



线性表之顺序表

表头无前驱，表尾无后继

中间每个元素 $a(i)$ ，有且只有一个直接前驱 $a(i-1)$ ，一个直接后继 $a(i+1)$

对应着的存储结构：顺序存储→依次存储在一片连续的空间

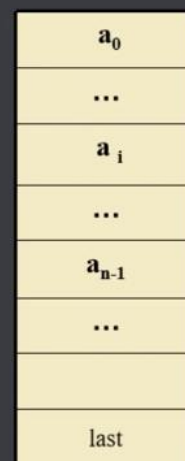
线性表的顺序存储特点：逻辑相邻物理存储也是相邻的、存储密度高

不足：对表的插入删除运算时间复杂度高

C 语言中借助一维数组类型来描述线性表的顺序存储结构

在C语言中，可借助于一维数组类型来描述
线性表的顺序存储结构

```
#define N 100
typedef int data_t;
typedef struct
{
    data_t data[N]; //表的存储空间
    int last;
} sqlist, *sqlink;
```



一个数组 $data[N]$ 来存储表的数据

$last$ 来记录最后一个元素的下标

三个文件: `sqlist.h`, `sqlist.c`, `test.c`

- ① 结构清晰
- ② 可复用性

`sqlist.h`

```
15 typedef int data_t;
16 #define N 128
17
18 typedef struct {
19     data_t data[N];
20     int last;
21 }sqlist, *sqlink;
22
```

`sqlist.c`

实现.h (以我自己的命名习惯书写)

`sqlist *list_create();`

- ①申请内存

`sqlist *L = (sqlist *)malloc(sizeof(sqlist));`

`malloc` 到的内存是一段空间的起始地址

- ②初始化

`memset(L, 0, sizeof(sqlist));` 写 0

`L->last = -1;` 空表标记

- ③返回

`return L;`

`int list_insert_at(sqlist *L, int pos, data_t value);`

- ①检查线性表是否满?

```
if(L->last == N-1) {
    printf("list is full\n");
    return -1;
}
```

- ②检查传入位置是否合法 $0 < \text{pos} \leq \text{last} + 1$

```
if(pos < 0 || pos > L->last+1) {
    printf("pos is invalid\n");
    return -1;
}
```

- ③移动 (从后往前)

```
int i;
for(i = L->last; i >= pos; i--) {
    L->data[i+1] = L->data[i]
}
```

- ④存新值

`L->data[pos] = value;`

`L->last++`

`return 0;`

//清除表内容

```
int list_delete(sqlist *L) {
    if(L == NULL) {
        printf( "list is NULL\n" );
        return -1;
    }
    memset(L, 0, sizeof(sqlist));
    L->last = -1;
    return 0;
}

int list_delete_at(sqlist *L, int pos) {
    if(L->last == -1) {
        printf( "list is empty\n" );
        return -1;
    }
    if(pos < 0 || pos > L->last+1) {
        printf( "pos is invalid\n" );
        return -1;
    }
    int i;
    for(i = pos+1; i<= L->last; i++) {
        L->data[i-1] = L->data[i];
    }
    L->last--;
    return 0;
}
```

//删表

```
int list_destroy(sqlist *L) {
    if(L == NULL) {
        printf( "list is NULL\n" );
        return -1;
    }
    free(L);
    L = NULL;
    return 0;
}
```

```
int list_isempty(sqlist *L) {
    if(L->last == -1)
        return 1;
}
```

```

        else
            return 0;
    }

    int list_show(sqllist *L) {
        int i;
        if(L == NULL) {
            printf( "list is NULL\n" );
            return -1;
        }
        if(L->last == -1) {
            printf( "list is empty\n" );
            return -1;
        }
        for(i = 0; i<= L->last, i++){
            printf( "%d ", L->data);
            printf( "\n\n" );
        }
        return 0;
    }

    int list_locate(sqllist *L, data_t value) {
        if(L == NULL) {
            printf( "list is NULL\n" );
            return -1;
        }
        if(L->last == -1) {
            printf( "list is empty\n" );
            return -1;
        }
        int i;
        for(i = 0; i<= L->last; i++) {
            if(L->data[i] == value) {
                //printf( "element %d in %d\n", value, i);
                return i;
            }
        }
        printf( "element %d not found in list\n", value);
        return -1;
    }
}

```

思考

实现两个线性表的合并（求并集）：list_locate()和list_insert_at()

```
int list_merge(sqlist *L1, sqlist *L2) {
    if(L1 == NULL || L2 == NULL) {
        return -1;
    }
    int i, ret;
    for(i = 0; i <= L2->last; i++) {
        ret = list_locate(L1, L2->data[i]);
        if(ret == -1) {
            if(list_insert_at(L1, L1->last[i+1], L2->data[i]) == -1) {
                printf("merge faile!\n");
                return -1;
            }
        }
    }
    return 0;
}
```

清除线性表的重复元素：

```
int list_purge(sqlist *L) {
    if(L == NULL) {
        return -1;
    }
    if(L->last == 0) {
        return 0;
    }
    int i = 1;
    int j;
    while(i <= L->last) {
        j = i-1;
        while(j >= 0) {
            if(L->data[i] == L->data[j]) {
                list_delete_at(L, i);
                break;
            } else {
                j--;
            }
        }
        if(j < 0) {
            i++;
        }
    }
}
```

```
    }  
    return 0;  
}
```