

## 2.3线性表的链式存储结构（续）

### 链表---线性表的链式存储

内涵：

线性表的链式存储指用任意的存储单元存放线性表中的元素，每个元素与其前驱和（或）后继之间的关系用指针来存储。这称为链表。

术语：

- \* 结点
- \* 数据域
- \* 指针域
- \* 头指针
- \* 头结点

分类：

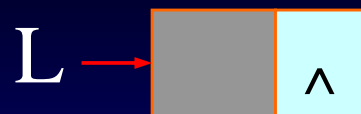
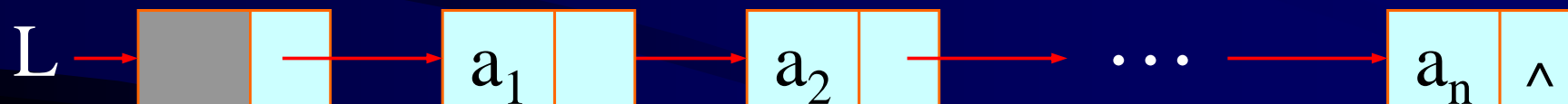
- \* 单链表
- \* 循环链表
- \* 双向链表
- \* 双向循环链表
- \* 静态链表

## 2.3 线性表的链式存储结构（续）

### 单链表

链表中，如果每个结点中只包含一个指针域，称这种链表为线性链表或单链表。

单链表可由头指针唯一确定。



## 2.3线性表的链式存储结构（续）

### 单链表的数据类型描述

用高级语言中的指针类型描述线性表的链式存储

```
//-----用结构指针描述-----  
  
typedef struct LNode{  
    ElemType      data    //数据域  
    struct LNode  *next   //指针域  
} LNode, *LinkList
```

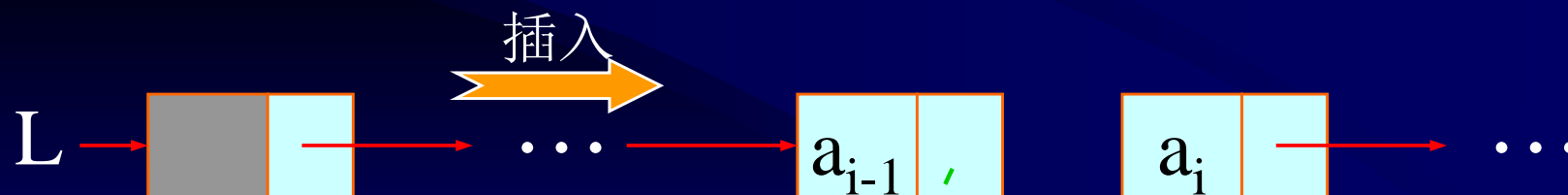
## 2.3 线性表的链式存储结构（续）

### 单链表上插入运算的实现（一）

$(a_1, \dots, a_i, a_{i+1}, \dots, a_n)$  表长为  $n$

↓ ListInsert(&L, i, e)

$(a_1, \dots, a_{i-1}, e, a_i, \dots, a_n)$  表长为  $n+1$  p



`S=(LinkedList) malloc(sizeof(LNode))`

S



`s->next=p->next;`

`p->next=s`

## 2.3线性表的链式存储结构（续）

### 单链表上插入运算的实现（二）

```
Status ListInsert_L(LinkList &L, int i, ElemType e) {  
    // 在带头结点的单链表L的第i个元素之前插入
```

第一步：判断参数是否合法合理，否则出错；

第二步：在物理空间中找到插入位置(i-1)；

第三步：插入前的准备工作；

第四步：插入；

```
} //ListInsert_L
```

## 2.3线性表的链式存储结构（续）

### 单链表上插入运算效率分析

分析：

从算法流程上看，找到插入位置后插入元素的时间花费是常数级，而算法执行时间主要花在插入前插入位置的查找上，而查找时间与插入位置 $i$ 有关。具体而言，在第 $i$ 个元素之前插入需要找到指向第 $i-1$ 个元素的指针。

$$T(n)=O(n)$$

## 2.3 线性表的链式存储结构（续）

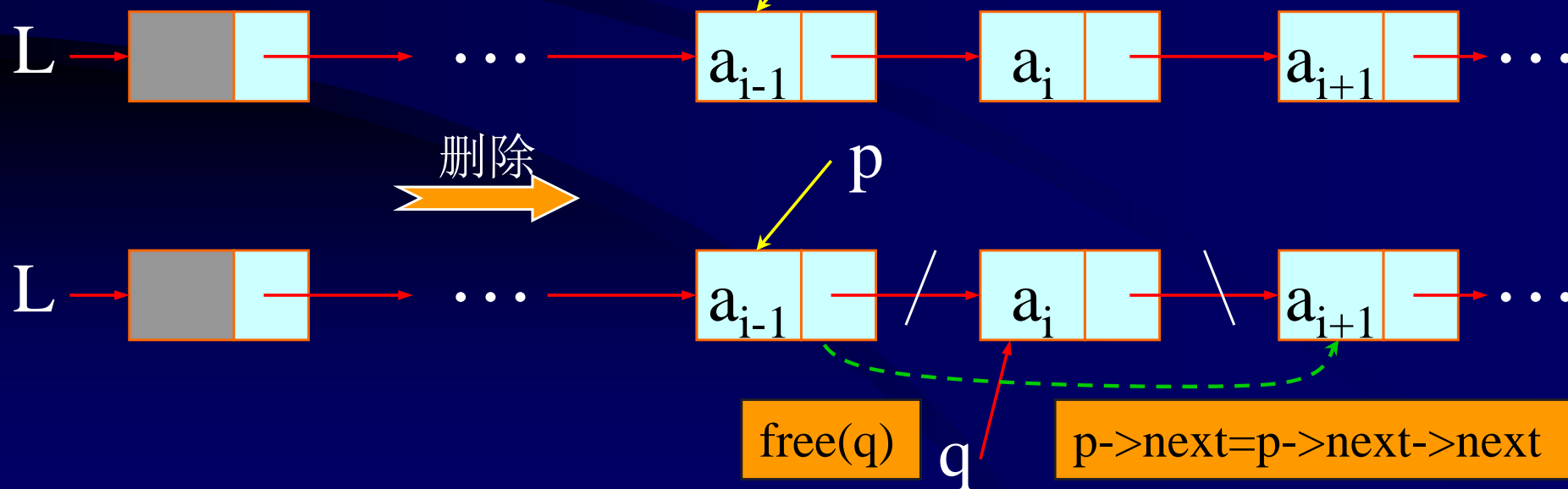
### 单链表上删除运算的实现（一）

$(a_1, \dots, a_i, a_{i+1}, \dots, a_n)$  表长为  $n$



ListDelete(&L, i, &e)

$(a_1, \dots, a_{i-1}, a_{i+1}, \dots, a_n)$  表长为  $n-1$



## 2.3线性表的链式存储结构（续）

### 单链表上插入运算的实现（二）

```
Status ListDelete_L(LinkList &L, int i, ElemType &e) {
```

第一步：判断参数是否合法合理，否则出错；

第二步：在物理空间中找到删除位置(i-1)；

第三步：删除；

第四步：删除后的善后工作

```
} // ListDelete_L
```



## 2.3线性表的链式存储结构（续）

### 单链表上删除运算效率分析

分析：

从算法流程上看，找到删除位置后删除元素的时间花费是常数级，而算法执行时间主要花在删除前删除位置的查找上，而查找时间与删除位置*i*有关。具体而言，删除第*i*个元素需要找到指向第*i*-1个元素的指针。

$$T(n)=O(n)$$