



数据结构与算法 (A) -W02/线性表

北京大学 陈斌

2024.09.13



第二章 线性表

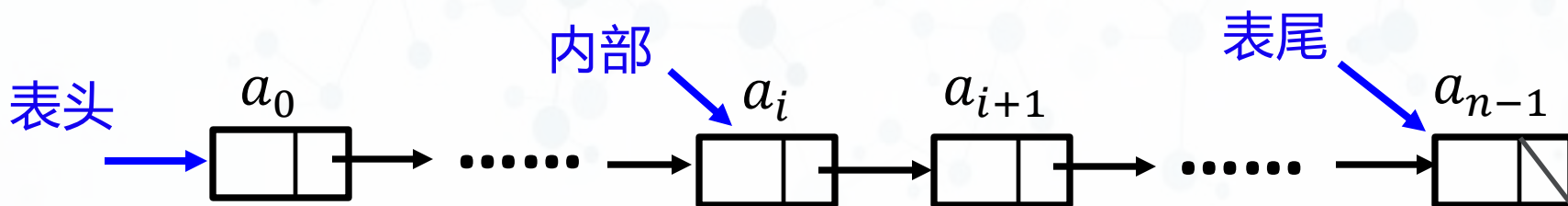
- › 线性结构和顺序表
- › 链表
- › 线性表实现方法的比较

线性结构

- 二元组 $B = (K, R)$ $K = \{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$ $R = \{\langle a_i, a_{i+1} \rangle \mid 0 \leq i < n-1\}$
- 有一个唯一的 **开始结点**，它没有前驱，有一个唯一的后继
- 一个唯一的 **终止结点**，它有一个唯一的前驱而没有后继
- 其它的结点皆称为**内部结点**，每一个内部结点都有且仅有一个唯一的前驱，也有一个唯一的后继

$\langle a_i, a_{i+1} \rangle$ a_i 是 a_{i+1} 的前驱， a_{i+1} 是 a_i 的后继

前驱/后继关系 r ，具有 **反对称性** 和 **反自反性**





2.1 线性表

2.1 线性表

› 三个方面

线性表的逻辑结构

线性表的存储结构

线性表运算

线性表逻辑结构

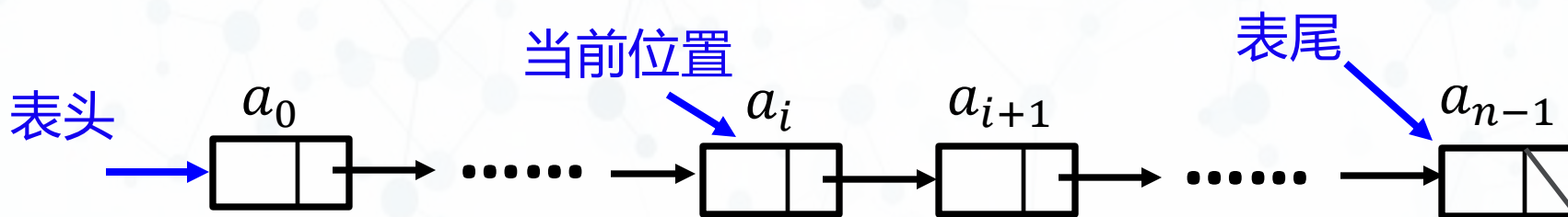
› 主要属性包括：

线性表的长度

表头 (head)

表尾 (tail)

当前位置 (current position)



线性表的存储结构

顺序表

按索引值从小到大存放在一片相邻的连续区域

紧凑结构，存储密度为1



链表

单链表



双链表



循环链表





线性表分类（按操作）

- › 线性表
不限制操作
- › 栈
在同一端操作
- › 队列
在两端操作

线性表分类（按操作）

线性表

所有表目都是同一类型结点的线性表

不限制操作形式

根据存储的不同分为：**顺序表**，**链表**

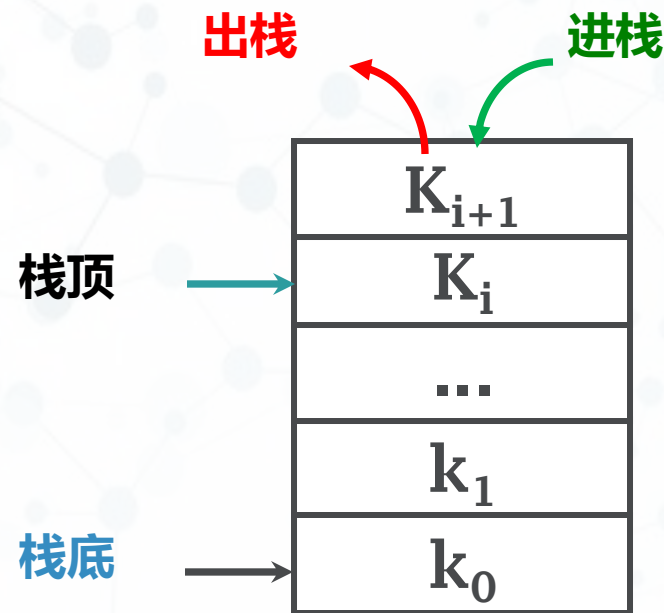




线性表分类（按操作）

栈(LIFO, Last In First Out)

插入和删除操作都限制在表的**同一端**进行



线性表分类（按操作）

› 队列(FIFO, First In First Out)

插入操作在表的**一端**，**删除**操作在**另一端**





2.1 线性表

线性表类模板

```
template <class T> class List {  
    void clear();           // 置空线性表  
    bool isEmpty();        // 线性表为空时, 返回true  
    bool append(const T value);  
                           // 在表尾添加一个元素value, 表的长度增1  
    bool insert(const int p, const T value);  
                           // 在位置p上插入一个元素value, 表的长度增1  
    bool delete(const int p);  
                           // 删除位置p上的元素, 表的长度减 1  
    bool getPos(int &p, const T value);  
                           // 查找值为value的元素并返回其位置  
    bool getValue(const int p, T &value);  
                           // 把位置p元素值返回到变量value  
    bool setValue(const int p, const T value);  
                           // 用value修改位置p的元素值  
};
```

2.2 顺序表

› 也称**向量**。固定长度的一维数组

$$Loc(k_i) = Loc(k_0) + c \times i, \quad c = \text{sizeof}(ELEM)$$

逻辑地址
(下标)

0	k_0
1	k_1
...	...
i	k_i
...	
$n-1$	k_{n-1}

存储地址 数据元素

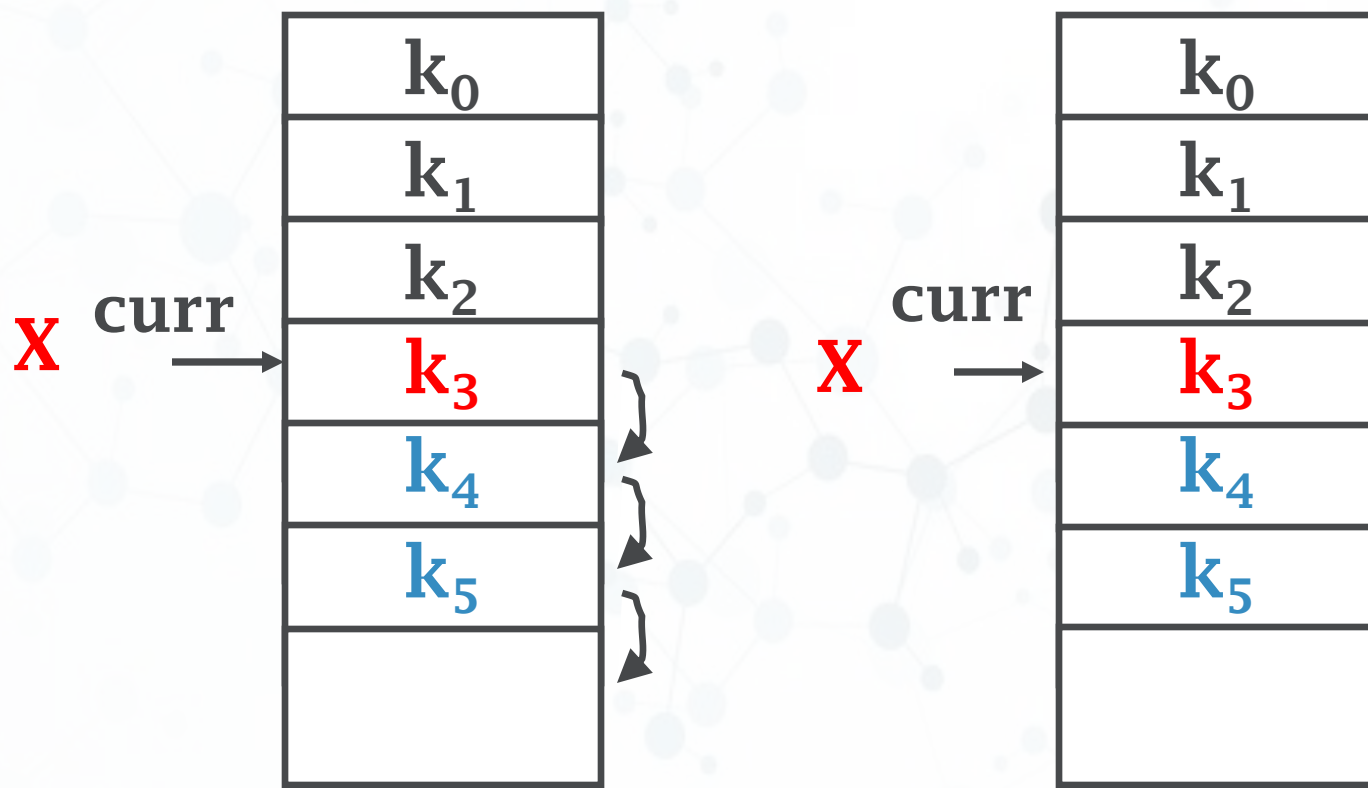
$Loc(k_0)$	k_0
$Loc(k_0)+c$	k_1
...	...
$Loc(k_0)+i*c$	k_i
...	
$Loc(k_0)+(n-1)*c$	k_{n-1}

2.2 顺序表

顺序表类定义

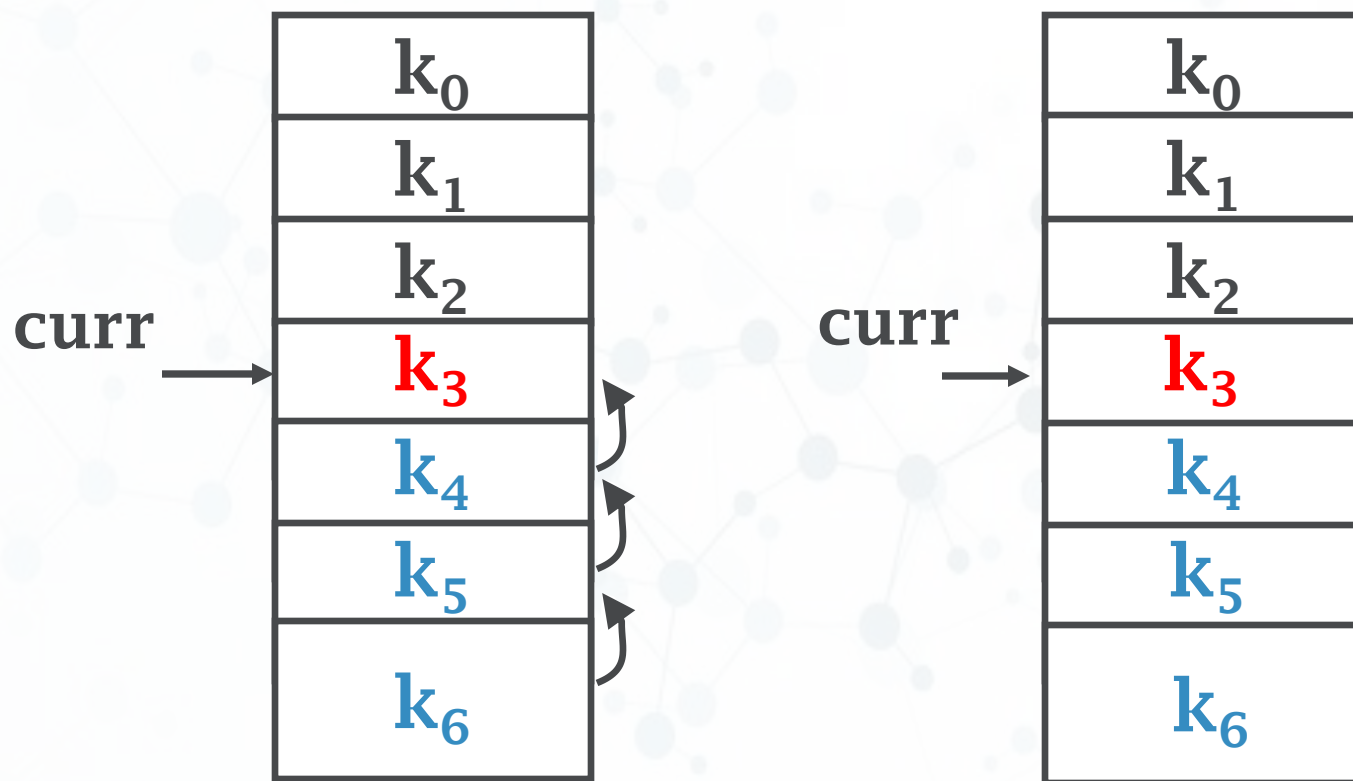
```
class arrList : public List<T> { // 顺序表, 向量
private:
    T * aList ;                // 线性表的取值类型和取值空间
    int maxSize;               // 私有变量, 存储顺序表的实例
    int curLen;                // 私有变量, 顺序表实例的最大长度
    int position;              // 私有变量, 顺序表实例的当前长度
                                // 私有变量, 当前处理位置
public:
    int length();               // 返回当前实际长度
    bool append(const T value); // 在表尾添加元素v
    bool insert(const int p, const T value); // 插入元素
    bool delete(const int p);    // 删除位置p上元素
    bool setValue(const int p, const T value); // 设元素值
    bool getValue(const int p, T &value);    // 返回元素
    bool getPos(int &p, const T value);      // 查找元素
};
```


顺序表的插入图示





顺序表的删除图示





顺序表各运算的算法分析

- › 插入和删除操作的主要代价体现在表中元素的移动

插入：移动 $n - i$

删除：移动 $n - i - 1$ 个

- › i 的位置上插入和删除的概率分别是 p_i 和 p_i'

插入的平均移动次数为 $M_i = \sum_{i=0}^n (n - i) p_i$

删除的平均移动次数为 $M_d = \sum_{i=0}^{n-1} (n - i - 1) p_i'$



算法分析

› 如果在顺序表中每个位置上插入和删除元素的

概率相同, 即 $p_i = \frac{1}{n+1}$, $p'_i = \frac{1}{n}$

$$\begin{aligned} M_i &= \frac{1}{n+1} \sum_{i=0}^n (n-i) = \frac{1}{n+1} \left(\sum_{i=0}^n n - \sum_{i=0}^n i \right) \\ &= \frac{n(n+1)}{n+1} - \frac{n(n+1)}{2(n+1)} = \frac{n}{2} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} M_d &= \frac{1}{n} \sum_{i=0}^n (n-i-1) = \frac{1}{n} \left(\sum_{i=0}^n n - \sum_{i=0}^n i - n \right) \\ &= \frac{n^2}{n} - \frac{(n-1)}{2} - 1 = \frac{n-1}{2} \end{aligned}$$

时间代价为 $O(n)$

顺序表的优缺点

› 优点

不需要附加空间

随机存取任一个元素（根据下标）

› 缺点

很难估计所需空间的大小

开始就要分配足够大的一片连续的内存空间

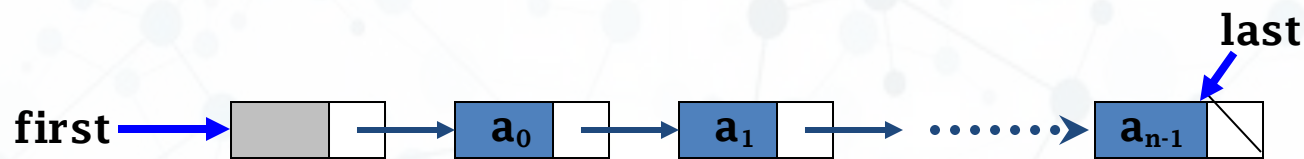
更新操作代价大



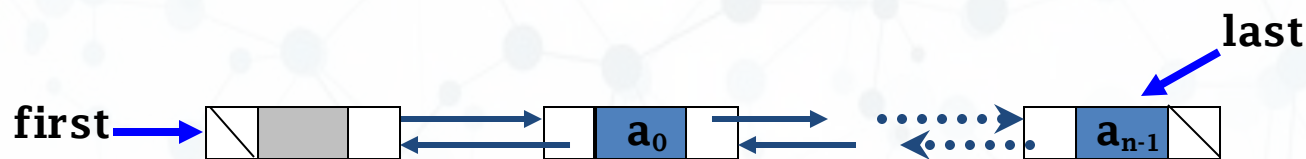
2.3 链表

- › 存储利用指针
动态地按照需要为表中新的元素分配存储空间

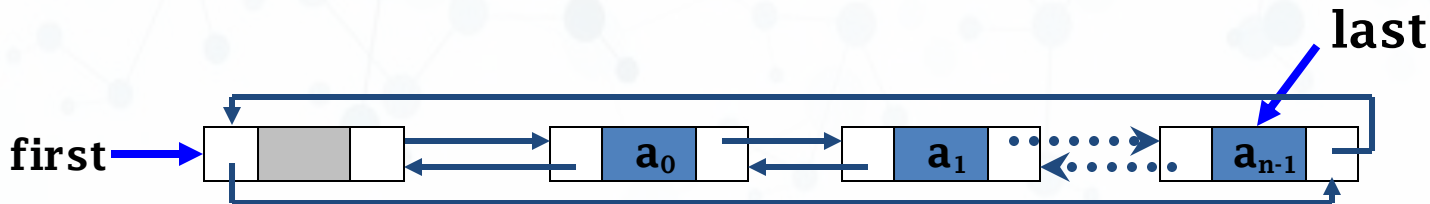
- › 分类
单链



- 双链



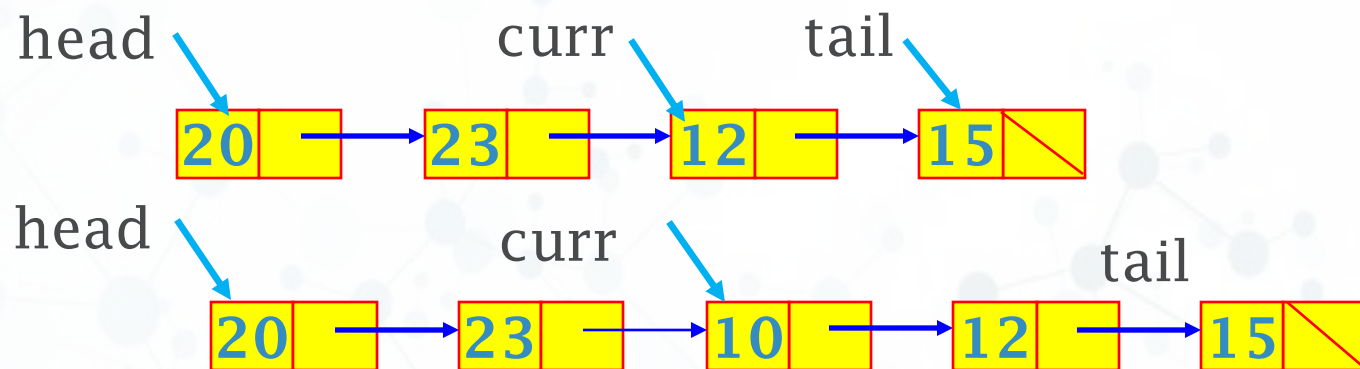
- 循环链



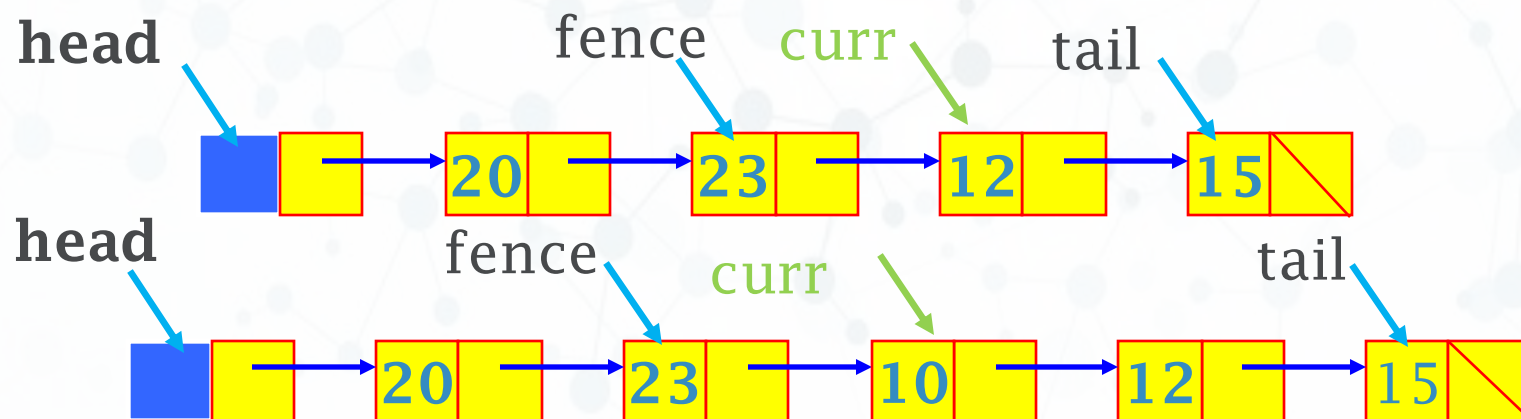


不带头结点 vs 带头结点

不带头结点

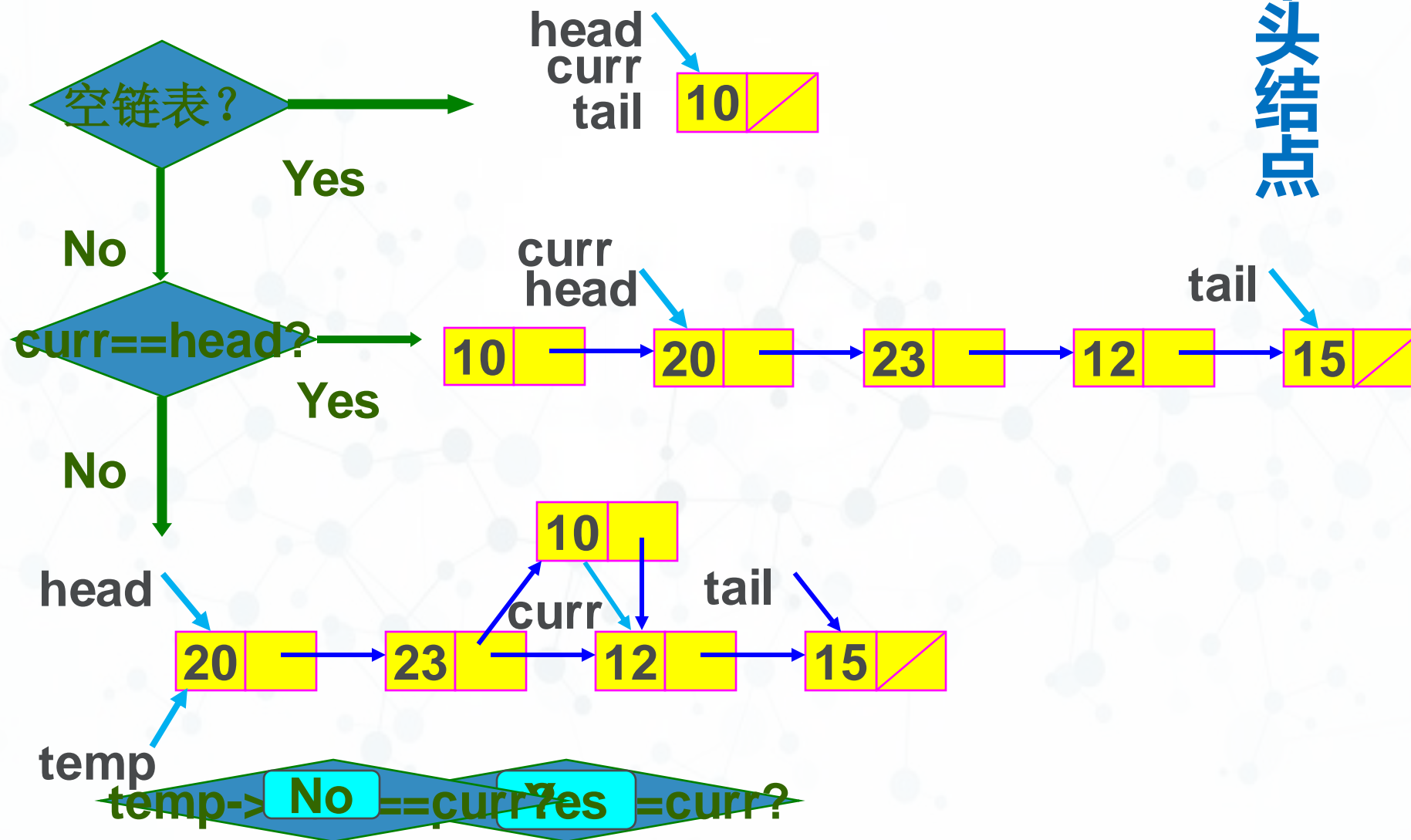


带头结点

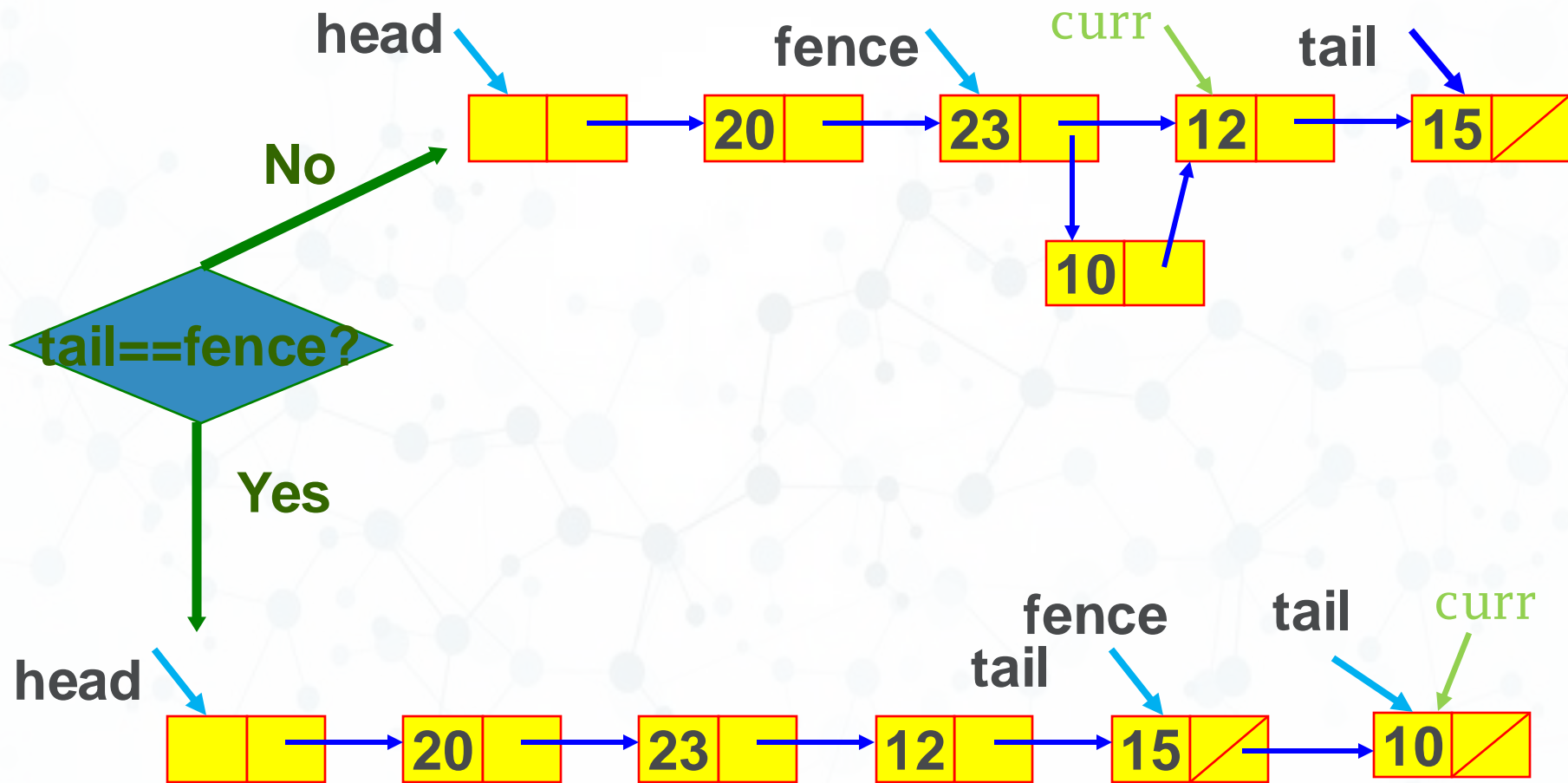


在指定位置前插入数值10

不带头结点



带头结点，当前位置前插入结点10





单链表上运算的分析

1. 对一个结点操作，必先找到它，即用一个指针指向它
2. 找单链表中任一结点，**都必须从第一个点开始**

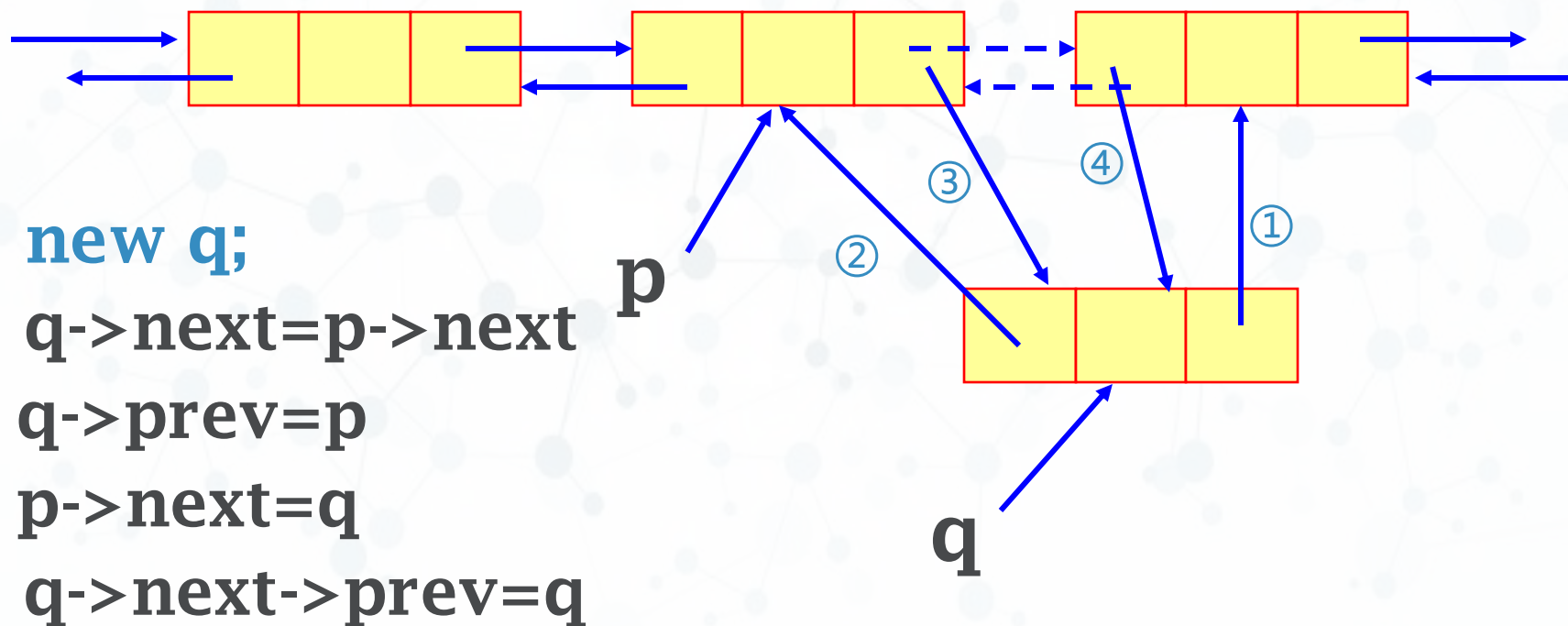
```
p = head;  
while (没有到达) p = p->next;
```

• 单链表的时间复杂度 $O(n)$

- 定位: $O(n)$
- 插入: $O(n) + O(1)$
- 删除: $O(n) + O(1)$

双链表插入过程（注意顺序）

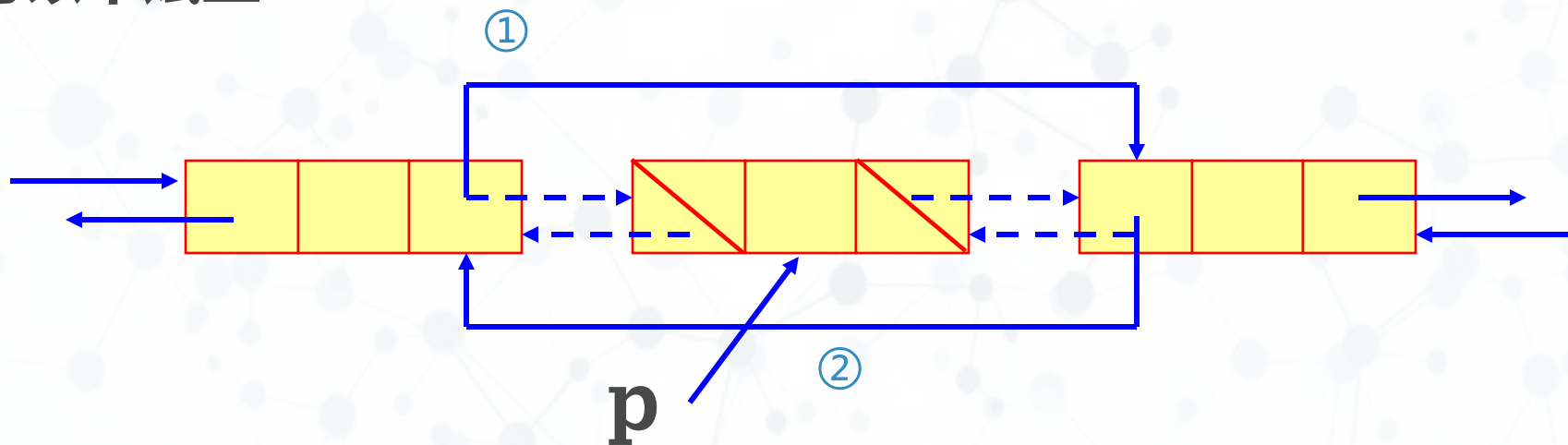
在p所指结点后面插入一个新结点



删除过程

删除p所指的结点

› 如果马上删除p
则可以不赋空



$p \rightarrow prev \rightarrow next = p \rightarrow next$
 $p \rightarrow next \rightarrow prev = p \rightarrow prev$

$p \rightarrow next = \text{NULL}$
 $p \rightarrow prev = \text{NULL}$

思考

- › 带表头与不带表头的单链表?
- › 处理链表需要注意的问题?
- › 线性表实现方法的比较?
插入、删除、查找等代价
- › 顺序表和链表的选择?
结点变化的动态性
存储密度

