

2.3.3 双向链表和双向循环链表

2.3.3.1 双向链表的定义

- 双向链表是指在前趋和后继方向都能遍历的线性链表。双向链表每个结点的结构为：



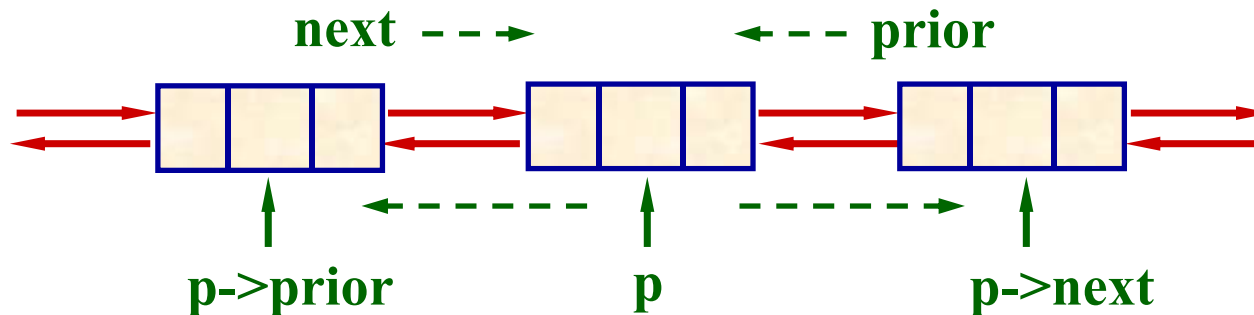
前驱方向 ←

→ 后继方向

- 双向链表中用两个指针表示结点间的逻辑关系。
- 指向其前驱结点的指针域prior。
- 指向其后继结点的指针域next。

■ 结点指向

- $p \rightarrow \text{prior}$ 指示结点 p 的前趋结点;
- $p \rightarrow \text{next}$ 指示结点 p 的后继结点;
- $p \rightarrow \text{prior} \rightarrow \text{next}$ 指示结点 p 的前趋结点的后继结点, 即结点 p 本身;
- $p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior}$ 指示结点 p 的后继结点的前趋结点, 即结点 p 本身。



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

固有特性

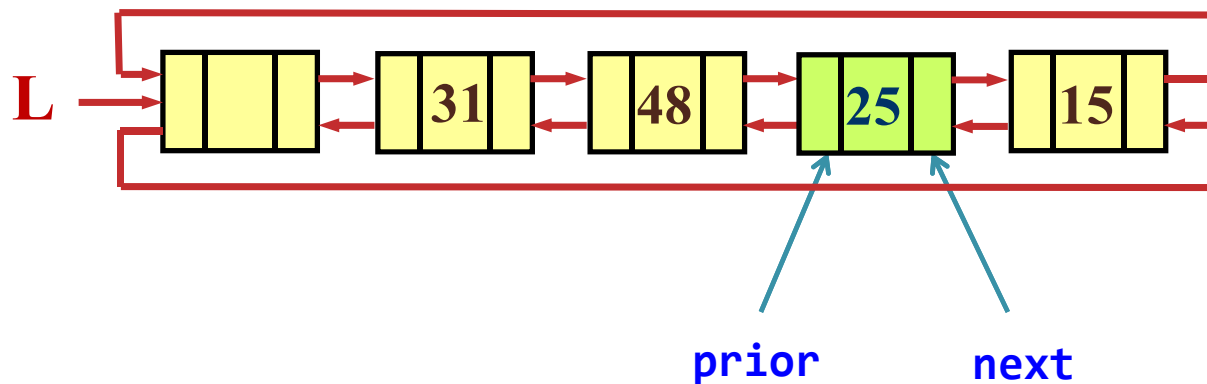
- 假设数据元素的类型为ElemType。双链表的类型声明如下：

```
typedef struct DuLNode {  
    ElemType data;  
    DuLNode *prior, *next;  
} DuLNode, *DuLinkList;
```

- 与单链表一样，双向链表也分为非循环双向链表（简称为双向链表）和双向循环链表两种。
- 本章所指的双向链表均指带头结点的双向循环链表。

2.3.3.2 双向循环链表上的算法实现

- ◆ 在带头结点的双向循环链表中，通常头结点的数据域可以不存储任何信息。
- 如下图所示是一个带头结点的双向循环链表。



(1) 双向循环链表长度算法

其设计思路与单循环链表的求表长算法完全相同。

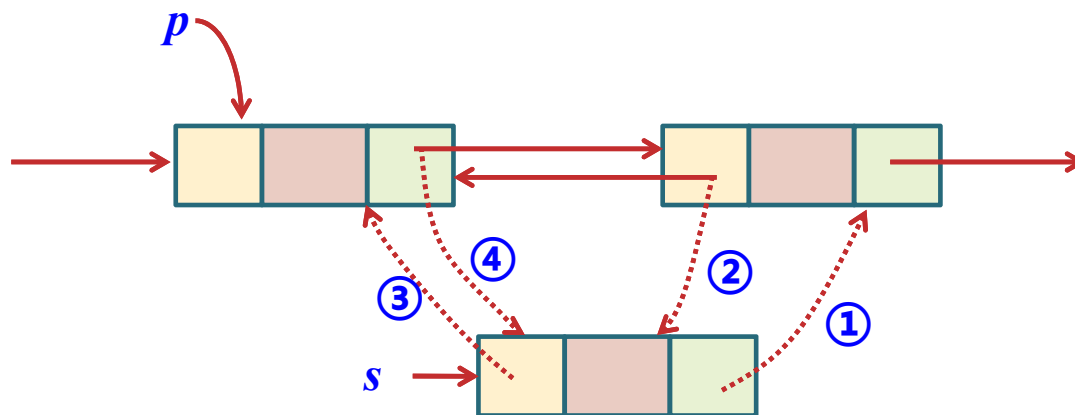
```
int ListLength(DuLinkList L)
{
    // 初始条件：L已存在。操作结果：返回L中数据元素个数
    int i = 0;
    DuLinkList p = L->next; // p指向第一个结点
    while(p != L) {        // p没到表头
        i++;
        p = p->next;
    }
    return i;
}
```

(2) 双向循环链表插入算法

先在双向循环链表中查找到第 $i-1$ 个结点，若成功找到该结点（由 p 所指向），创建一个以 e 为值的新结点 s ，将 s 结点插入到 p 之后即可。

在双向循环链表中 p 结点之后插入 s 结点的操作步骤如下：

- ① 将结点 s 的 next 域指向结点 p 的下一个结点 ($s \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next}$)。
- ② 若 p 不是最后结点 (若 p 是最后结点, 只插入 s 作为尾结点), 则将 p 之后结点的 prior 域指向 s ($p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior} = s$)。
- ③ 将 s 的 prior 域指向 p 结点 ($s \rightarrow \text{prior} = p$)。
- ④ 将 p 的 next 域指向 s ($p \rightarrow \text{next} = s$)。



在双向循环链表中, 可以通过一个结点找到其前驱结点, 所以插入操作也可以改为: 在双链表中找到第 i 个结点 p , 然后在 p 结点之前插入新结点。


```
Status ListInsert(DuLinkList L, int i, ElemType e)
{
    DuLinkList p, s;
    if(i < 1 || i > ListLength(L) + 1) // i值不合法
        return ERROR;
    p = GetElemP(L, i - 1);           // 在L中确定第i个元素前驱的位置指针p
    if(!p) return ERROR;
    s = (DuLinkList)malloc(sizeof(DuLNode));
    if(!s)
        exit(OVERFLOW);
    s->data = e;
    s->prior = p;                      // 在第i-1个元素之后插入
    s->next = p->next;
    p->next->prior = s;
    p->next = s;
    return OK;
}
```

(3) 删除结点运算算法

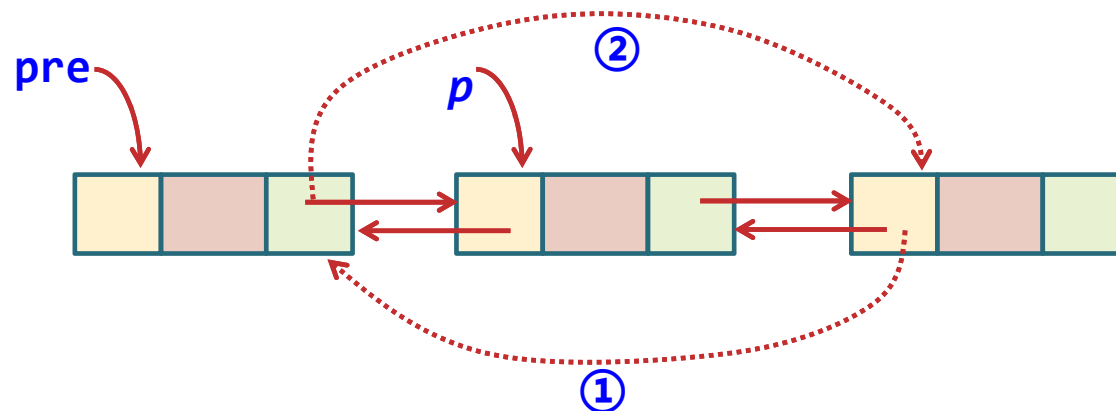
先在双链表中查找到第*i*个结点，若成功找到该结点（由

所指向），通过前驱结点和后继结点的指针域改变来删除

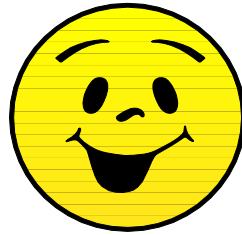
结点。

在双向循环链表中删除 p 结点（其前驱结点为 pre ）的操作：

- ① 若 p 不是尾结点，则将其后继结点的 $prior$ 域指向 pre 结点（ $p \rightarrow next \rightarrow prior = pre$ ）。
- ② 将 pre 结点的 $next$ 域改为指向 p 结点的后继结点（ $pre \rightarrow next = p \rightarrow next$ ）。



```
Status ListDelete(DuLinkList L, int i, ElemType &e)
{
    DuLinkList p;
    if(i < 1)                                // i值不合法
        return ERROR;
    p = GetElemP(L, i);                      // 在L中确定第i个元素的位置指针p
    if(!p)                                    // p=NULL,即第i个元素不存在
        return ERROR;
    e = p->data;
    p->prior->next = p->next;
    p->next->prior = p->prior;
    free(p);
    return OK;
}
```



— END —