



线性表的链式表示



顺序表

- 插入和删除操作移动大量元素。
- 数组的大小不好确定。
- 占用一大段连续的存储空间，造成很多碎片。



单链表

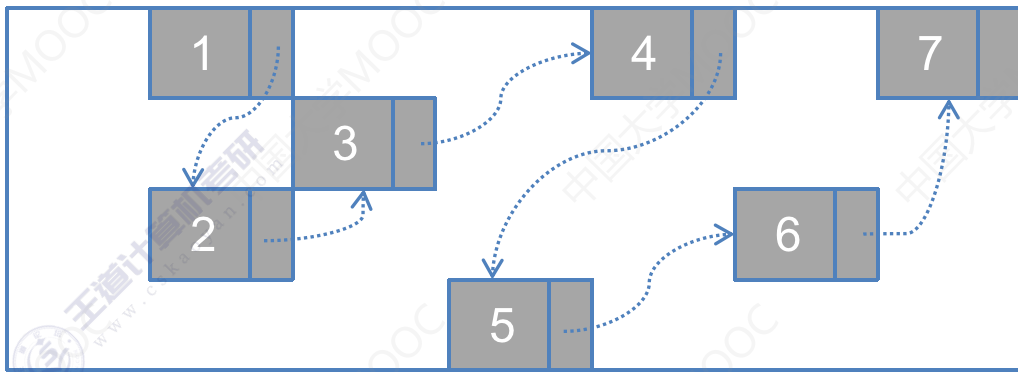
data | next

结点结构

逻辑结构



存储块



逻辑上相邻的两个元素在物理位置上不相邻

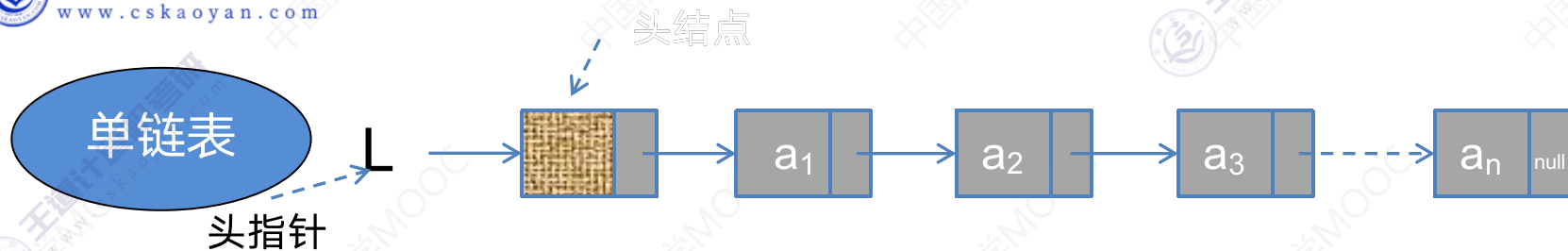
单链表结点的定义：

```
typedef struct LNode{  
    ElemType data;  
    struct LNode *next;  
}LNode, *LinkList;
```

//单链表结点类型

//数据域

//指针域



头指针：链表中第一个结点的存储位置，用来标识单链表。

头结点：在单链表第一个结点之前附加的一个结点，为了操作上的方便。

若链表有头结点，则头指针永远指向头结点，不论链表是否为空，头指针均不为空，头指针是链表的必须元素，他标识一个链表。

头结点是为了操作的方便而设立的，其数据域一般为空，或者存放链表的长度。有头结点后，对在第一结点前插入和删除第一结点的操作就统一了，不需要频繁重置头指针。但头结点不是必须的。



优缺点

优点

- 插入和删除操作不需要移动元素，只需要修改指针。
- 不需要大量的连续存储空间。

缺点

- 单链表附加指针域，也存在浪费存储空间的缺点。
- 查找操作时需要从表头开始遍历，依次查找，不能随机存取。



插入操作

创建新结点代码：

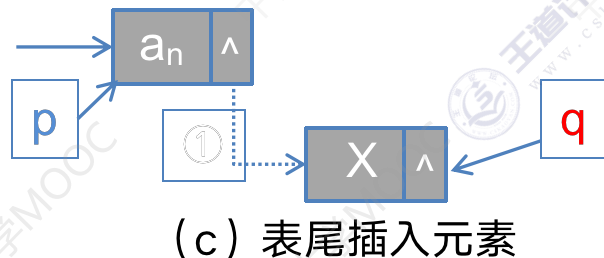
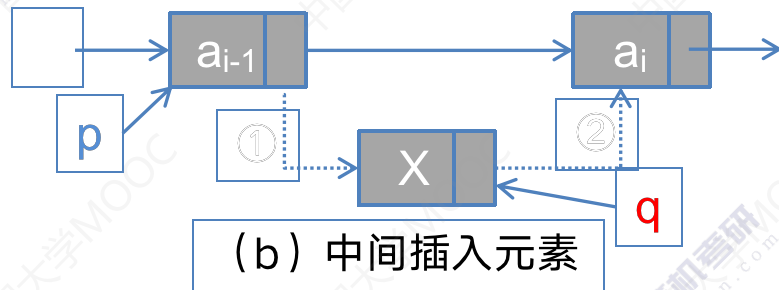
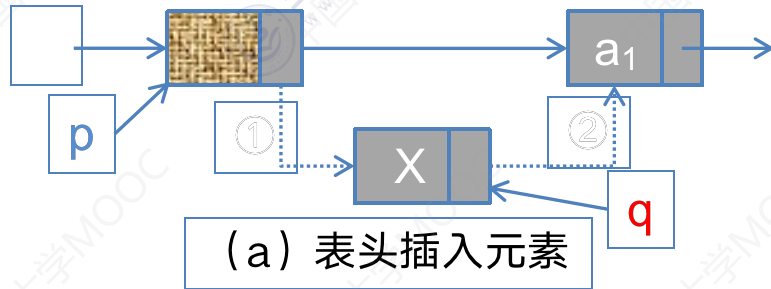
```
q=(LNode*) malloc(sizeof(LNode))  
q->data=x;
```

(a) (b)操作的代码：

```
q->next=p->next;  
p->next=q;
```

(c)操作的代码：

```
p->next=q;  
q->next=NULL;  
//请分别用头插法和尾插法创建一个单链表
```





删除 操作

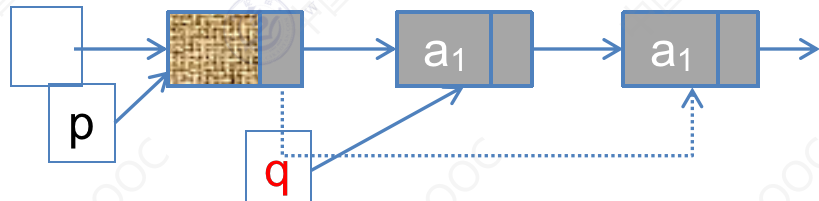
(a)(b) (c)操作的代码:

$p = \text{GetElem}(L, i-1); // \text{查找删除位置的前驱节点}$

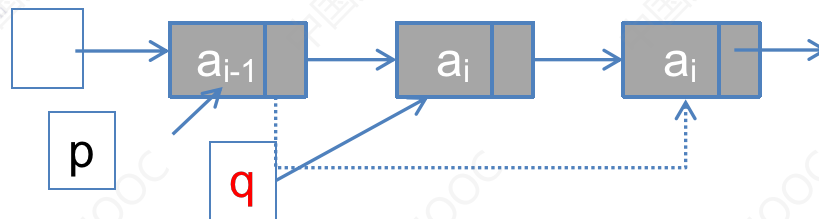
$q = p \rightarrow \text{next};$

$p \rightarrow \text{next} = q \rightarrow \text{next};$

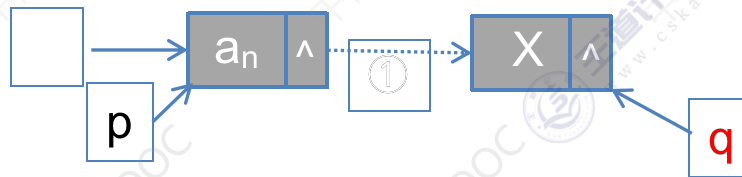
$\text{free}(q);$



(a) 表头删除元素



(b) 中间删除元素



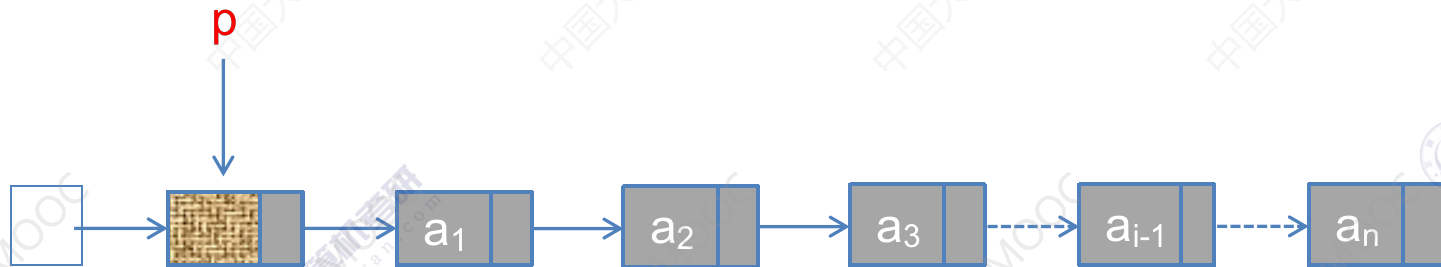
(c) 表尾删除元素



查找
操作

按序号查找结点值的算法如下：

```
int j=1;  
while (p && j<i) {  
    p=p->next;  
    j++;  
}  
return p;
```

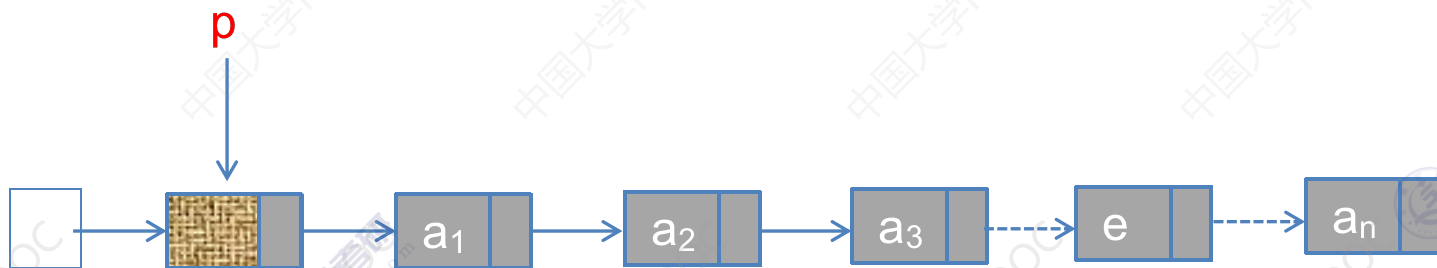




查找
操作

按值查找结点的算法如下：

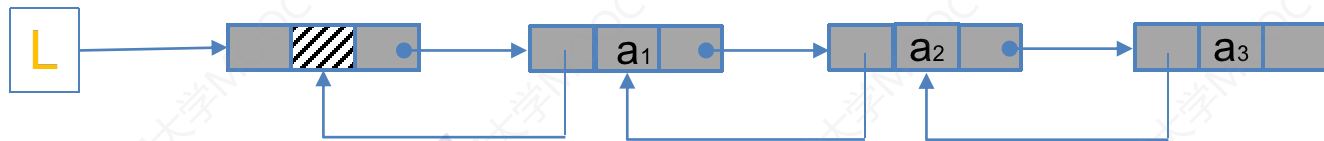
```
LNode *p=L->next;  
while (p!=NULL&&p->data!=e) {  
    p=p->next;  
}  
return p;
```





双链表

双链表示意图



prior data next

结点结构

逻辑上相邻的两个元素在物理位置上不相邻

双链表结点的定义：

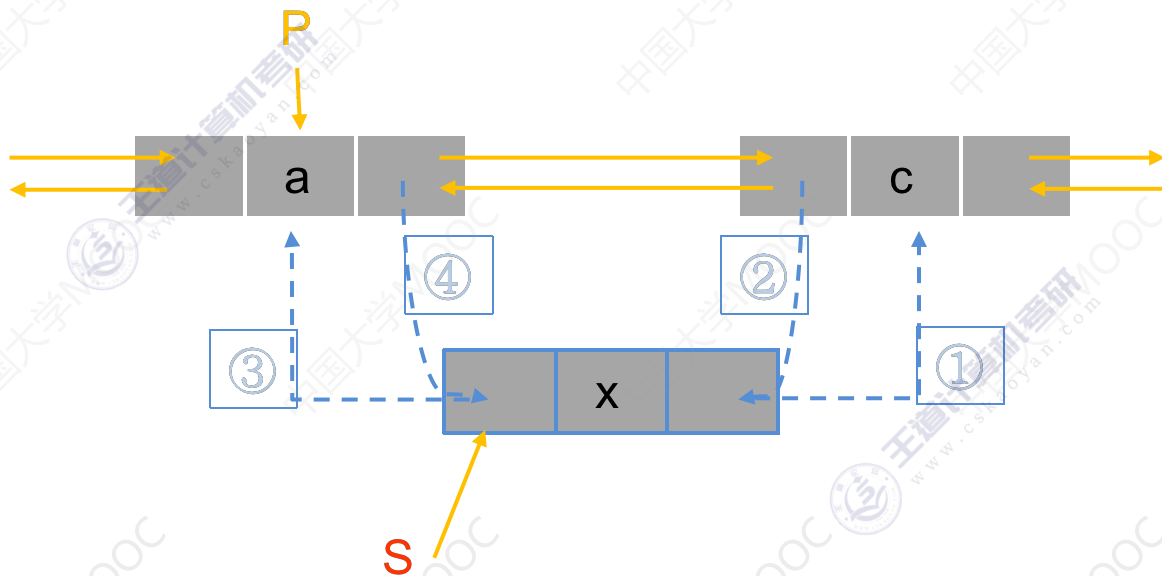
```
typedef struct DNode{           //双链表结点类型
    ElemType data;              //数据域
    struct DNode *prior;        //前驱指针
    struct DNode *next;        //后继指针
}DNode, *DinkList;
```



双链表的插入操作

在双链表中p所指的结点之后插入结点*s

- 1、 $s \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next}$
- 2、 $p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior} = s$;
- 3、 $s \rightarrow \text{prior} = p$;
- 4、 $p \rightarrow \text{next} = s$;

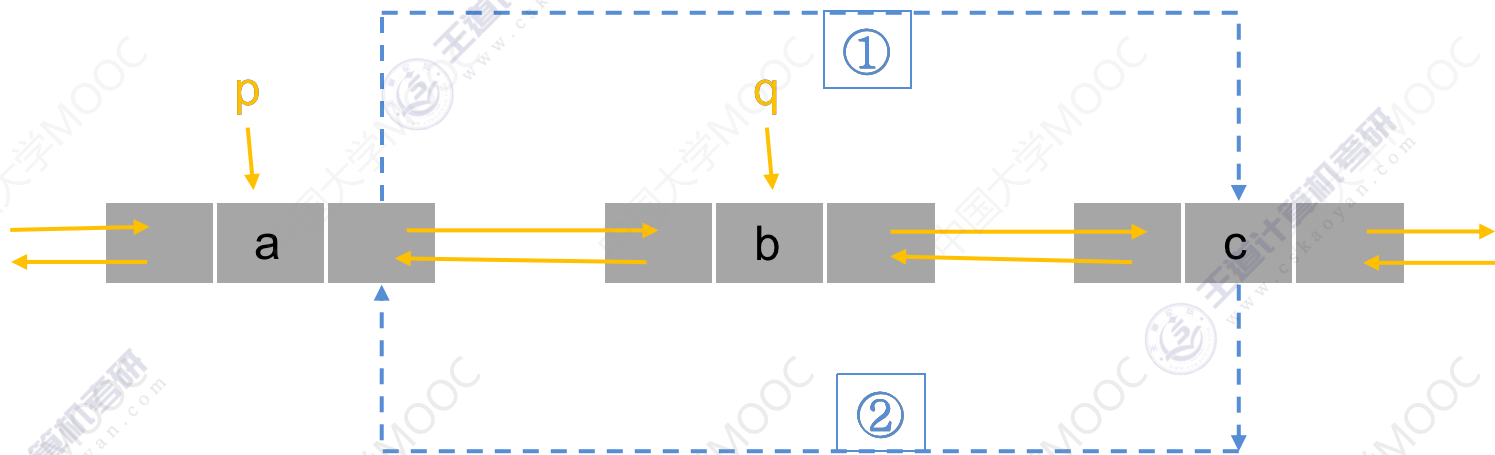




双链表的删除操作

删除双链表中结点*p的后继结点*q

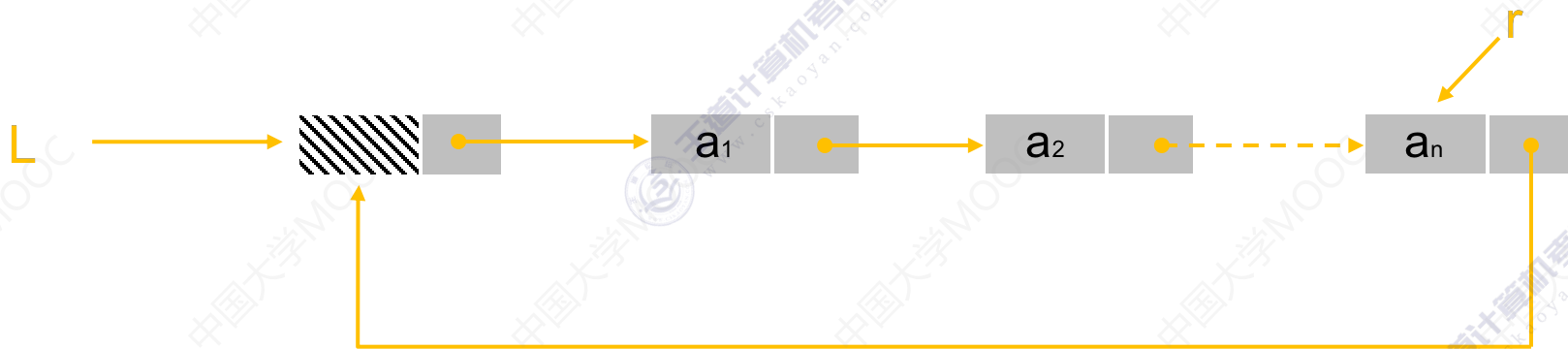
- 1、 $p \rightarrow \text{next} = q \rightarrow \text{next}$
- 2、 $q \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior} = p$;
- 3、 $\text{free}(q)$;





循环单链表

循环单链表与单链表的区别在于，表中最后一个结点的next指针不是NULL，而是指向头结点L，从而整个链表形成一个环



$r \rightarrow \text{next} = L;$

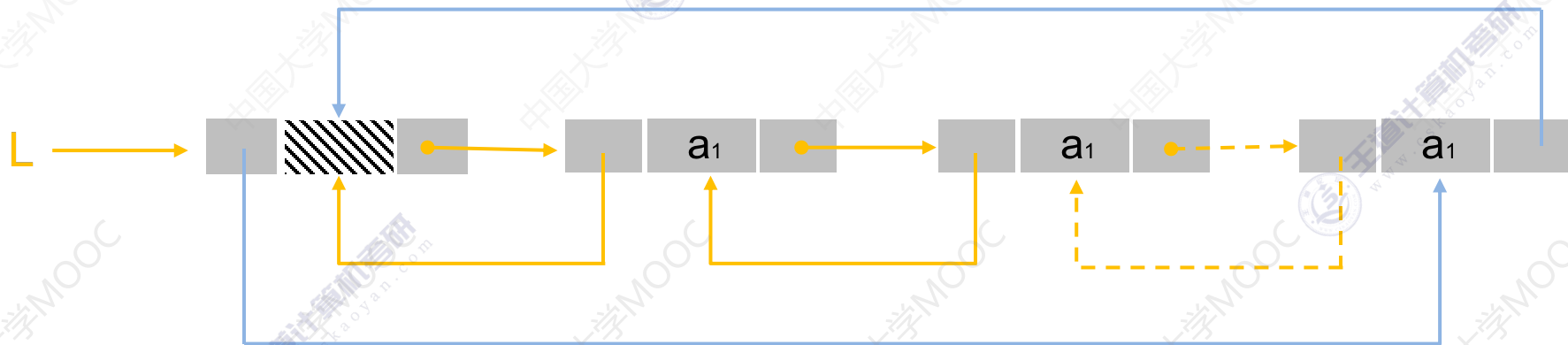
$\text{while}(\text{pcur} \rightarrow \text{next} \neq L)$



循环双链表

循环双链表与双链表的区别在于，表中最后一个结点的next指针不是NULL，而是指向头结点L，同时L->prior指向尾节点。

当循环双链表为空时，其头结点的prior域和next域都等于L。





静态链表

静态链表是借助数组来描述线性表的链式存储结构，结构类型如下

```
#define Maxsize 50  
typedef struct{  
    ElemType data;  
    int next;  
}SLinkList[Maxsize];
```

0		2
1	b	6
2	a	1
3	d	-1
4		
5		
6	c	3

