

线性表

2019年6月25日 18:17

线性表定义：由同类型的数据元素构成的有序的线性结构

长度：表中元素个数

空表：没有元素

表头、表尾

线性表的基本操作：

数据对象集：线性表是 n 个元素构成的有序序列

操作集：线性表 $L = \text{List}$ ，整数 i 表示位置，元素 $X \in \text{ElementType}$ ，

ElementType ，

线性表基本操作主要有：

- 1、 $\text{List MakeEmpty}()$ ：初始化一个空线性表 L ；
- 2、 $\text{ElementType FindKth}(\text{int } K, \text{List } L)$ ：根据位序 K ，返回相应元素；
- 3、 $\text{int Find}(\text{ElementType } X, \text{List } L)$ ：在线性表 L 中查找 X 的第一次出现位置；
- 4、 $\text{void Insert}(\text{ElementType } X, \text{int } i, \text{List } L)$ ：在位序 i 前插入一个新元素 X ；
- 5、 $\text{void Delete}(\text{int } i, \text{List } L)$ ：删除指定位序 i 的元素；
- 6、 $\text{int Length}(\text{List } L)$ ：返回线性表 L 的长度 n 。

线性表的实现

(一) 顺序存储

利用数组的连续存储空间顺序存放线性表的各元素

下标i 0 1 i-1 i n-1 MAXSIZE-1

Data	a ₁	a ₂	a _i	a _{i+1}	a _n	-
------	----------------	----------------	-------	----------------	------------------	-------	----------------	-------	---

Last

```
typedef struct LNode *List;
struct LNode{
    ElementType Data[MAXSIZE];
    int Last;
};
```

```
struct LNode L;
List PtrL;
```

访问下标为 i 的元素: L.Data[i] 或 PtrL->Data[i]

线性表的长度: L.Last+1 或 PtrL->Last+1

主要操作实现:

1.初始化

list MakeEmpty()

```
{
    List PtrL;
    PtrL=(List)malloc(sizeof(struct LNode));
    PtrL->Last=-1;
    return PtrL;
}
```

2.查找

1. 初始化（建立空的顺序表）

```
List MakeEmpty( )
{
    List PtrL;
    PtrL = (List )malloc( sizeof(struct LNode) );
    PtrL->Last = -1;
    return PtrL;
}
```

查找成功的平均比较次数为
(n+1)/2, 平均时间性能为
O(n)。

2. 查找

```
int Find( ElementType X, List PtrL )
{
    int i = 0;
    while( i <= PtrL->Last && PtrL->Data[i] != X )
        i++;
    if ( i > PtrL->Last ) return -1; /* 如果没找到, 返回-1 */
    else return i; /* 找到后返回的是存储位置 */
}
```

3.插入(第i个位置插入值为X元素)

平均移动次数: n/2

时间复杂度: O (n)

void Insert(ElementType X, int i, List PtrL)

```
{
    int j;
    if (PtrL->Last == MAXSIZE - 1) { /* 表空间已满, 不能插入 */
        printf( " 表满 " );
        return;
    }
    if (i < 1 || i > PtrL->Last + 2) { /*检查插入位置的合法性*/
```

```

        printf( " 位置不合法 " );
        return;
    }
    for (j = PtrL->Last; j >= i - 1; j--)
        PtrL->Data[j + 1] = PtrL->Data[j]; /*将 ai ~ an倒序向后移动*/
    PtrL->Data[i - 1] = X; /*新元素插入*/
    PtrL->Last++; /*Last仍指向最后元素*/
    return;
}
4.删除
平均移动次数:  $(n-1)/2$ 
时间复杂度:  $O(n)$ 
void Delete(int i, List PtrL)
{
    int j;
    if (i < 1 || i > PtrL->Last + 1) { /*检查空表及删除位置的合法性*/
        printf("不存在第 %d 个元素", i);
        return;
    }
    for (j = i; j <= PtrL->Last; j++)
        PtrL->Data[j - 1] = PtrL->Data[j]; /*将 ai+1 ~ an顺序向前移动*/
    PtrL->Last--; /*Last仍指向最后元素*/
    return;
}

```

(二) 链式存储

不要求逻辑上相邻的两个元素物理上也相邻；通过“链”建立起数据元素之间的逻辑关系。• 插入、删除不需要移动数据元素，只需要修改“链”。

创建链表：

```

typedef struct LNode* List;
struct LNode {
    ElementType Data;
    List Next;
};
struct LNode L;
List PtrL; //表头

```

1.求表长（遍历） $O(n)$

```

int Length(List PtrL)
{
    List p = PtrL; /* p指向表的第一个结点*/
    int j = 0;
    while (p) {
        p = p->Next;
        j++; /* 当前p指向的是第 j 个结点*/
    }
    return j;
}

```

2.查找

(1) 按序号：找到第k个

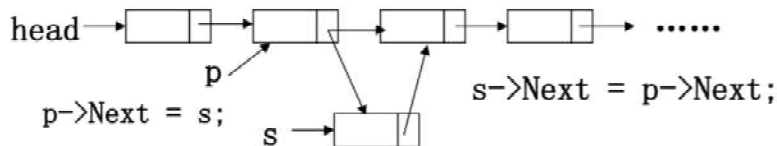
```
List FindKth(int K, List PtrL)
{
    List p = PtrL;
    int i = 1;
    while (p != NULL && i < K) {
        p = p->Next;
        i++;
    }
    if (i == K) return p;
    /* 找到第k个, 返回指针 */
    else return NULL;
    /* 否则返回空 */
}
```

(2) 按值查找

```
List Find(ElementType X, List PtrL)
{
    List p = PtrL;
    while (p != NULL && p->Data != X)
        p = p->Next;
    return p;
}
```

3.插入 (在第 $i-1$ ($1 \leq i \leq n+1$) 个结点后插入一个值为X的新结点)

- (1) 先构造一个新结点，用s指向；
- (2) 再找到链表的第 $i-1$ 个结点，用p指向；
- (3) 然后修改指针，插入结点 (p之后插入新结点是 s)



思考：修改指针的两个步骤如果交换一下，将会发生什么？

代码：

```
List Insert(ElementType X, int i, List PtrL)
{
    List p, s;
    if (i == 1) { /* 新结点插入在表头 */
        s = (List)malloc(sizeof(struct LNode)); /* 申请、填装结点 */
        s->Data = X;
        s->Next = PtrL;
        return s; /* 返回新表头指针 */
    }
    p = FindKth(i - 1, PtrL); /* 查找第i-1个结点 */
    if (p == NULL) { /* 第i-1个不存在, 不能插入 */
        printf("参数i错");
        return NULL;
    }
    else {
        s = (List)malloc(sizeof(struct LNode)); /* 申请、填装结点 */
```

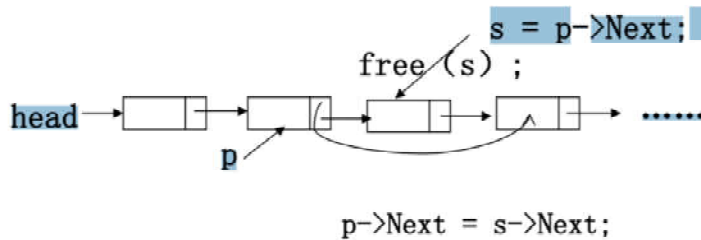
```

        s->Data = X;
        s->Next = p->Next; /*新结点插入在第i-1个结点的后面*/
        p->Next = s;
        return PtrL;
    }
}

```

4.删除（删除链表的第 i ($1 \leq i \leq n$) 个位置上的结点)

- (1) 先找到链表的第 $i-1$ 个结点，用 p 指向；
- (2) 再用指针 s 指向要被删除的结点（ p 的下一个结点）；
- (3) 然后修改指针，删除 s 所指结点；
- (4) 最后释放 s 所指结点的空间。



思考：操作指针的几个步骤如果随意改变，将会发生什么？

代码：

```

List Delete(int i, List PtrL)
{
    List p, s;
    if (i == 1) { /* 若要删除的是表的第一个结点 */
        s = PtrL; /*s指向第1个结点*/
        if (PtrL != NULL) PtrL = PtrL->Next; /*从链表中删除*/
        else return NULL;
        free(s); /*释放被删除结点 */
        return PtrL;
    }
    p = FindKth(i - 1, PtrL); /*查找第i-1个结点*/
    if (p == NULL) {
        printf("第 %d 个结点不存在", i - 1); return NULL;
    }
    else if (p->Next == NULL) {
        printf("第 %d 个结点不存在", i); return NULL;
    }
    else {
        s = p->Next; /*s指向第i个结点*/
        p->Next = s->Next; /*从链表中删除*/
        free(s); /*释放被删除结点 */
        return PtrL;
    }
}

```

(三) 线性表的应用