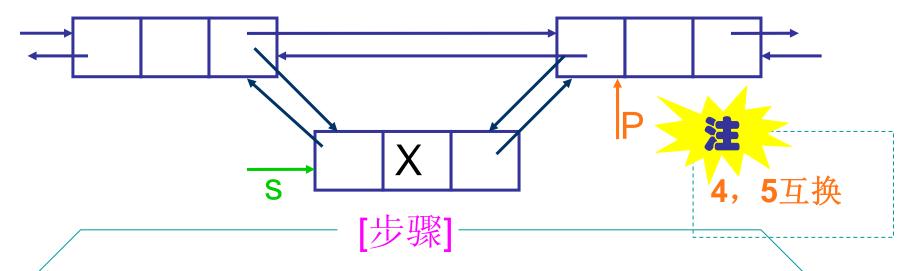
双向链表

定义

在双向链表的结点中有两个指针域,其一指向直接后继,另一指向直接前趋,可描述如下:

```
typedef struct DulNode
{ElemType data;
struct DulNode *prior, *next;
} DulNode *DulLinkList;
```

双链表插入图示



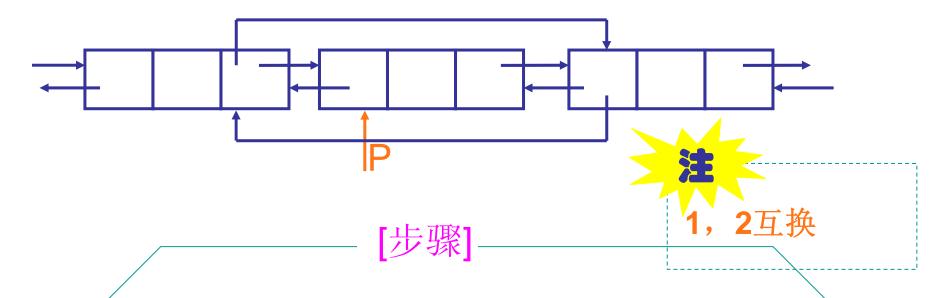
- 1. 生成新结点;数据放到新结点的数据域中。
- 2. *S结点的直接前驱指向*p的直接前驱;
- 3. *S结点的直接后继指向*p的直接后继。
- 4. *p结点的直接前驱的直接后继指向*S结点。
- 5. *p结点的直接前驱指向*s结点;

算法2.18插入

```
Status ListInsert_DuL(DuLinkList L,int i,ElemType e)
    /* 在带头结点的双链表L的第i个位置之前插入元素e*/
{ if (!(p=GetElemP_DuL(L,i))) return ERROR;
   //确定插入位置的指针p
if (! s=(LinkList *)malloc(sizeof(Lnode)))) return ERROR;
  s->data=e;
 s->prior=p->prior;
 s->prior->next=s;
  s->next=p; //插入L中
  p->next=s;
  return OK;
}//ListInsert_DuL
```

时间复杂度: O(n)

双链表删除图示



- 1. *p结点的直接前驱指向*p的直接 后继
- 2. *p结点的直接后继指向*p的直接 前驱

算法2.19 删除

```
Status ListDelete_DuL(LinkList L,int i,ElemType &e)
   /* 在带头结点的单链表L中,删除第i个元素,并由e返回其值*/
{ if (!(p=GetElemP_DuL(L,i))) return ERROR;
   //确定插入位置的指针p
  e=p->data; //i小于1或大于表长
 p->prior->next= p->next;
 p->next->prior=p->prior; //插入L中
 free(p);
  return OK;
}//ListDelete_DuL
```

时间复杂度: O(n)

一元多项式的表示及相加

❖一般情况下的一元n次 多项式如右图。其中, p_i 是指数为 e_i 的项的非零 系数,且满足: $0 \le e_1 < e_2 < ... < e_m = n$

```
p_n(x) = p_1 x^{e_1} + p_2 x^{e_2} + \cdots + p_m x^{e_m}
```

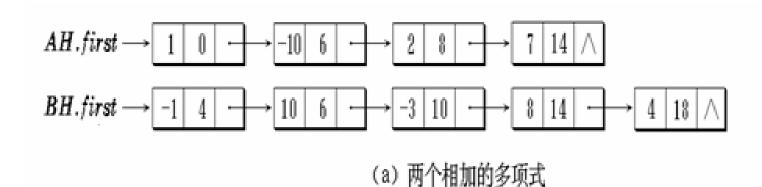
❖结点类型说明如下: typedef struct pnode { float coef; int expn; struct pnode *next; }polynode;

/* 系数 */ /* 指数 */

例多项式链表的相加

$$AH = 1 - 10x^6 + 2x^8 + 7x^{14}$$

$$BH = -x^4 + 10x^6 - 3x^{10} + 8x^{14} + 4x^{18}$$



$$\textbf{\textit{CH.first}} \longrightarrow \boxed{1 \hspace{0.1cm} 0 \hspace{0.1cm}} \longrightarrow \boxed{-1 \hspace{0.1cm} 4 \hspace{0.1cm}} \longrightarrow \boxed{2 \hspace{0.1cm} 8 \hspace{0.1cm}} \longrightarrow \boxed{-3 \hspace{0.1cm} 10 \hspace{0.1cm}} \longrightarrow \boxed{15 \hspace{0.1cm} 14 \hspace{0.1cm}} \longrightarrow \boxed{4 \hspace{0.1cm} 18 \hspace{0.1cm}} \wedge$$

(b) 相加结果的多项式

多项式相加的运算过程

- > 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。

小结

线性表的链式存储结构 链表 只有一个指针域的链表 单链表 建立 查找 运算 插入 删除 用一维数组描述单链表 双链表 循环链表

作业

```
P16
10; 11; 13; 14; 15;
17; 19; 20; 24; 26
```