算法与数据结构体系课程

liuyubobobo

数据结构研究的是数据如何在计算机中进行组织和存

储,使得我们可以高效的获取数据或者修改数据。

线性结构

数组; 栈;

队列;链表;

哈希表

树结构

二叉树; 二分搜索树;

AVL;红黑树;Treap;Splay;

堆;Trie;线段树;K-D树;

并查集; 哈夫曼树; ..

图结构

邻接矩阵;

邻接表;

我们需要根据应用的不同,灵活选择最合适的数据结构

数据结构无处不在

数据库



树结构:

AVL;红黑树;B类树;

哈希表

SELECT * FROM 慕课网 WHERE title = "数据结构"

数据结构无处不在

操作系统



优先队列

内存管理: 内存堆栈

文件管理

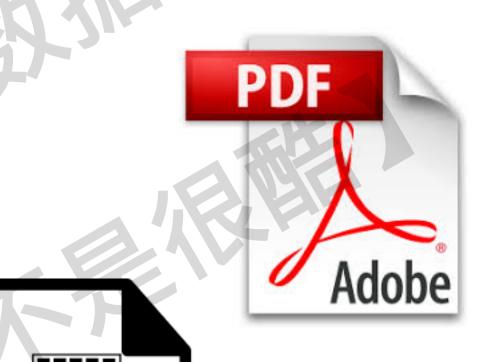
快速在多任务间切换

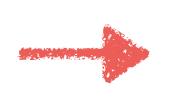
数据结构无处不在

文件压缩









压缩算法

哈夫曼树

数据结构无处不在。



图论算法;

DFS: 使用栈

BFS: 使用队列

寻路算法

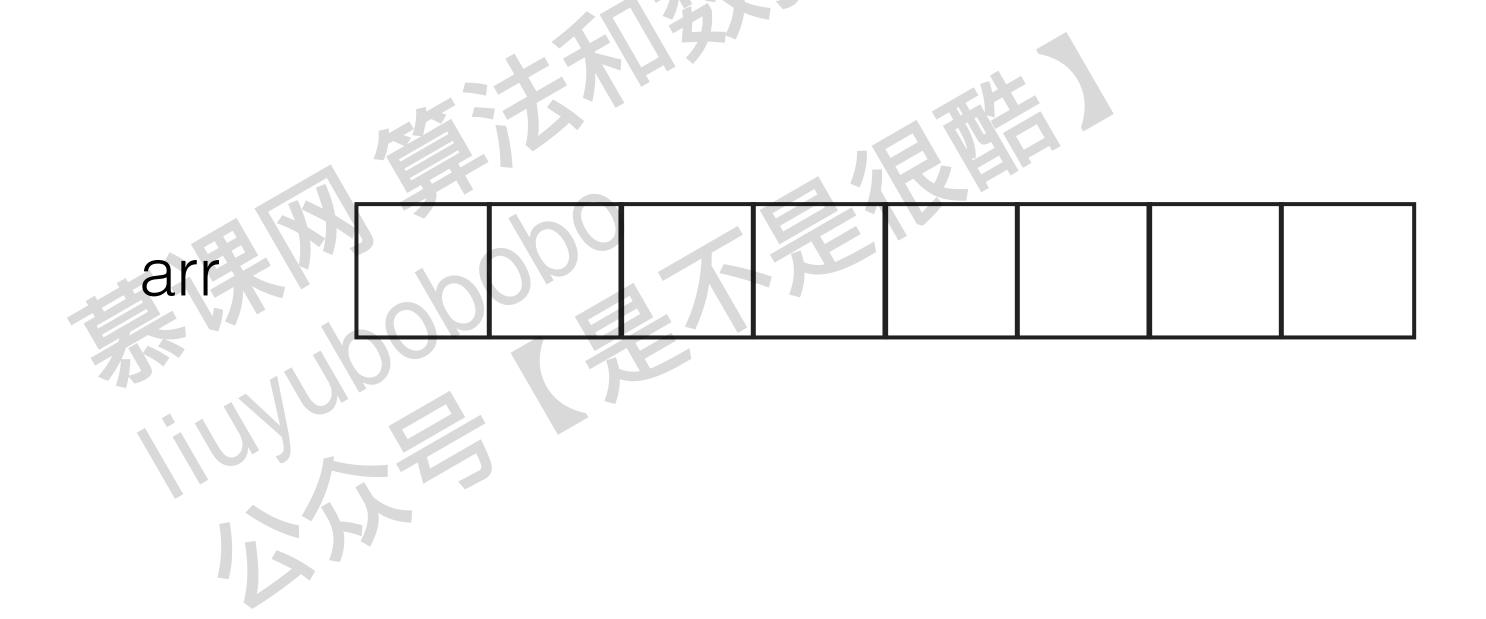
数据结构研究的是数据如何在计算机中进行组织和存储,使得我们可以高效的获取数据或者修改数据。

在内存世界的增删改查

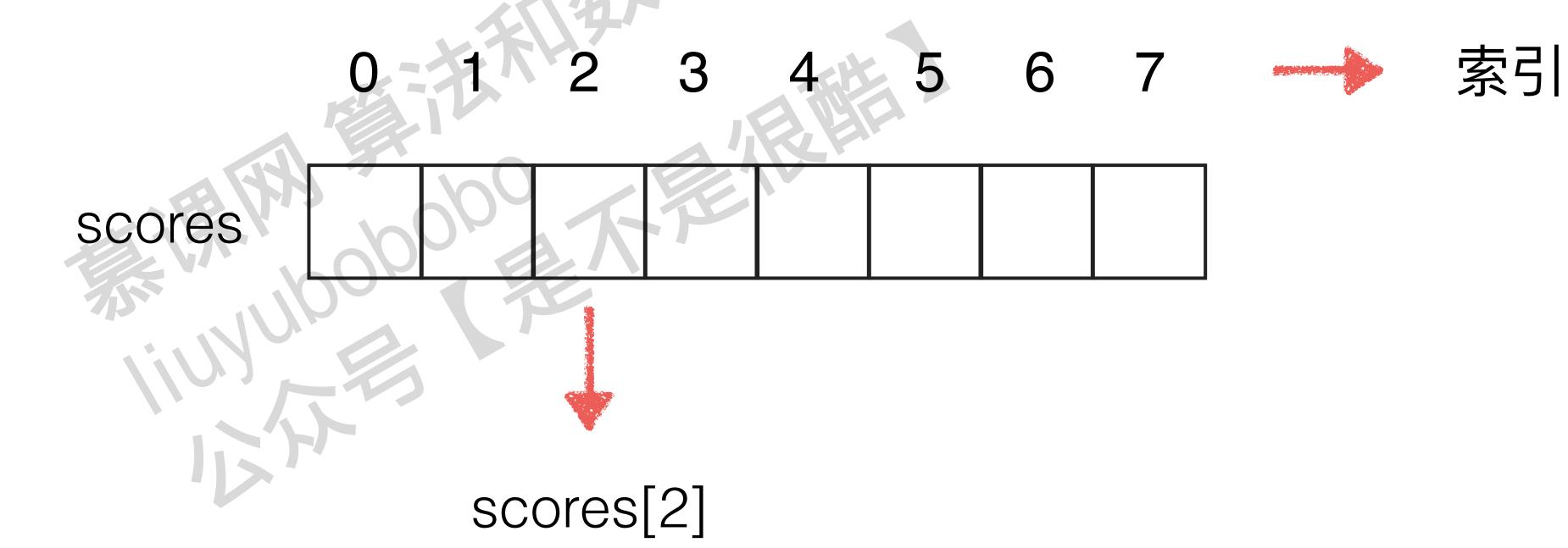
不要小雕数组



• 把数据码成一排进行存放

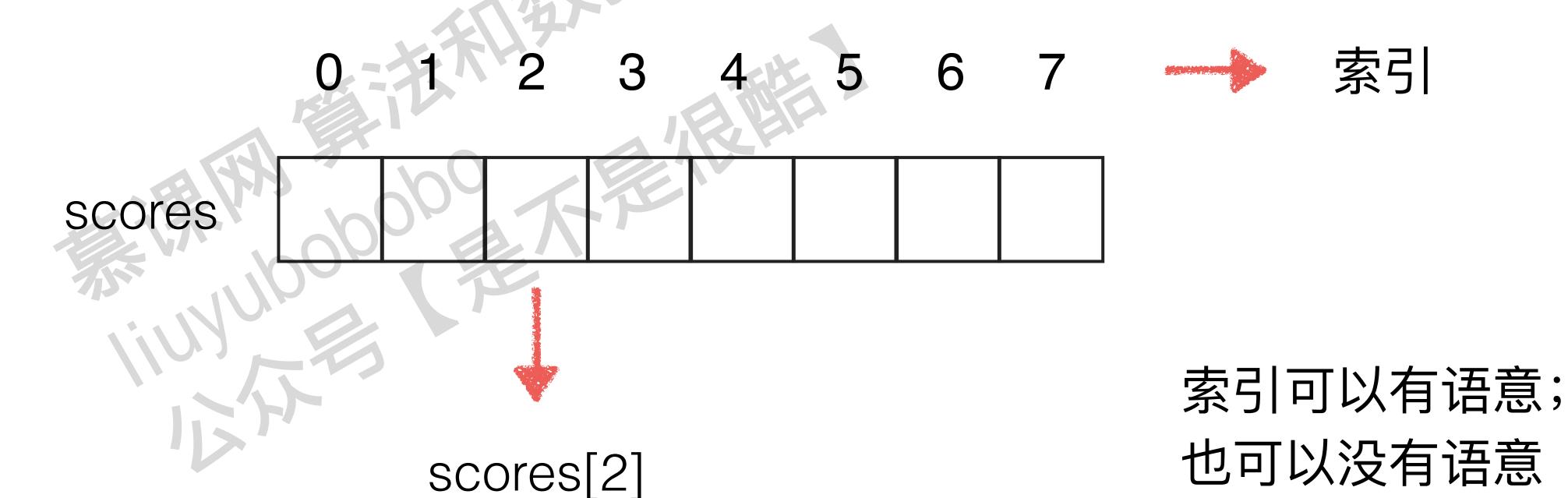


• 把数据码成一排进行存放



二次封装属于我们自己的数组

• 把数据码成一排进行存放



·数组最大的优点:快速查询。scores[2]

•数组最好应用于"索引有语意"的情况。

• 但并非所有有语意的索引都适用于数组

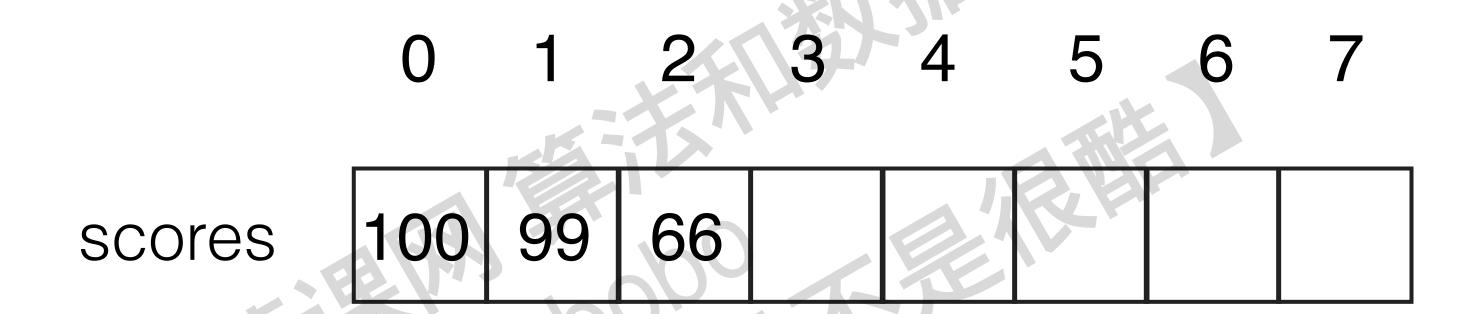
身份证号: 110103198512166666

• 但并非所有有语意的索引都适用于数组

身份证号: 110103198512166666

- •数组也可以处理"索引没有语意"的情况。
- •我们在这一章,主要处理"索引没有语意"的情况数组的使用。

•我们在这一章,主要处理"索引没有语意"的情况数组的使用。



- •索引没有语意,如何表示没有元素?
- 如何添加元素? 如何删除元素?

•

制作属于我们自己的数组类

- •索引没有语意,如何表示没有元素?
- 如何添加元素? 如何删除元素?

•

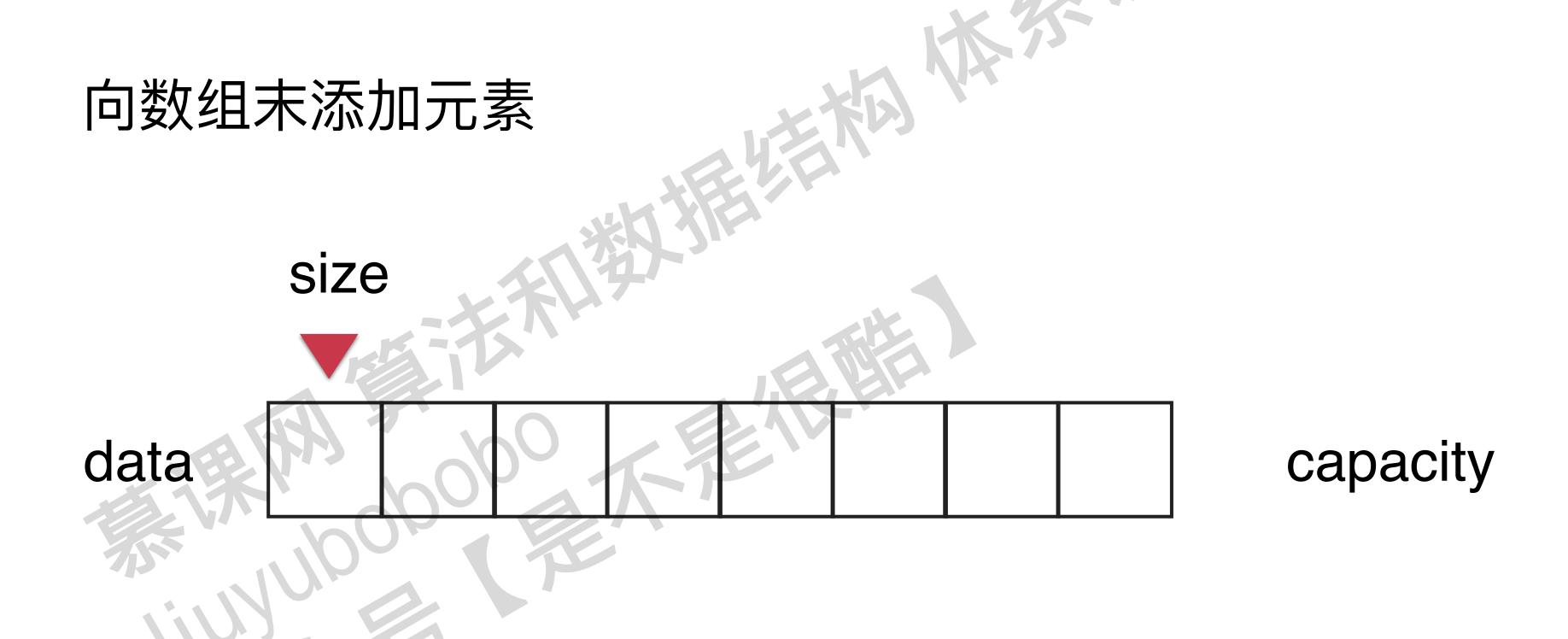
·基于java的数组,二次封装属于我们自己的数组类

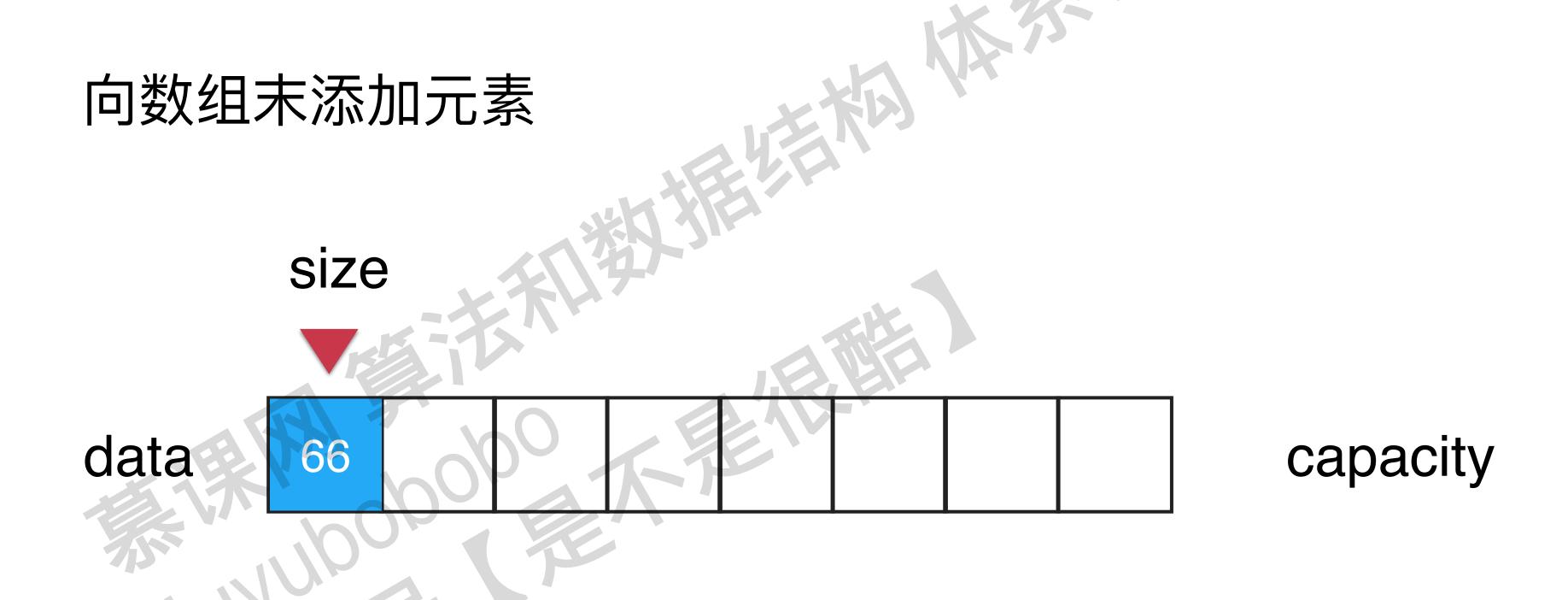
制作属于我们自己的数组类

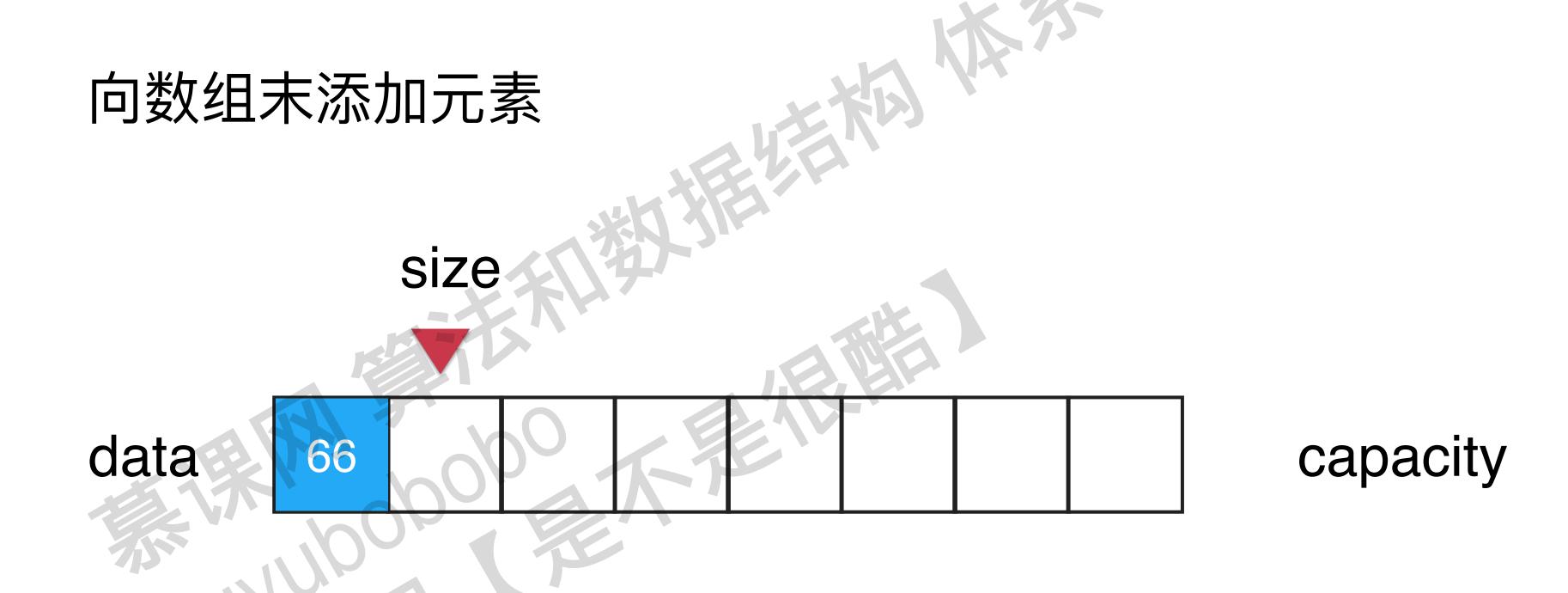


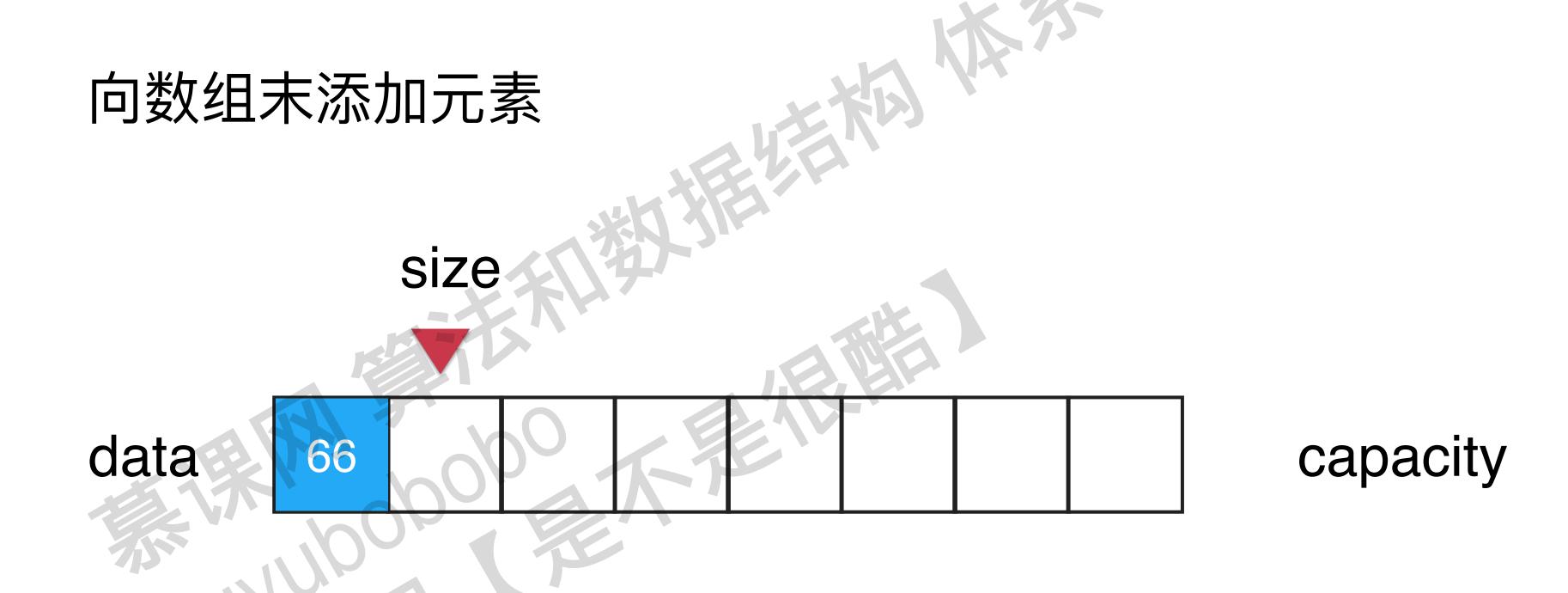


实践:二测封装属于我们自己的数组



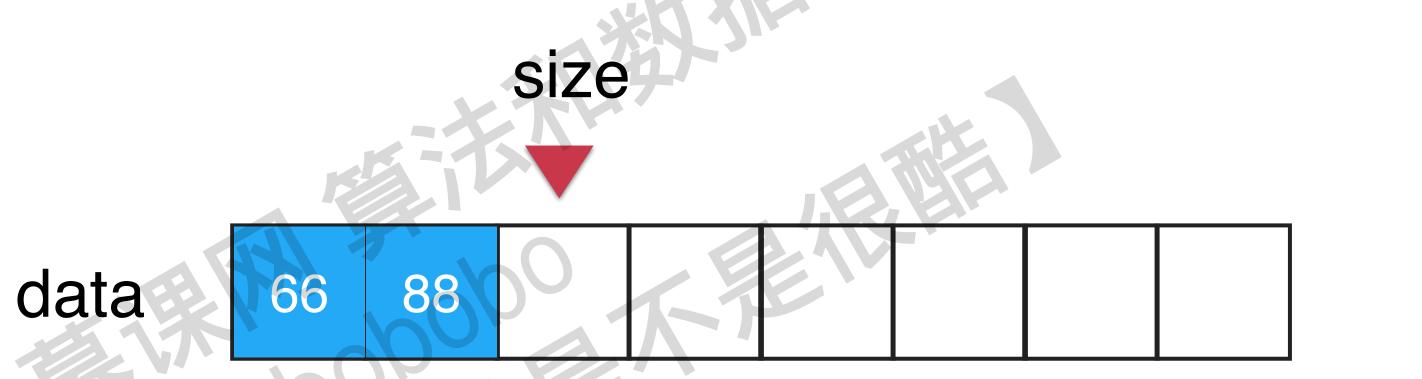








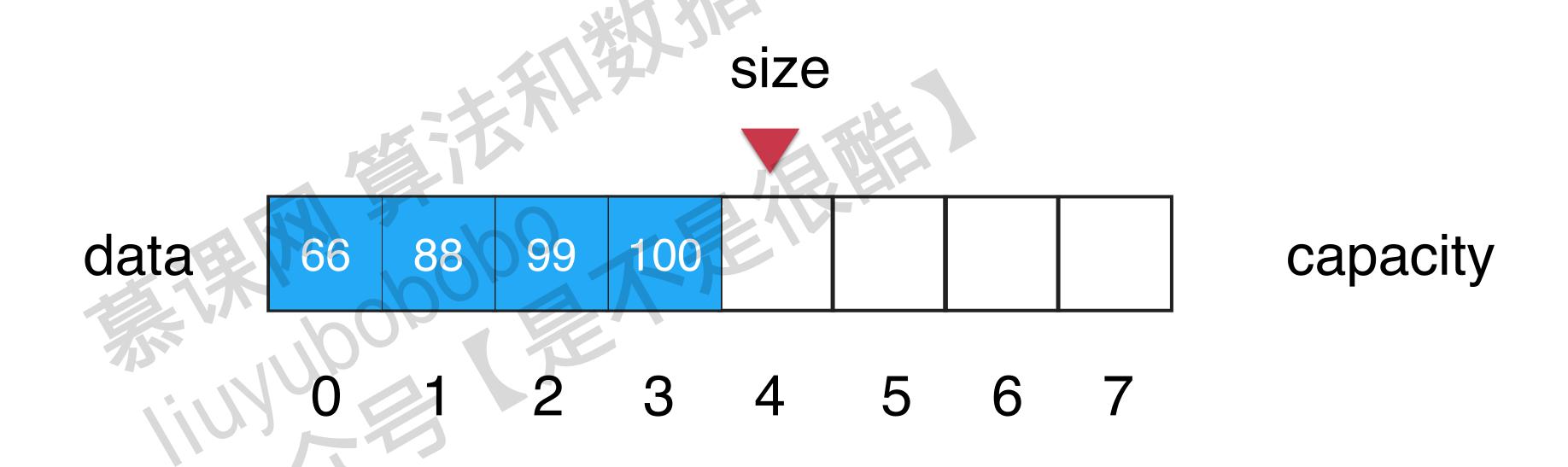
向数组末添加元素



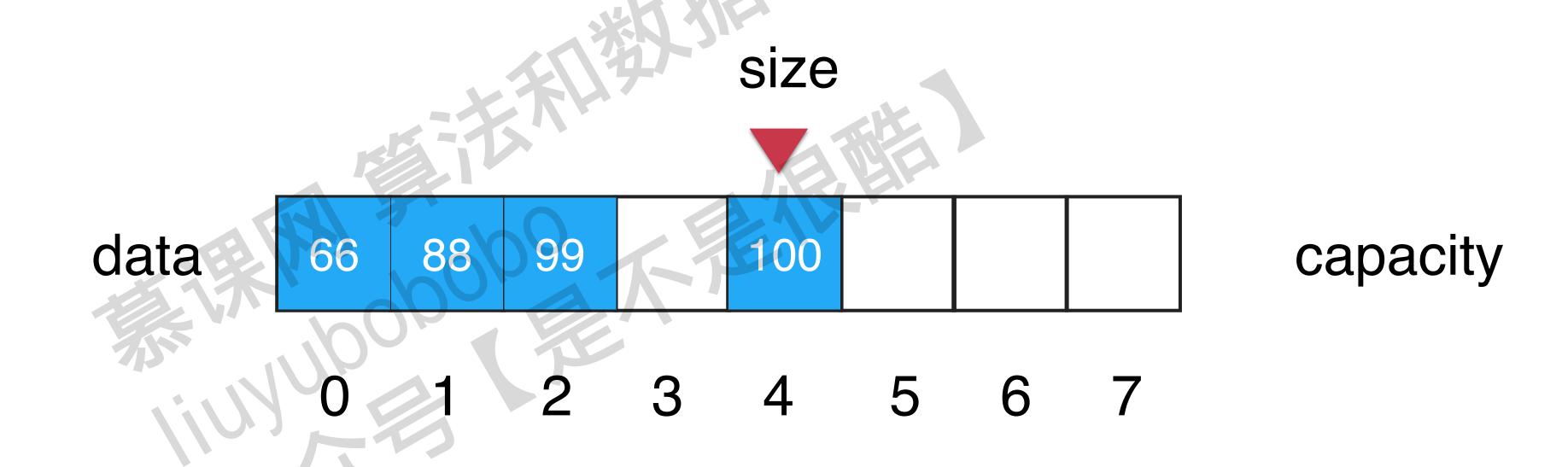
capacity

实践:向数组末尾添加元素

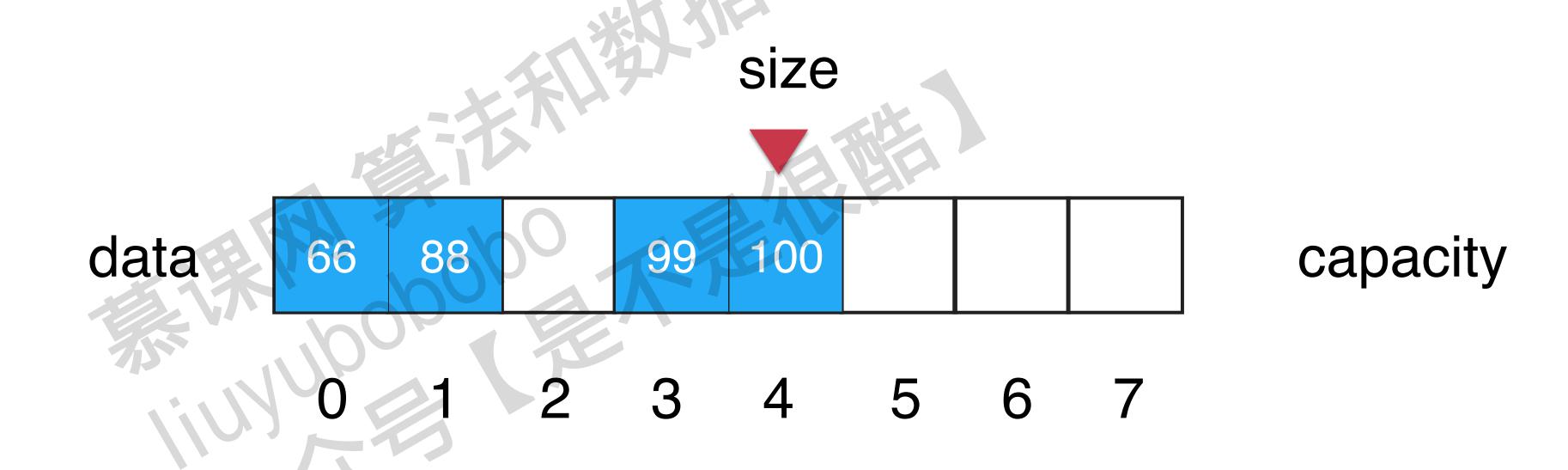
向指定位置添加元素



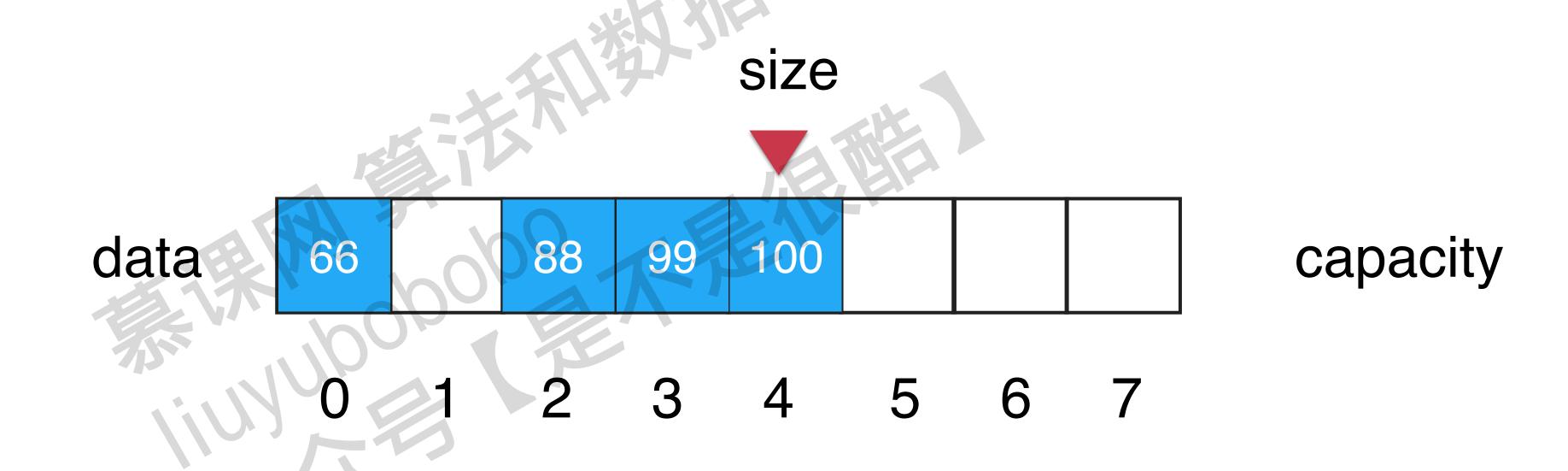
向指定位置添加元素



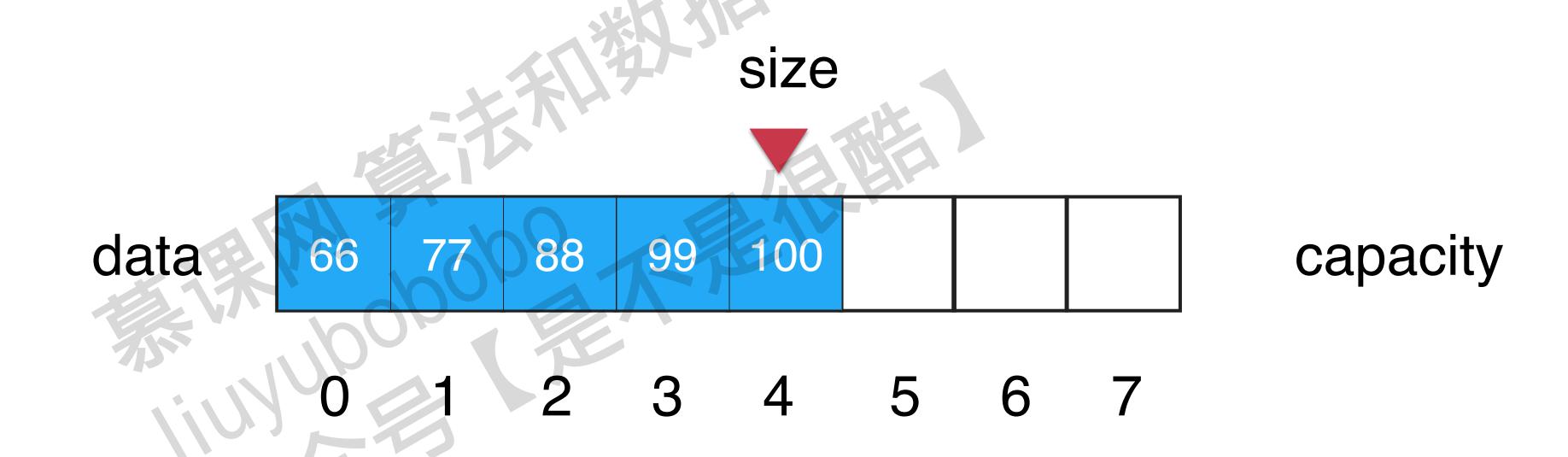
向指定位置添加元素



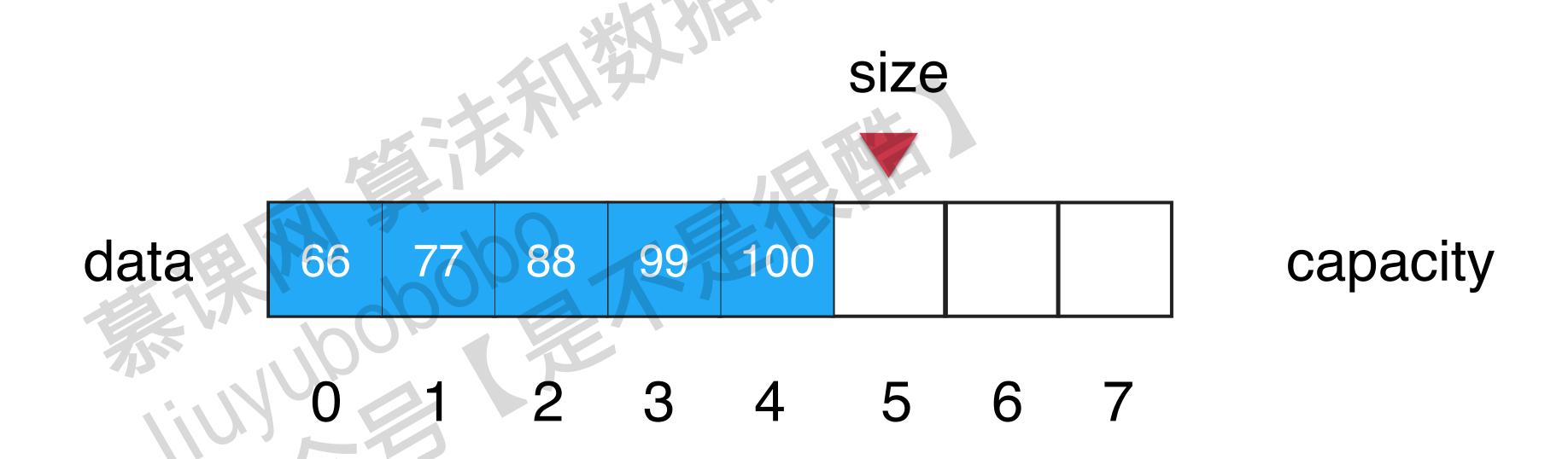
向指定位置添加元素



向指定位置添加元素



向指定位置添加元素



实践:向数组任意位置添加元素

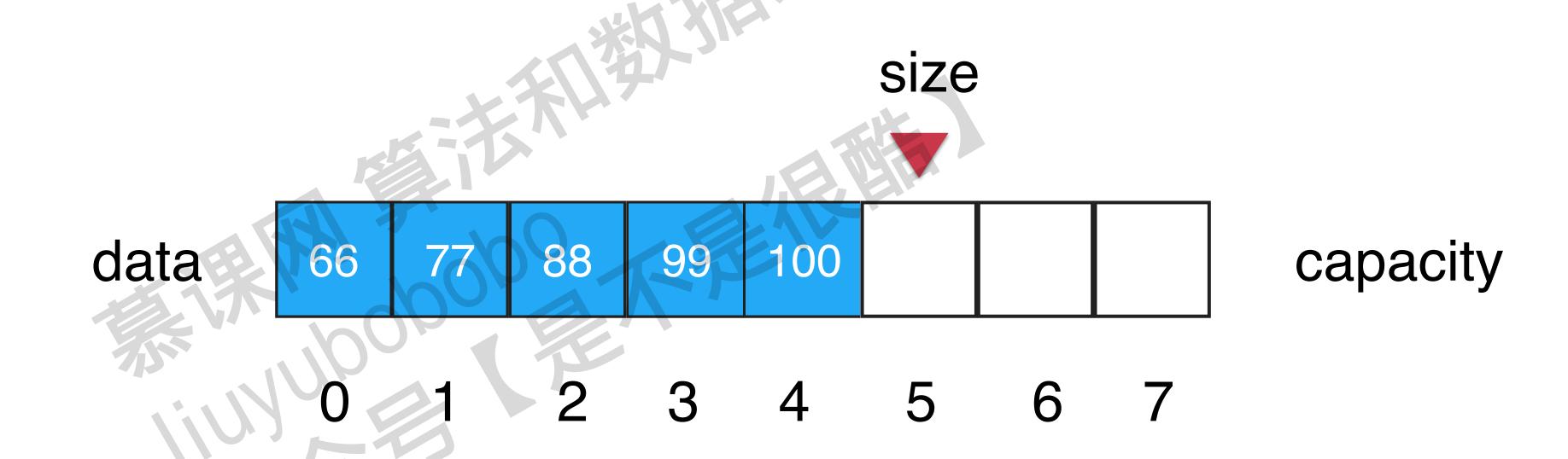
在数组中查询元素和修改元素



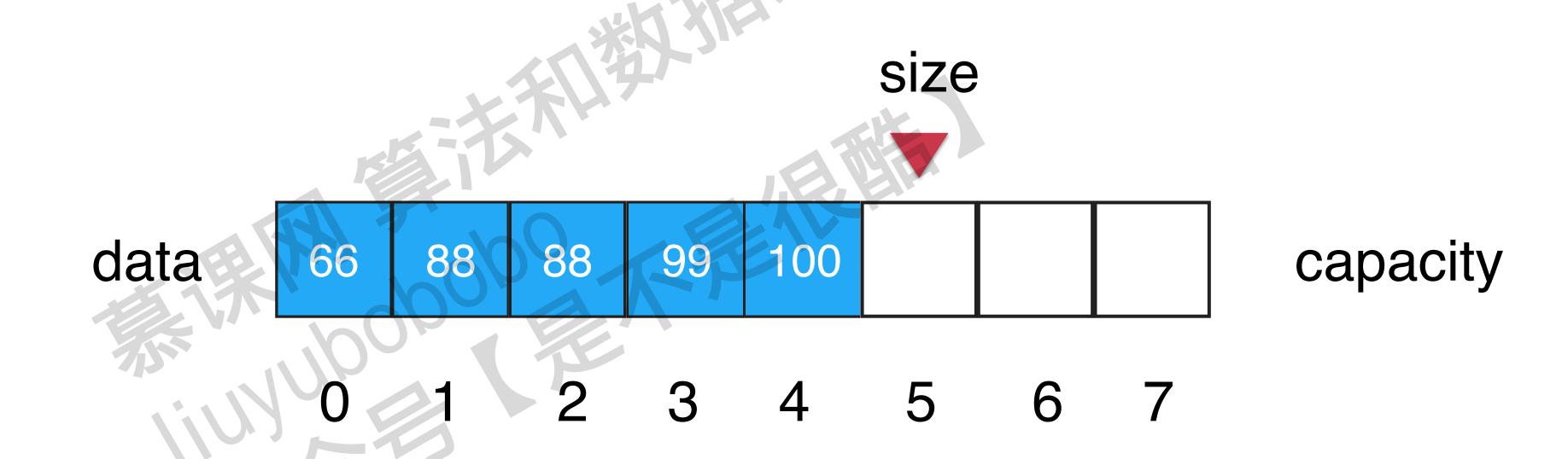
数组中的包含,搜索和删除元素

实践:数组中的包含和搜索

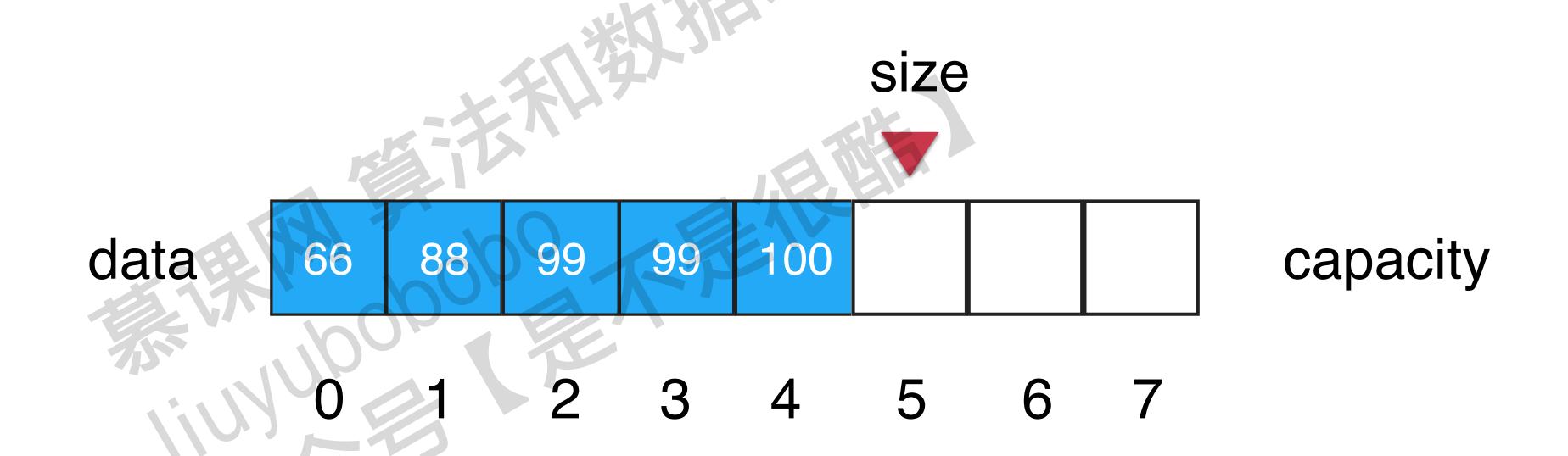
删除指定位置元素



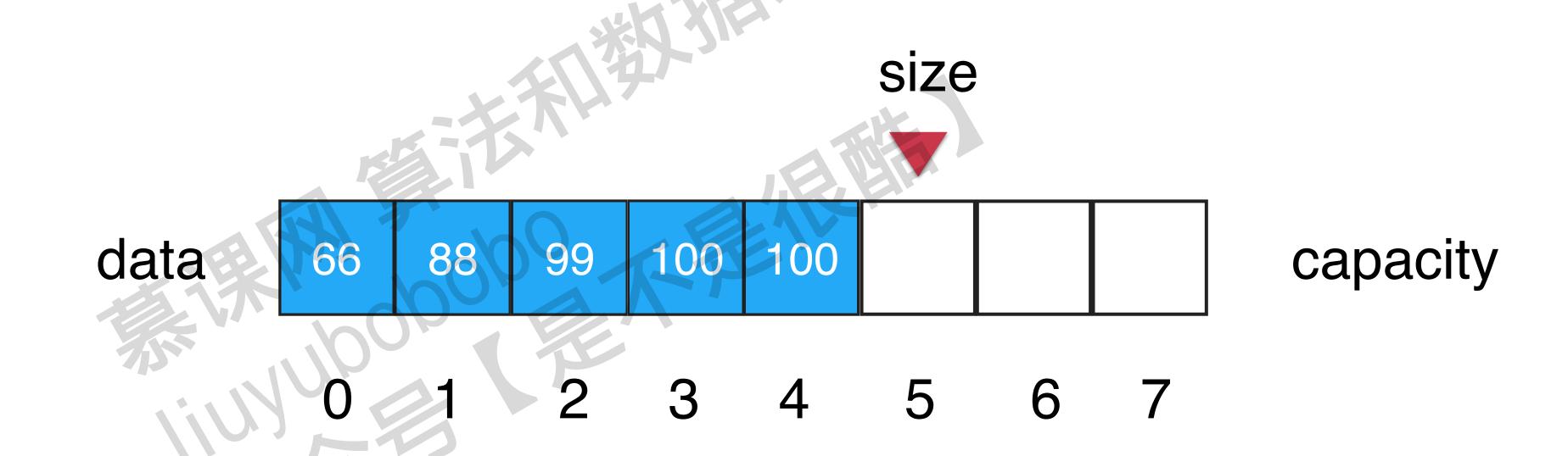
删除指定位置元素



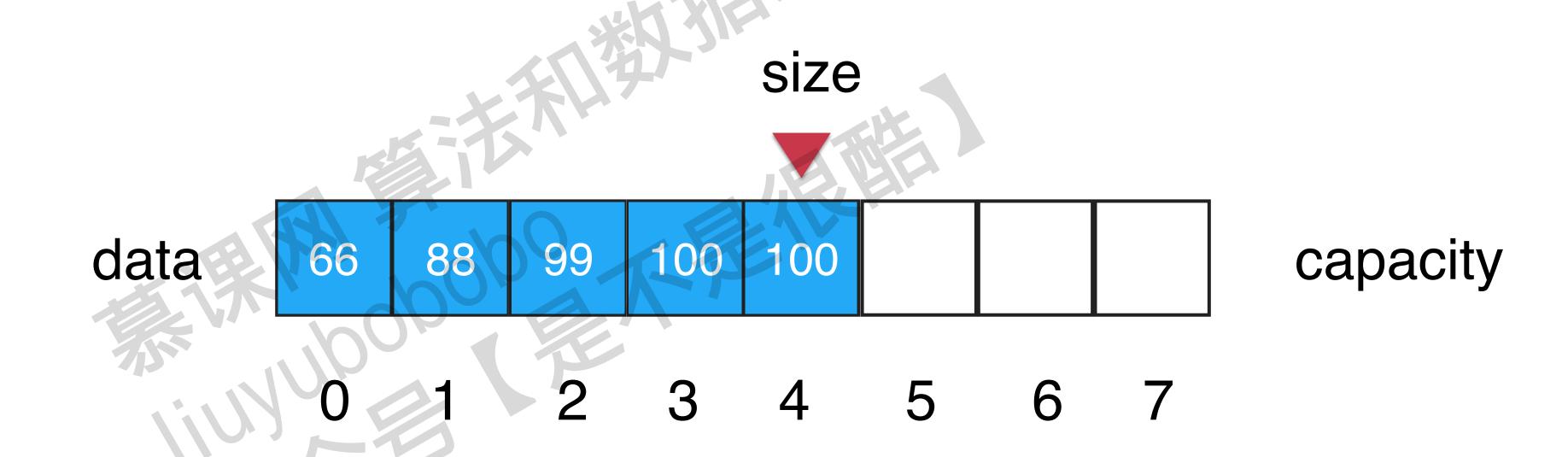
删除指定位置元素



删除指定位置元素

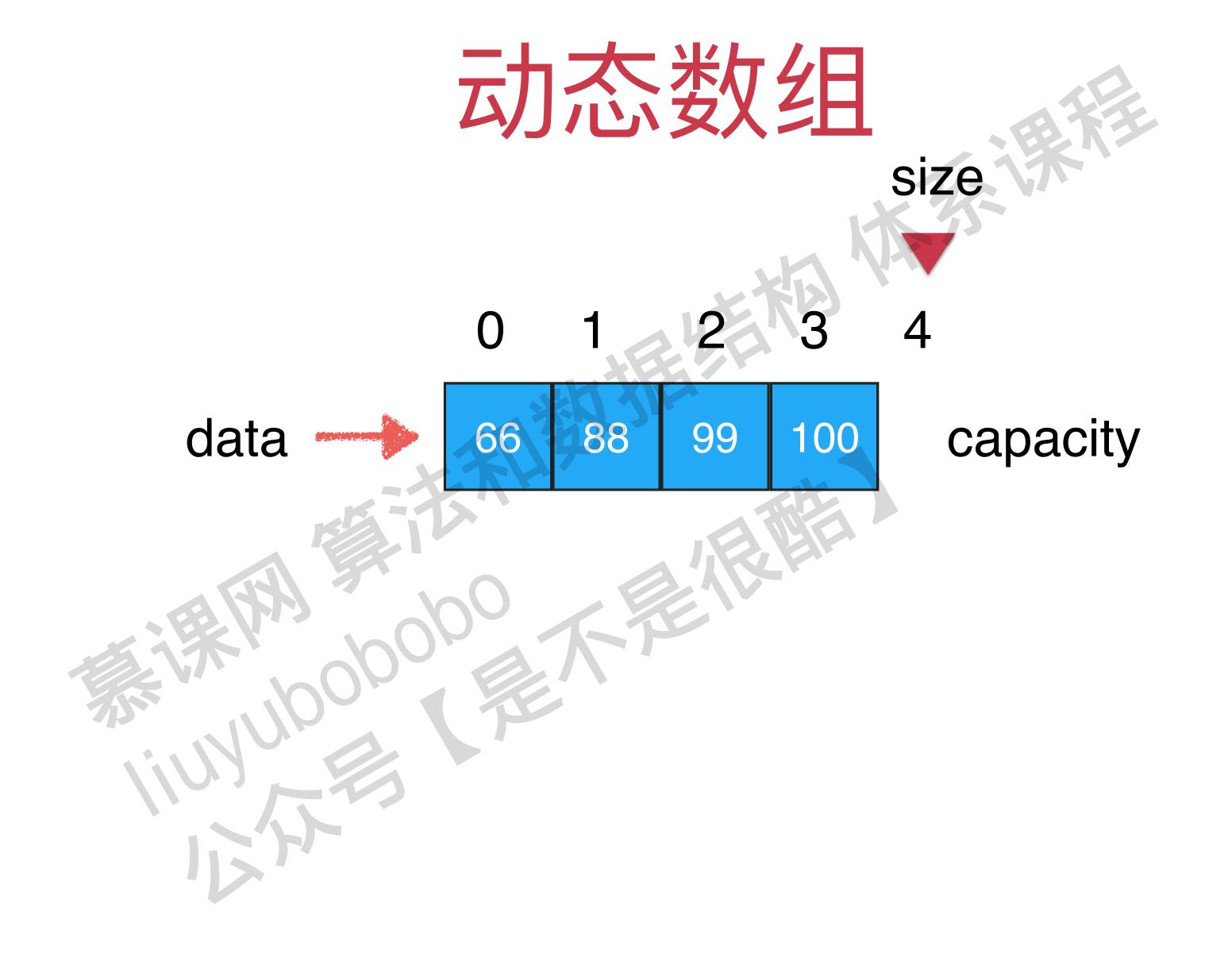


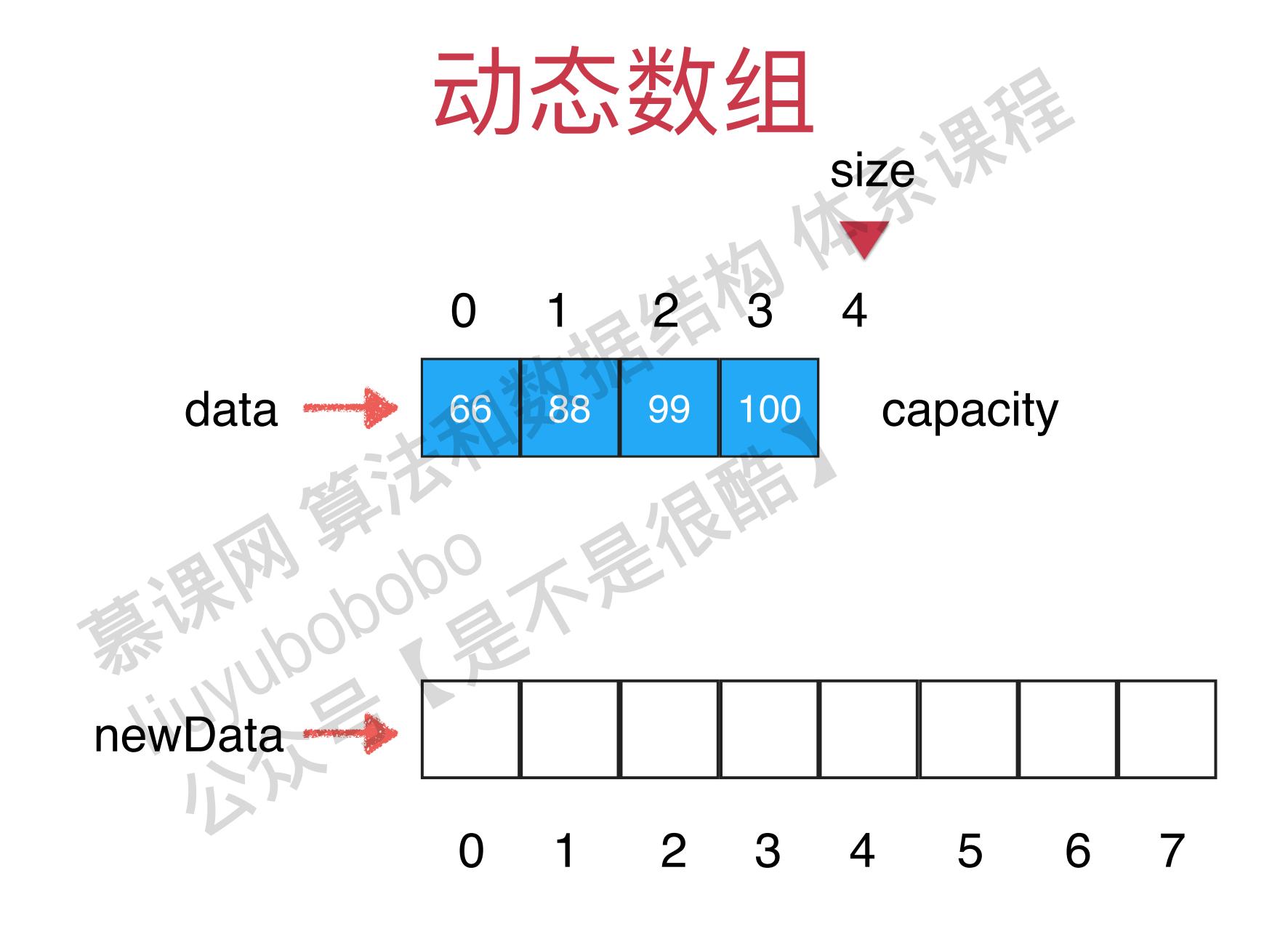
删除指定位置元素

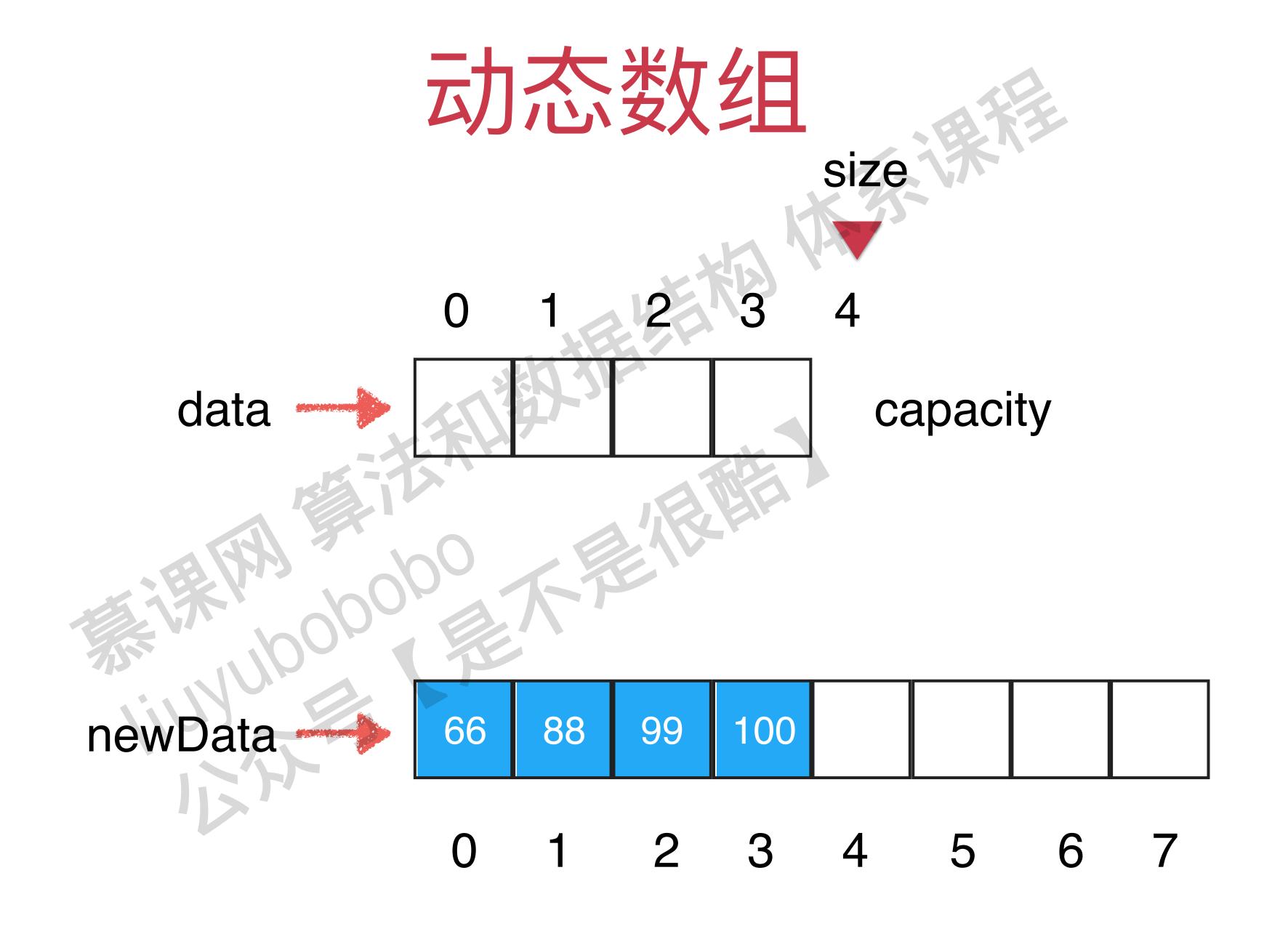


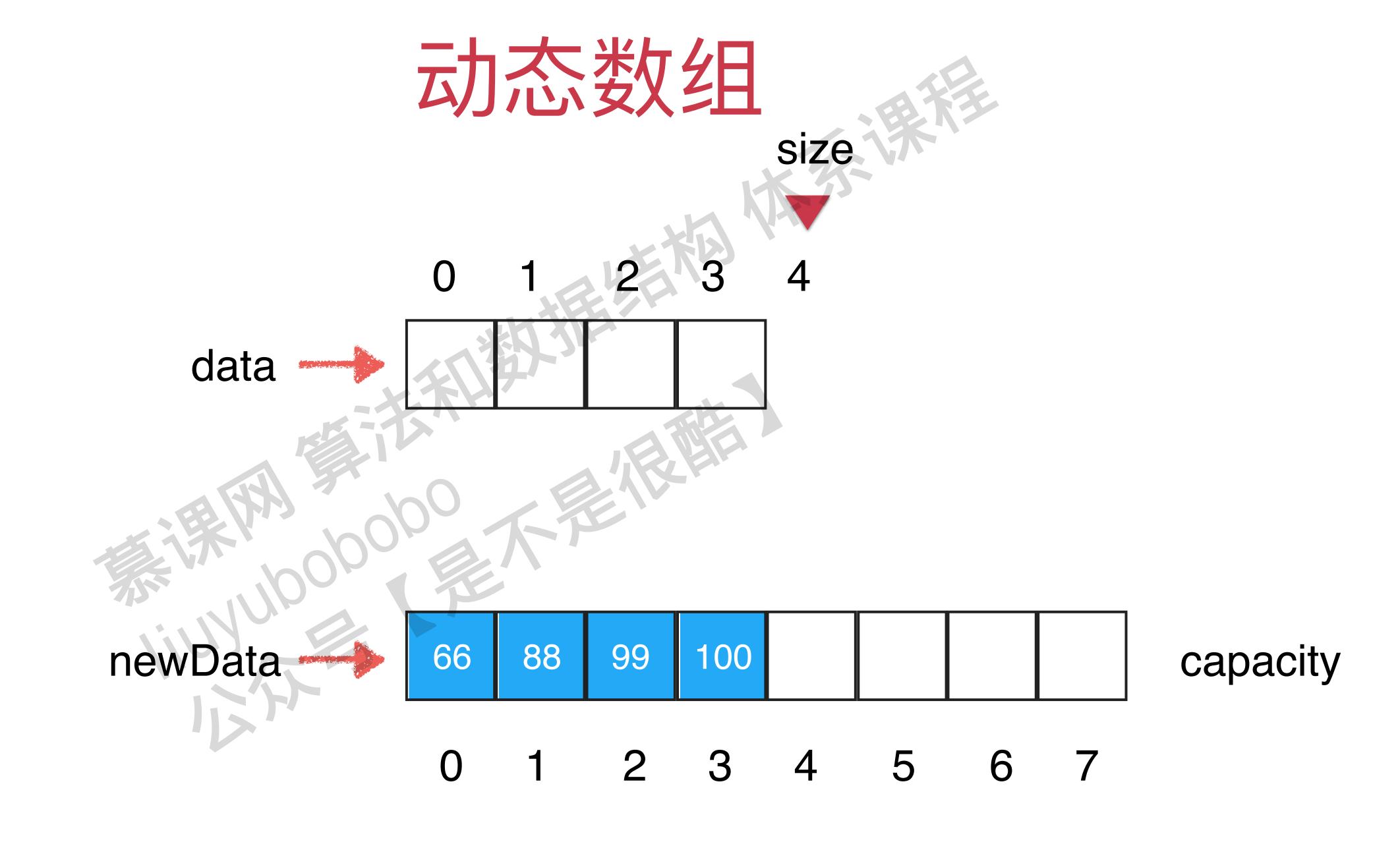
实践: 从数组中删除元素

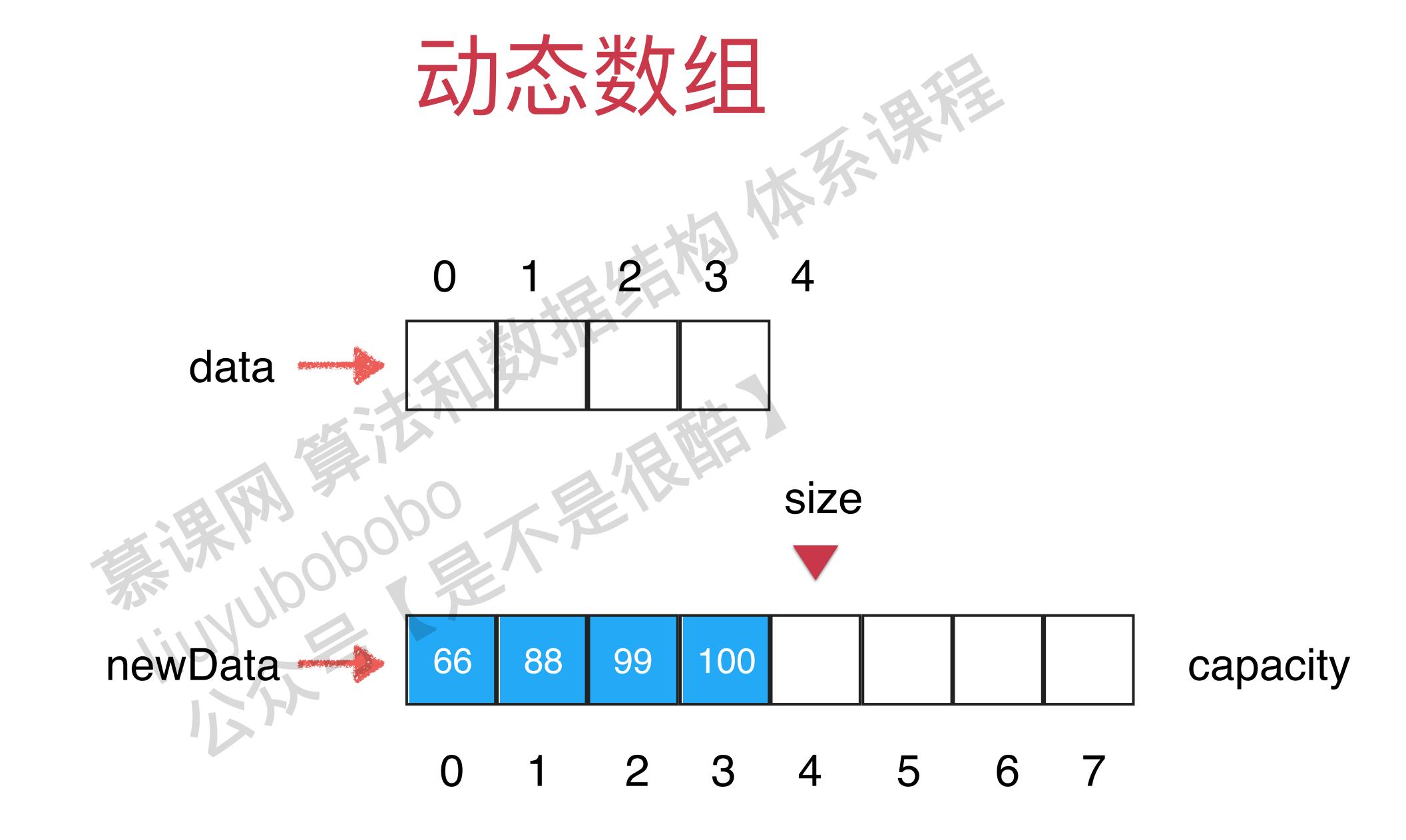
实践。使用泛型

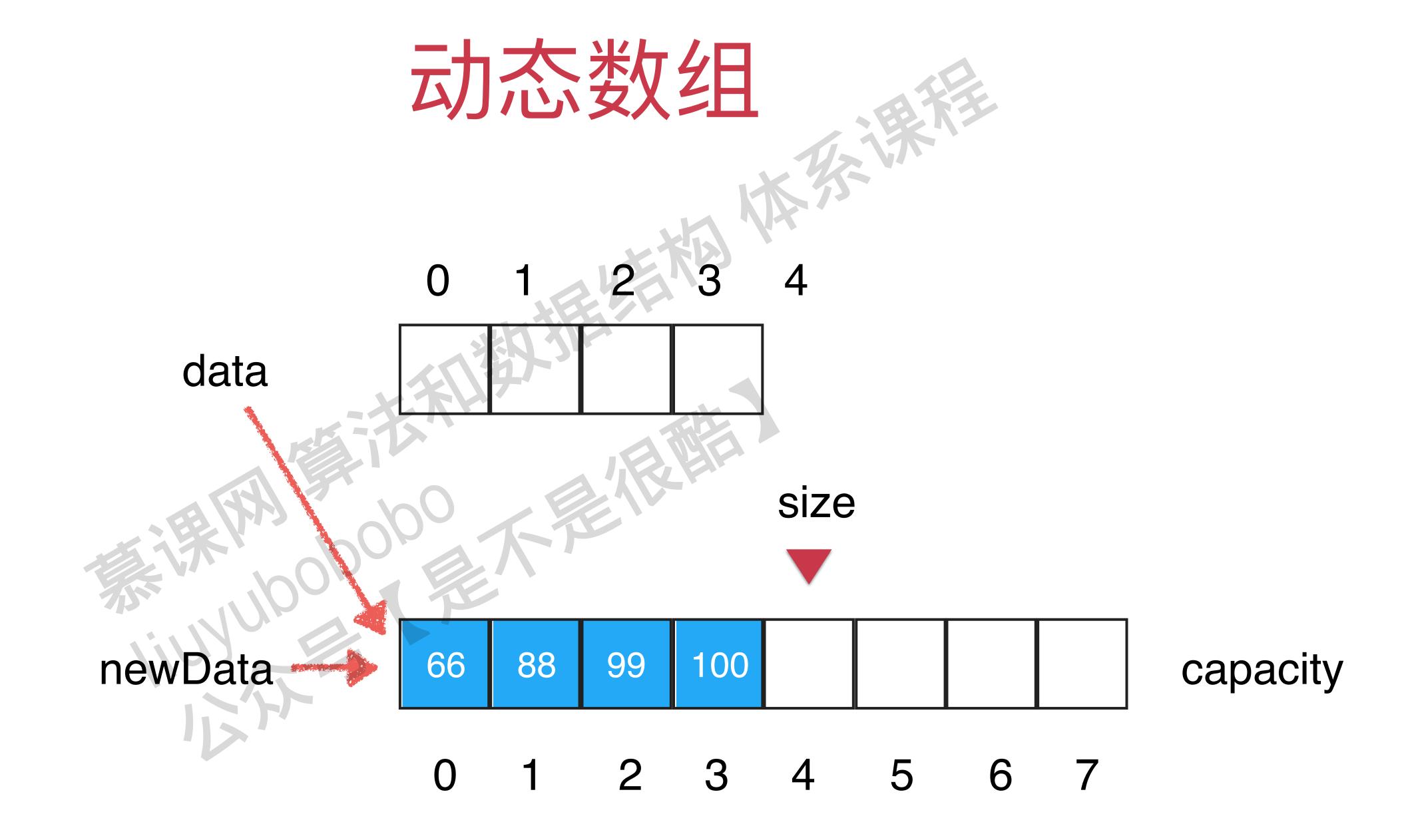


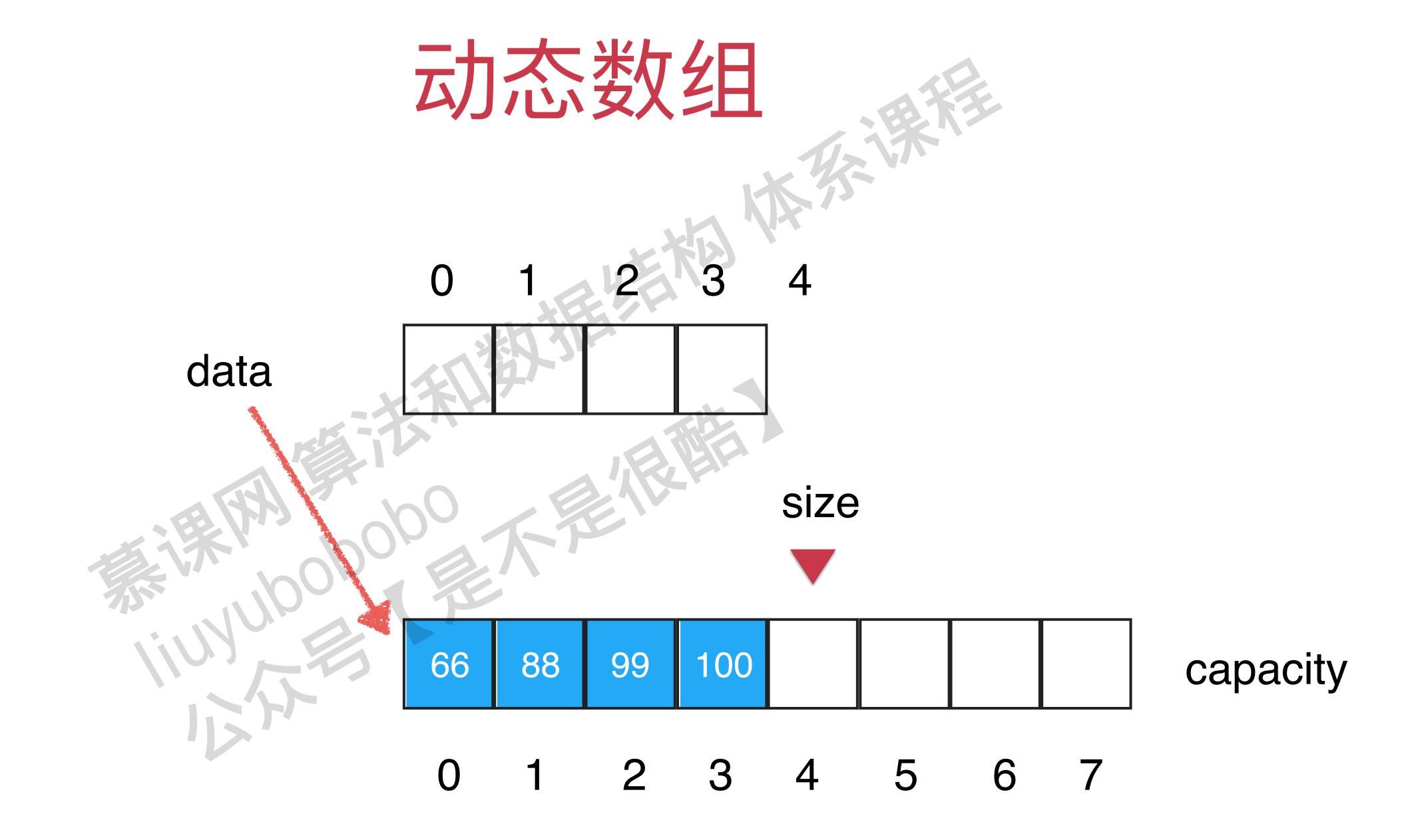


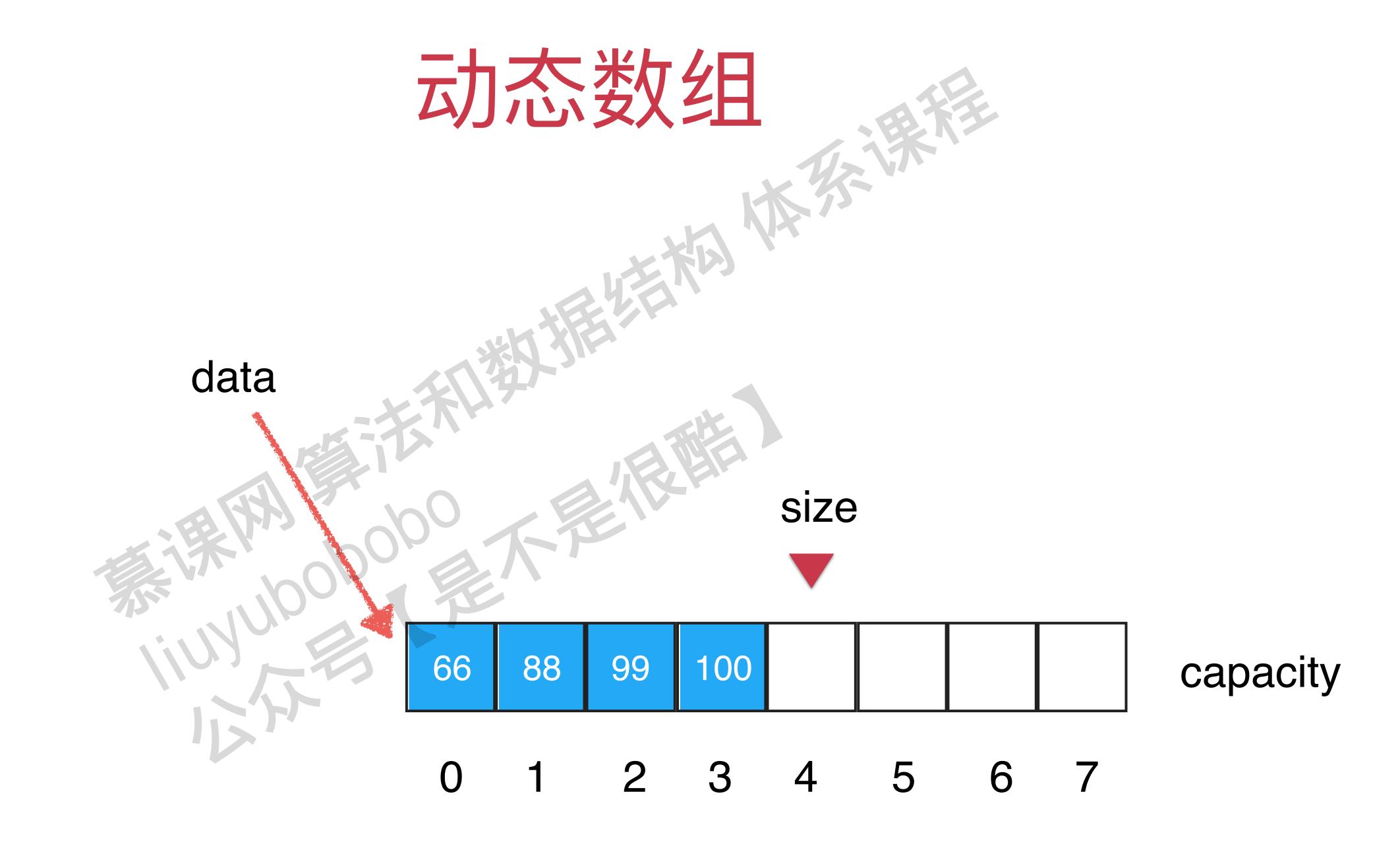


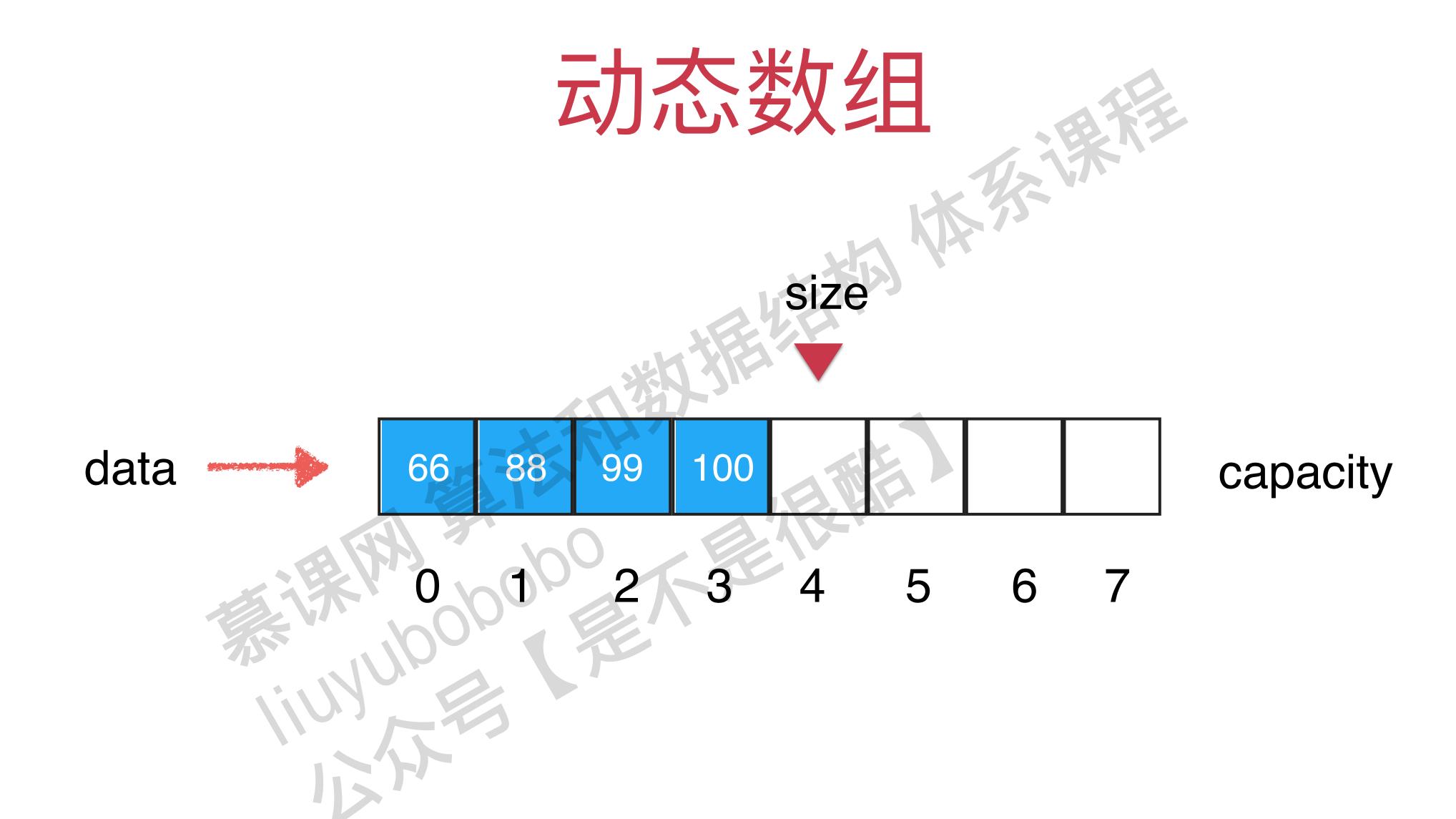












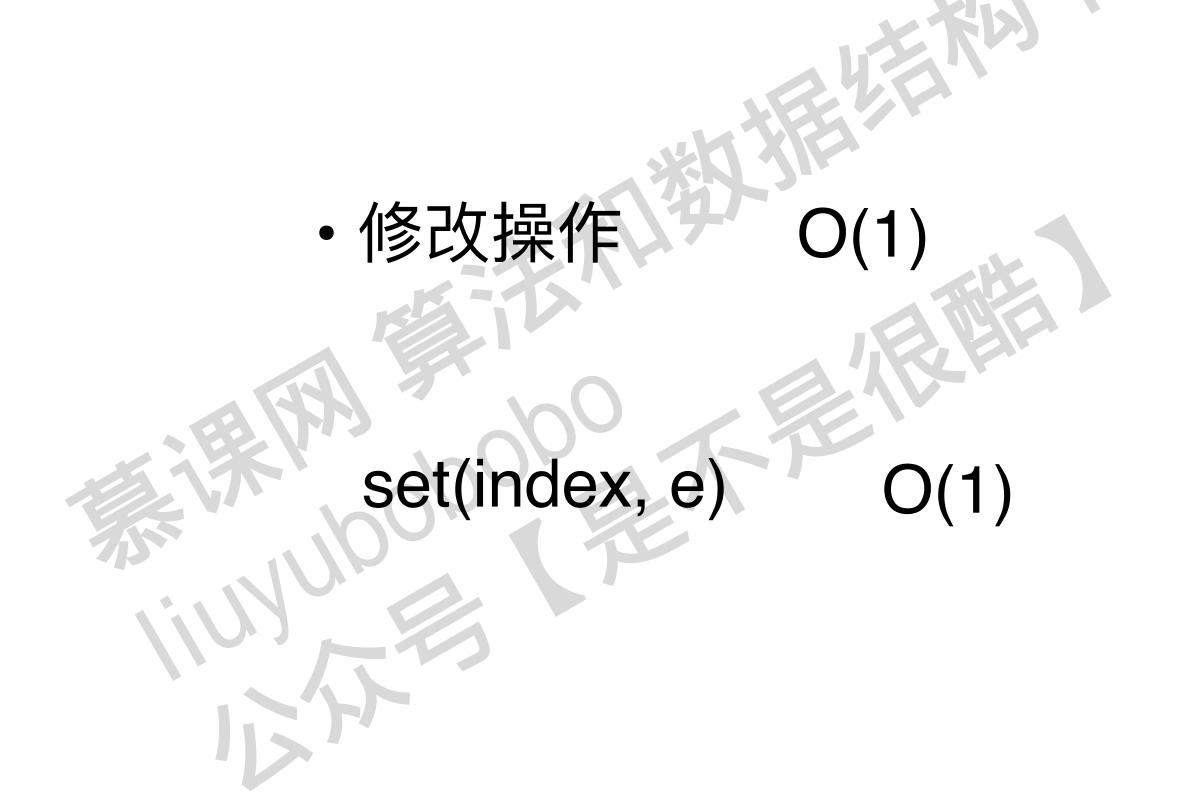
实践。动态数组



・添加操作 O(n) addLast(e) O(1) addFirst(e) O(n) O(n) O(n) O(n) resize O(n) add(index, e) O(n/2) = O(n)

严格计算需要一些概率论知识

• 删除操作 O(n)removeLast(e) removeFirst(e) O(n)O(n)resize remove(index, e)



• 查找操作

get(index) O(1)

contains(e) O(n)

find(e) O(n)

• 增: O(n)

•删: O(n)

如果只对最后一个元素操作

依然是O(n)? 因为resize?

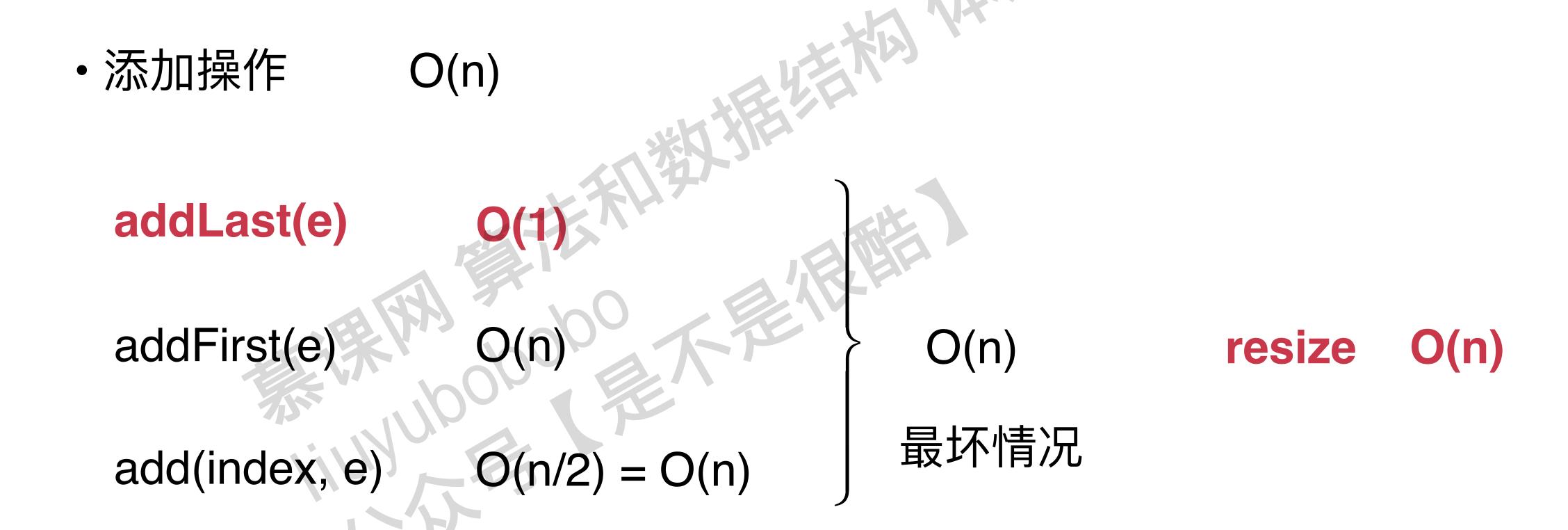
改: 已知索引 O(1); 未知索引 O(n)

• 查: 已知索引 O(1); 未知索引 O(n)



均摊复杂度分析和防止复杂度震荡

・添加操作 O(n) addLast(e) O(1) addFirst(e) O(n) O(n) O(n) resize O(n) add(index, e) O(n/2) = O(n)



resize O(n)

假设当前capacity = 8,并且每一次添加操作都使用addLast

1 1 1 1 8+1

9次addLast操作,触发resize,总共进行了17次基本操作

resize O(n)

9次addLast操作,触发resize,总共进行了17次基本操作

平均,每次addLast操作,进行2次基本操作

假设capacity = n, n+1次addLast, 触发resize, 总共进行2n+1次基本操作

平均,每次addLast操作,进行2次基本操作

resize O(n)

平均,每次addLast操作,进行2次基本操作

这样均摊计算,时间复杂度是O(1)的!

在这个例子里,这样均摊计算,比计算最坏情况有意义。

均摊复杂度 amortized time complexity

resize O(n)

addLast 的均摊复杂度为O(1)

同理,我们看removeLast操作,均摊复杂度也为O(1)

但是,当我们同时看addLast和removeLast操作:

addLast O(n)

removeLast O(n)

capacity = n

但是,当我们同时看addLast和removeLast操作:

capacity

addLast O(n)

removeLast O(n)

addLast O(n)

removeLast O(n)

出现问题的原因: removeLast 时 resize 过于着急(Eager)

解决方案: Lazy

出现问题的原因: removeLast 时 resize 过于着急(Eager)

解决方案: Lazy

当 size == capacity / 4 时,才将capacity减半

实践;防止复杂度震荡

不要小雕数组

其他

欢迎大家关注我的个人公众号:是不是很酷



算法与数据结构体系课程

liuyubobobo