# 算法与数据结构体系课程

liuyubobobo

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

#### 数据库





AVL;红黑树;B类树;

哈希表

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

#### 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

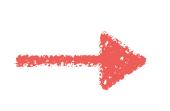
#### 文件压缩





PNG





压缩算法

哈夫曼树

#### 大量的算法, 以数据结构为基石



a sadden della en en en

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。

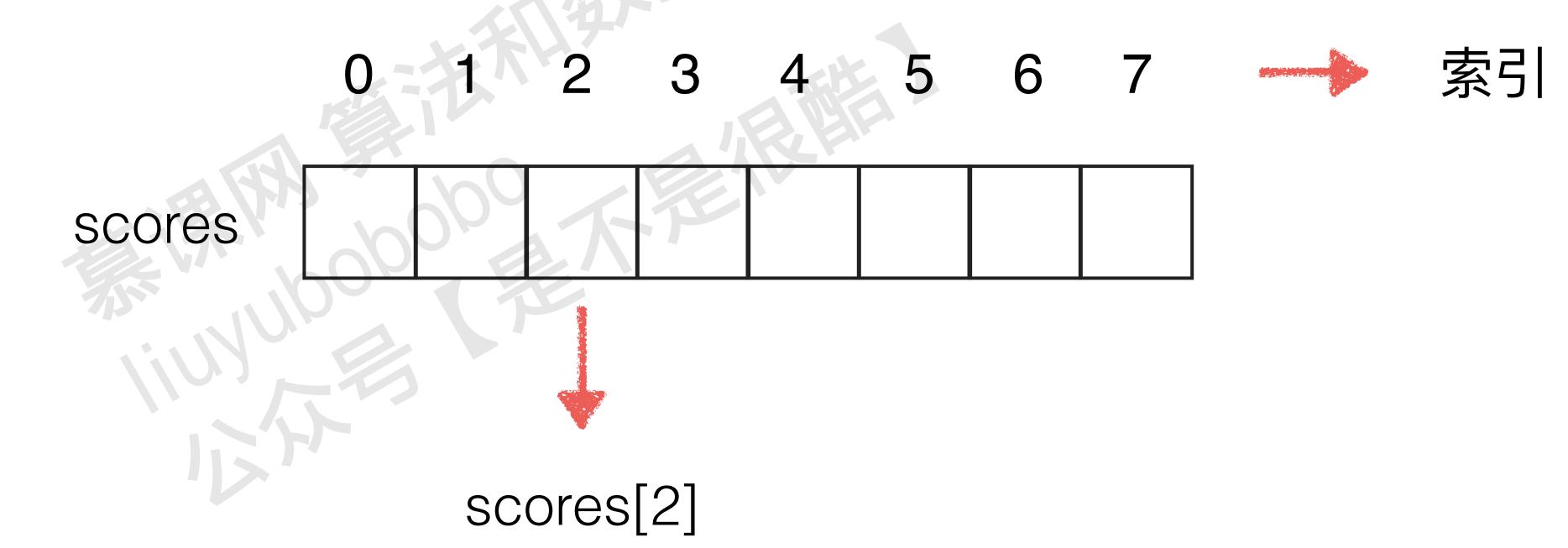
在内存世界的增删改查



• 把数据码成一排进行存放

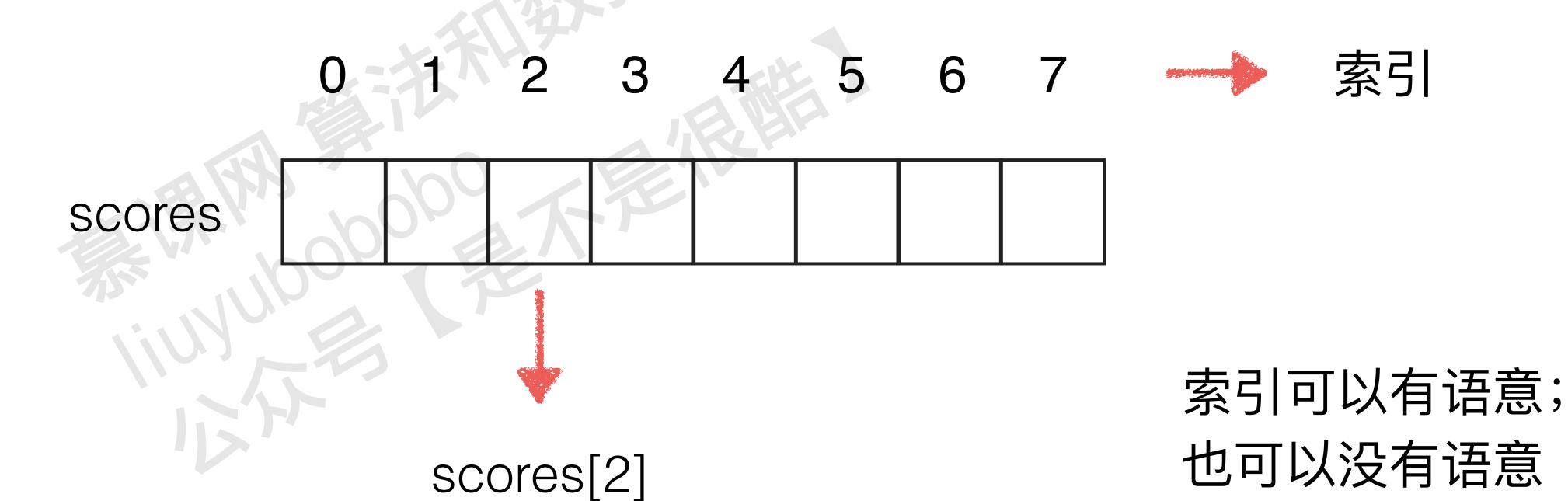
arr

• 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

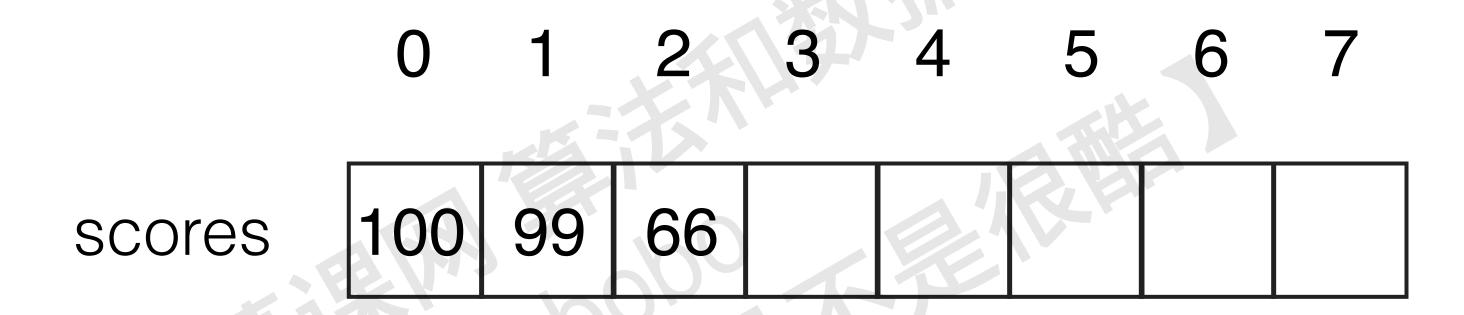
身份证号: 110103198512166666

• 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

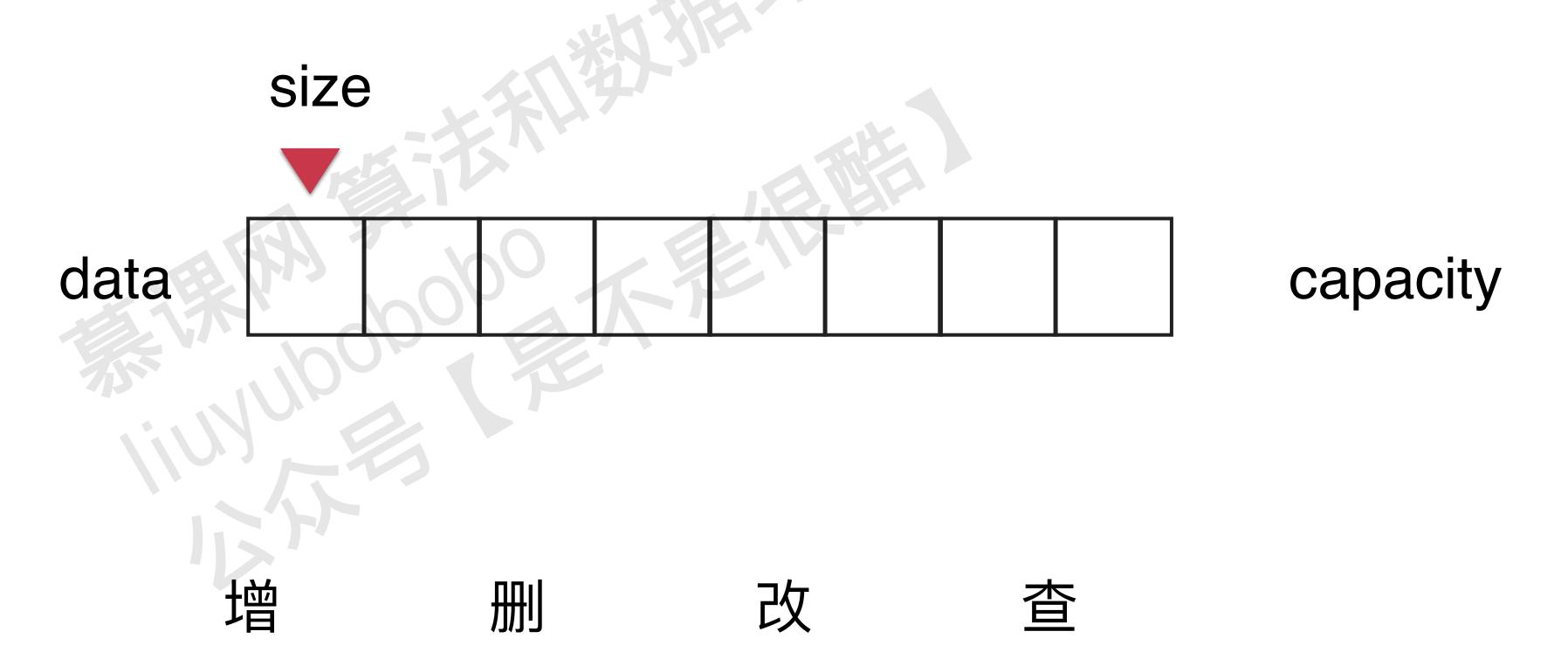
- •索引没有语意,如何表示没有元素?
- 如何添加元素? 如何删除元素?

•

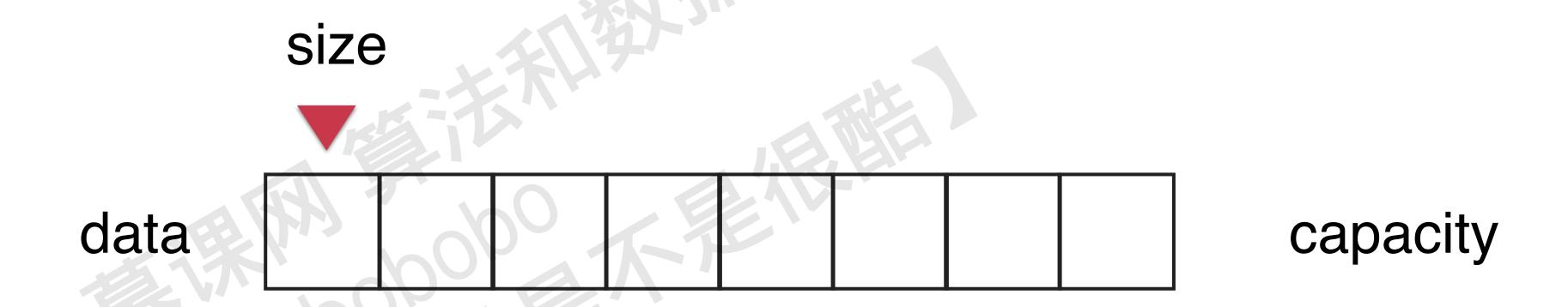
·基于java的数组,二次封装属于我们自己的数组类

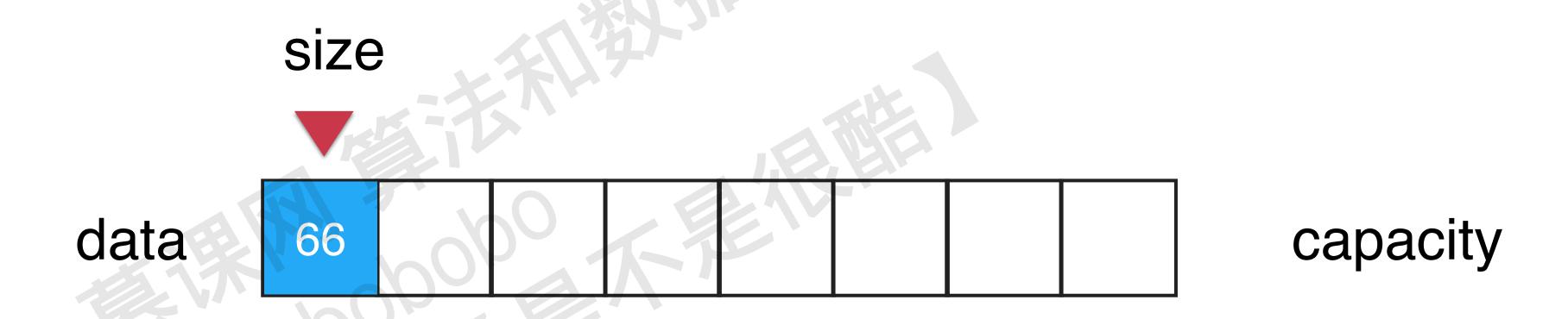
## 制作属于我们自己的数组类

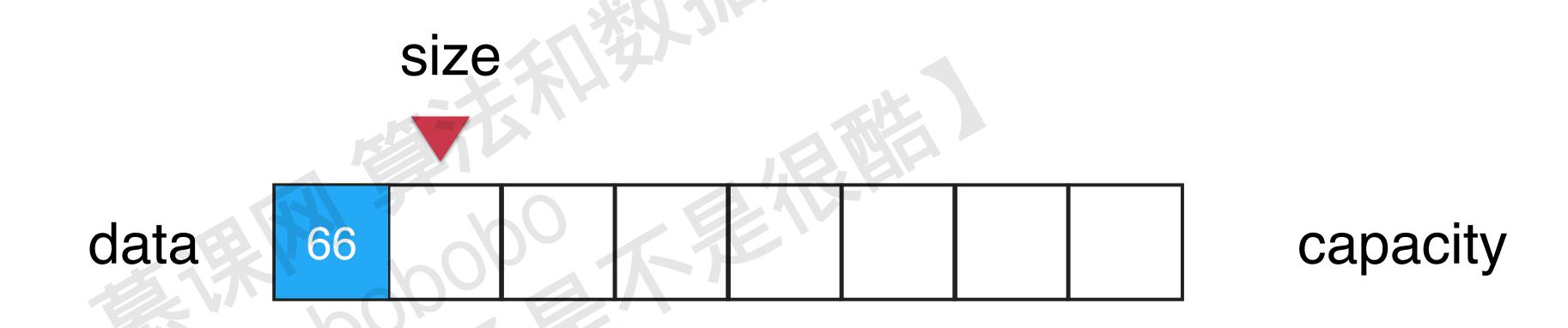
#### class Array

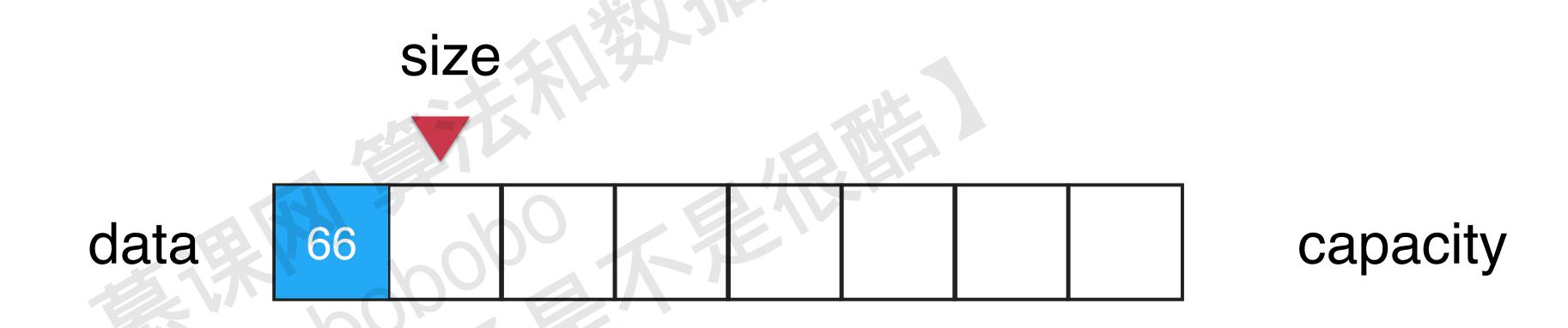


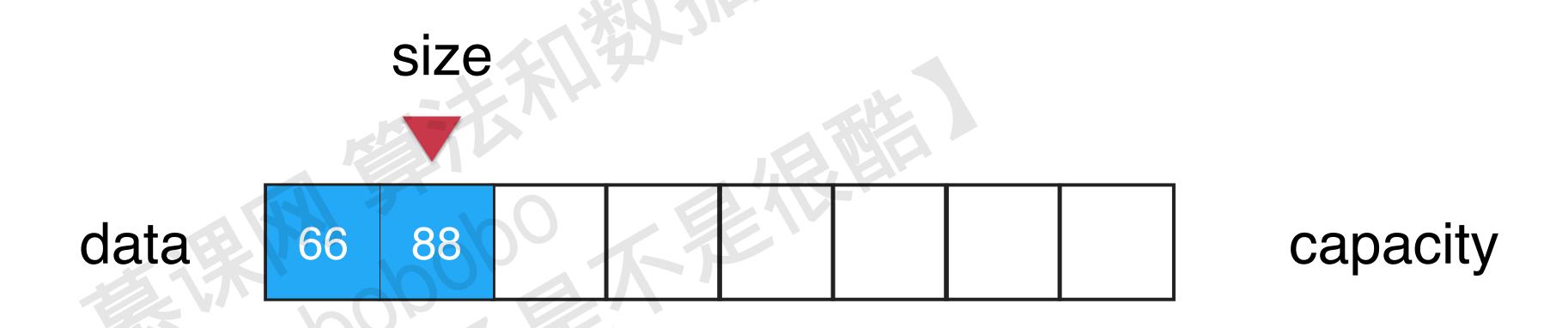
# 实践:二测封装属于我们自己的数组

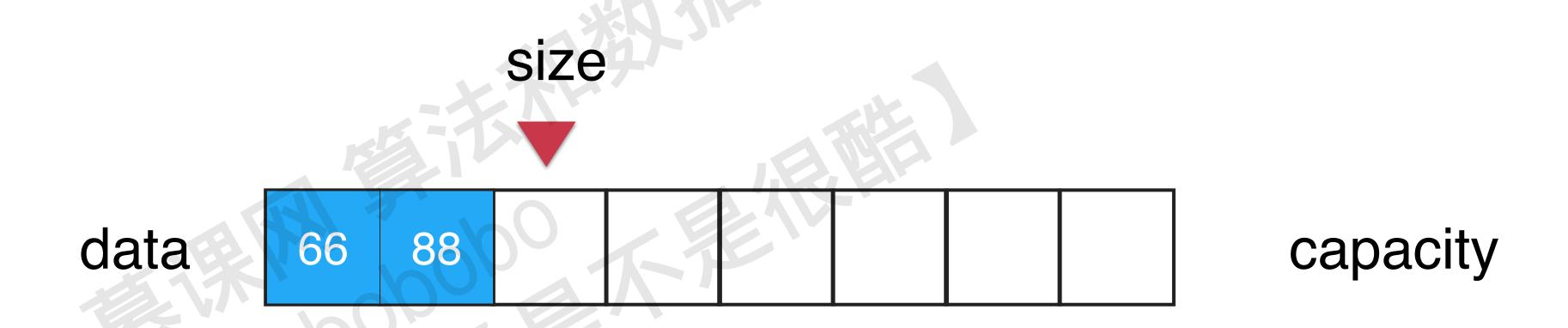






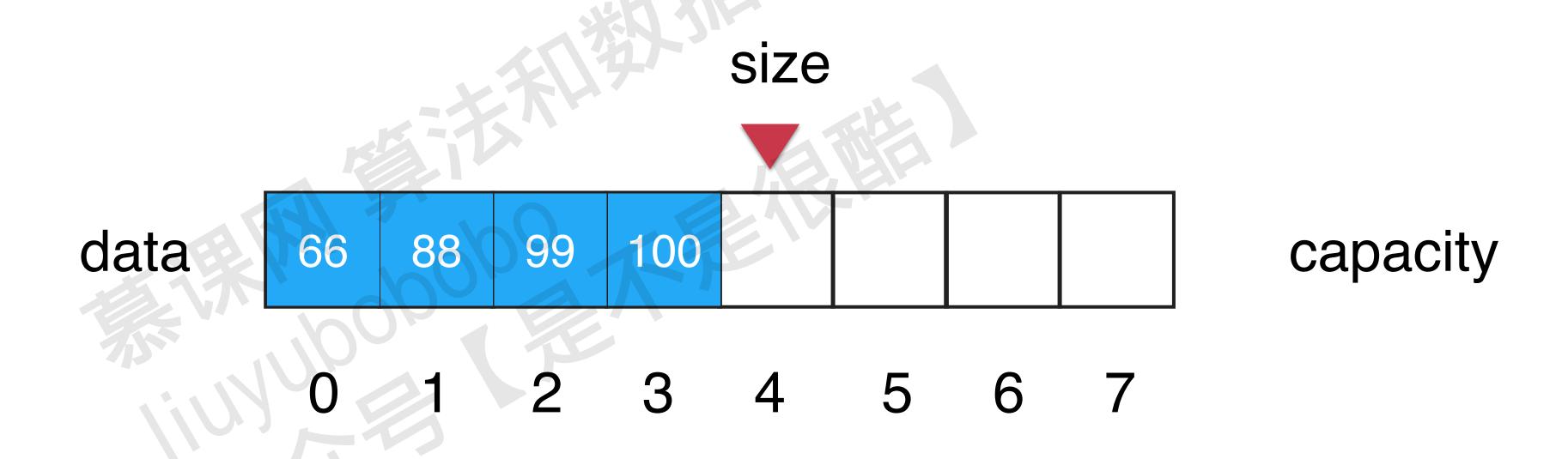




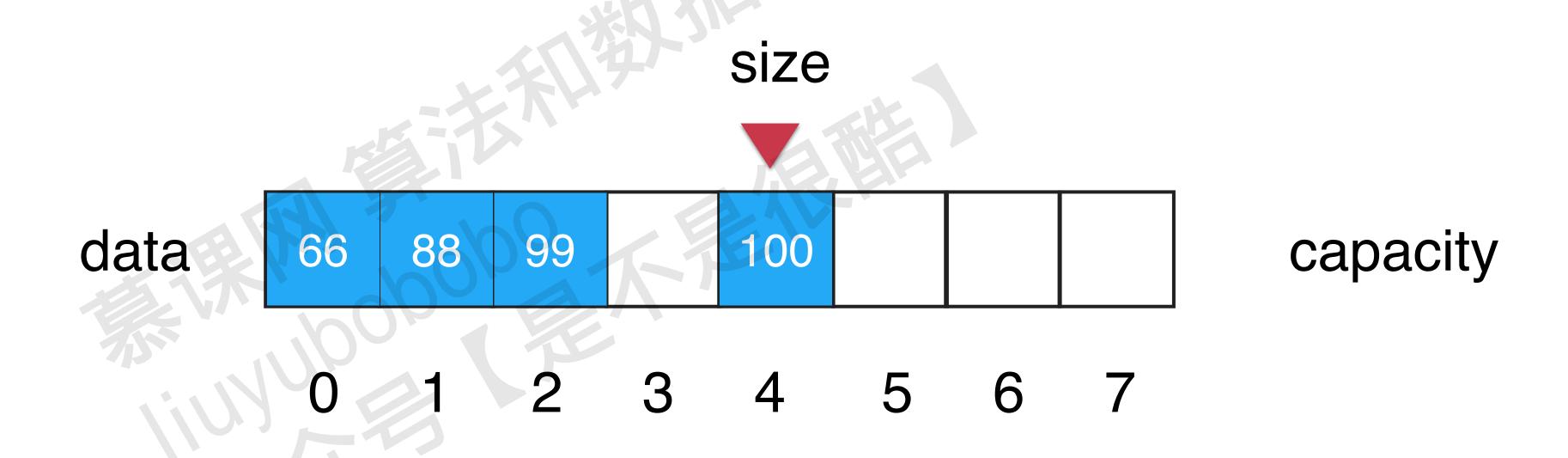


# 实践:向数组末尾添加元素

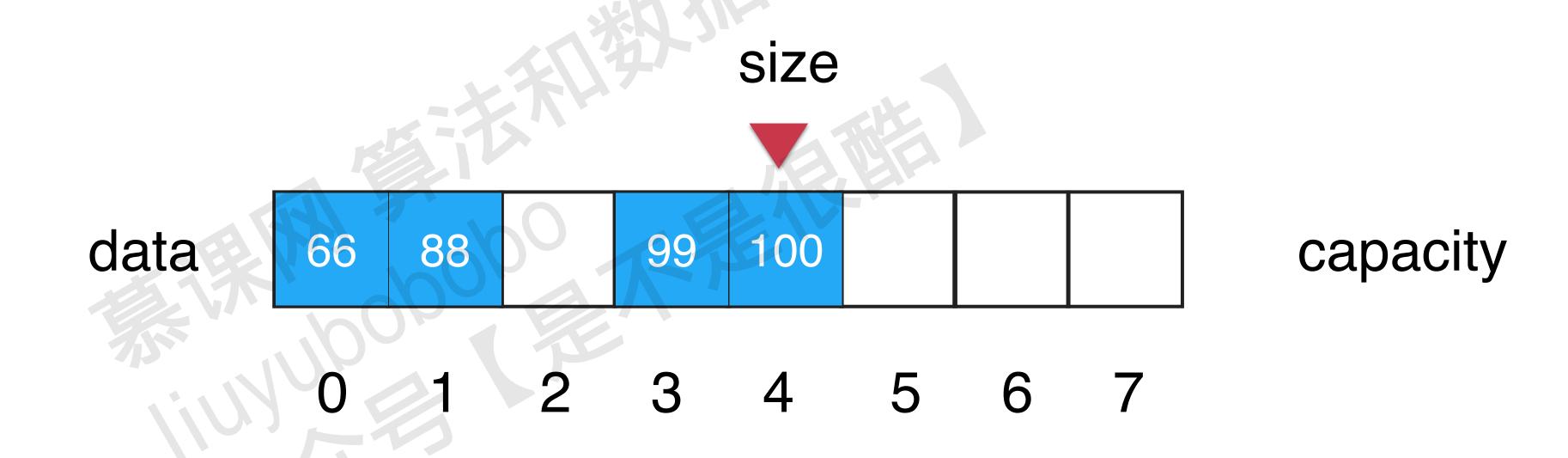
向指定位置添加元素



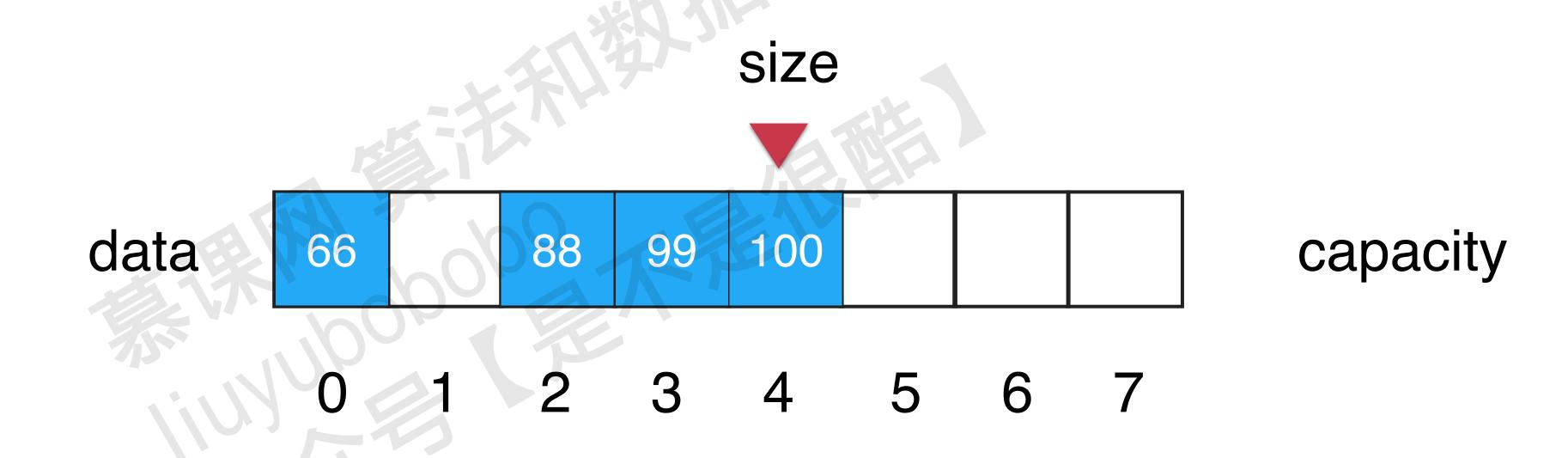
向指定位置添加元素



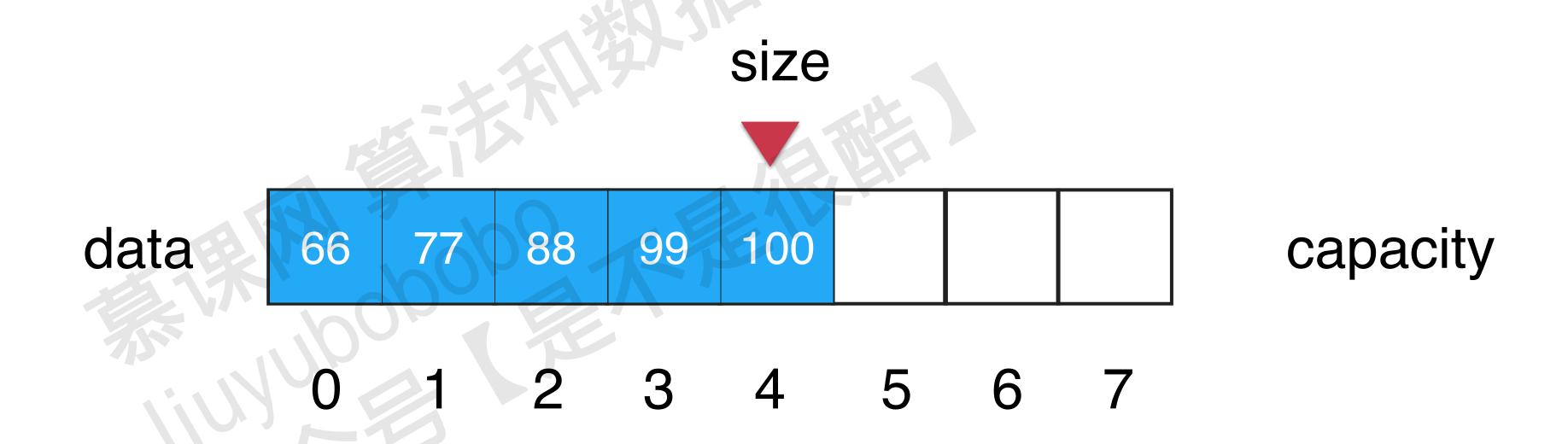
向指定位置添加元素



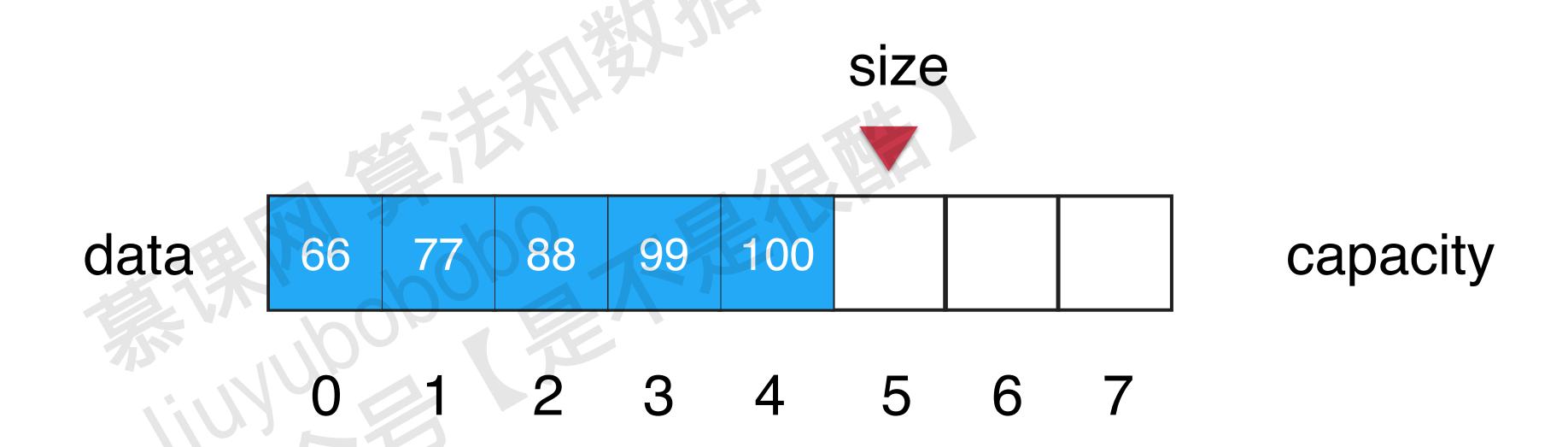
向指定位置添加元素



向指定位置添加元素



向指定位置添加元素





# 在数组中查询元素和修改元素

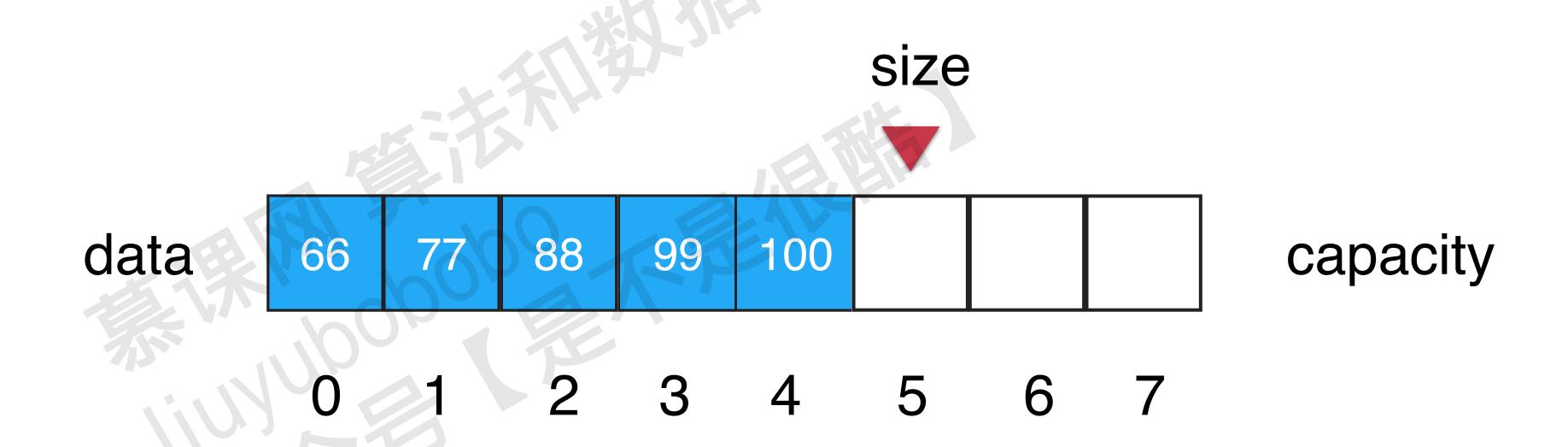
## 实践:在数组中查询元素和修改元素

# 数组中的包含,搜索和删除元素

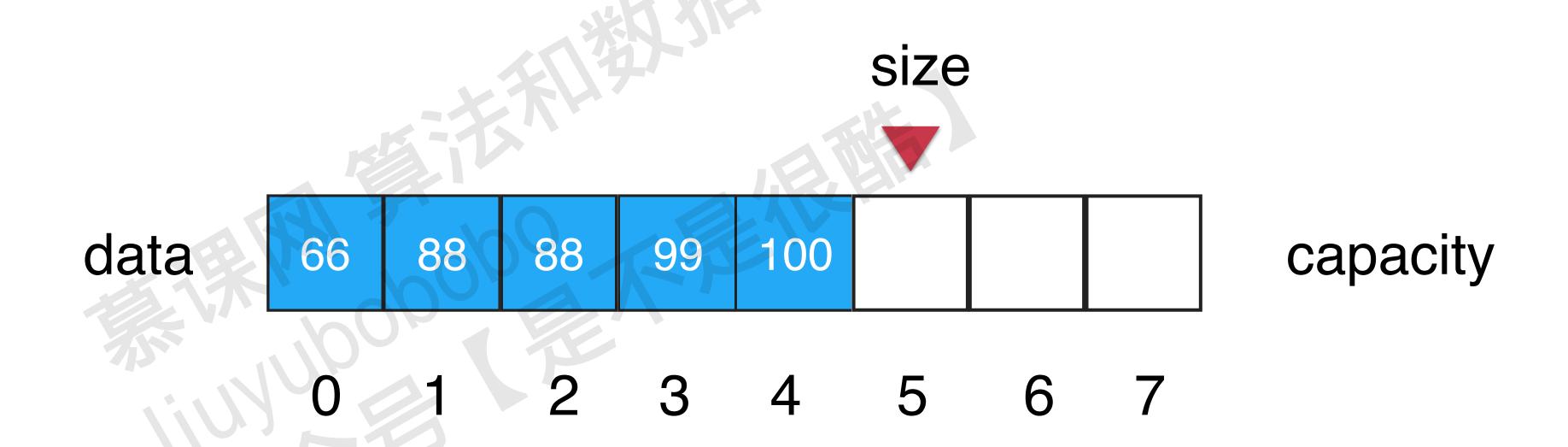


# 实践:数组中的包含和搜索

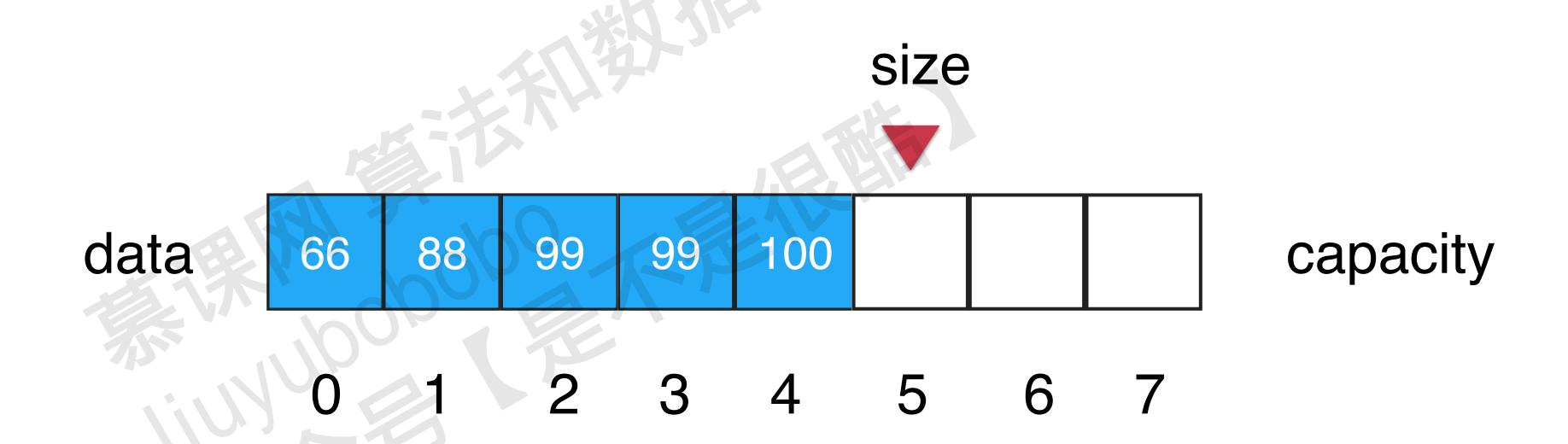
删除指定位置元素



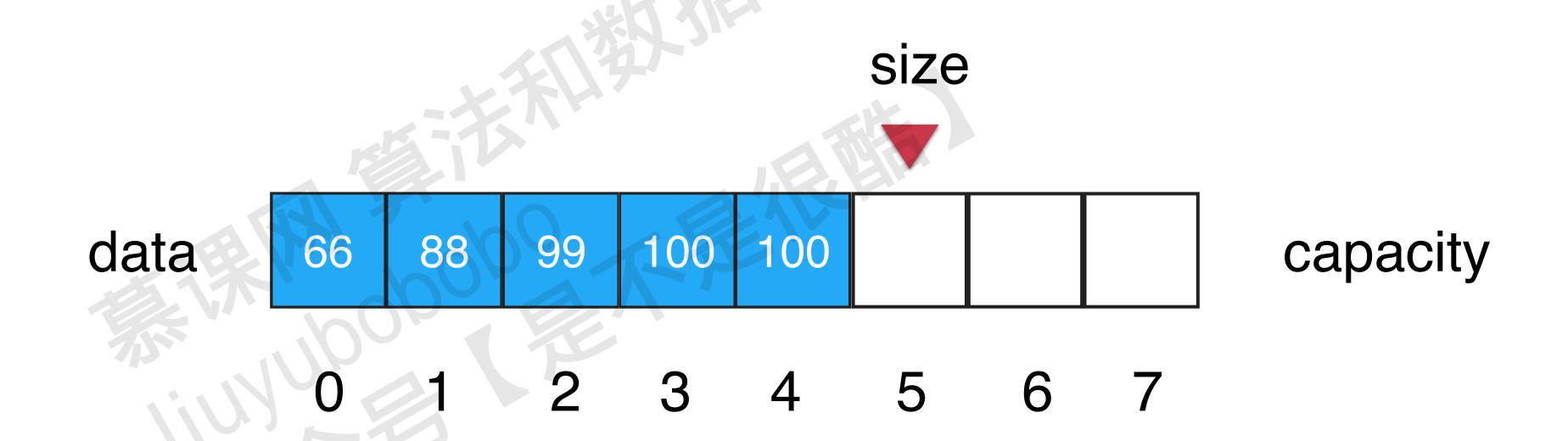
删除指定位置元素



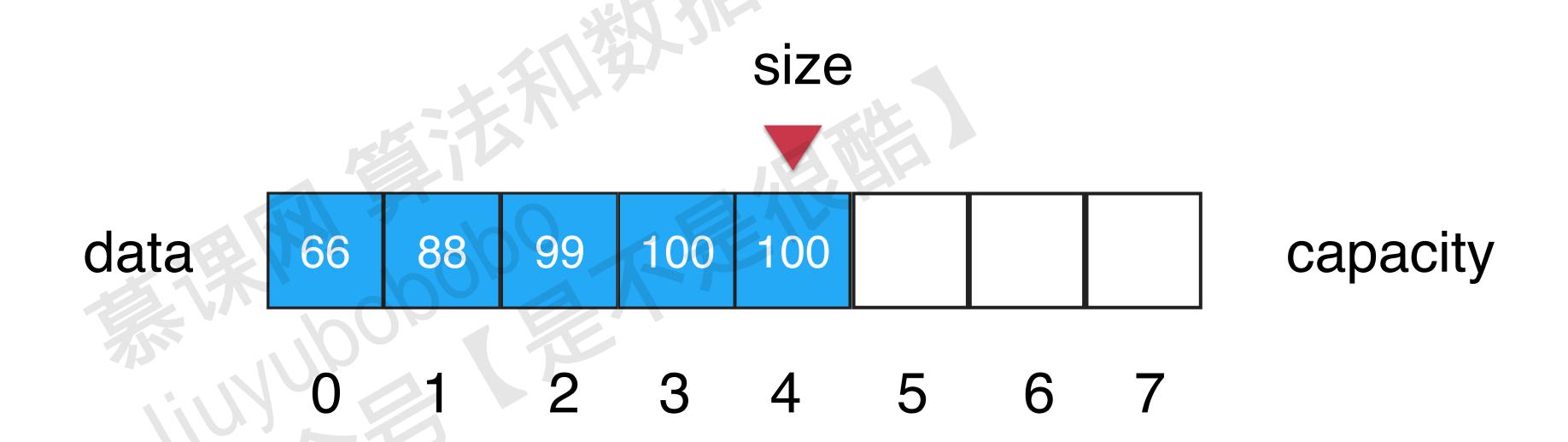
删除指定位置元素



删除指定位置元素



删除指定位置元素

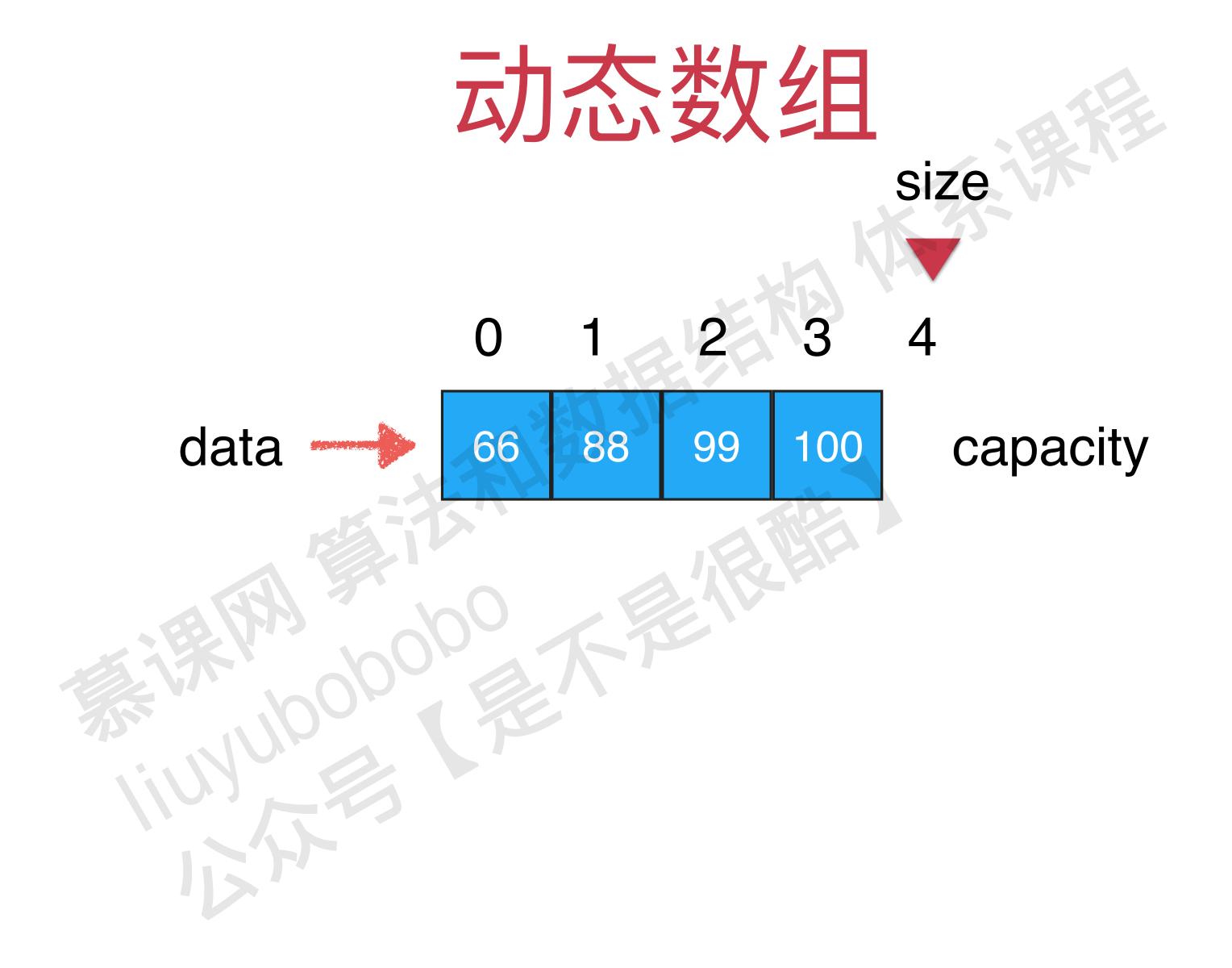




# 实践:从数组中删除元素

使用泛型

实践: 使用泛型

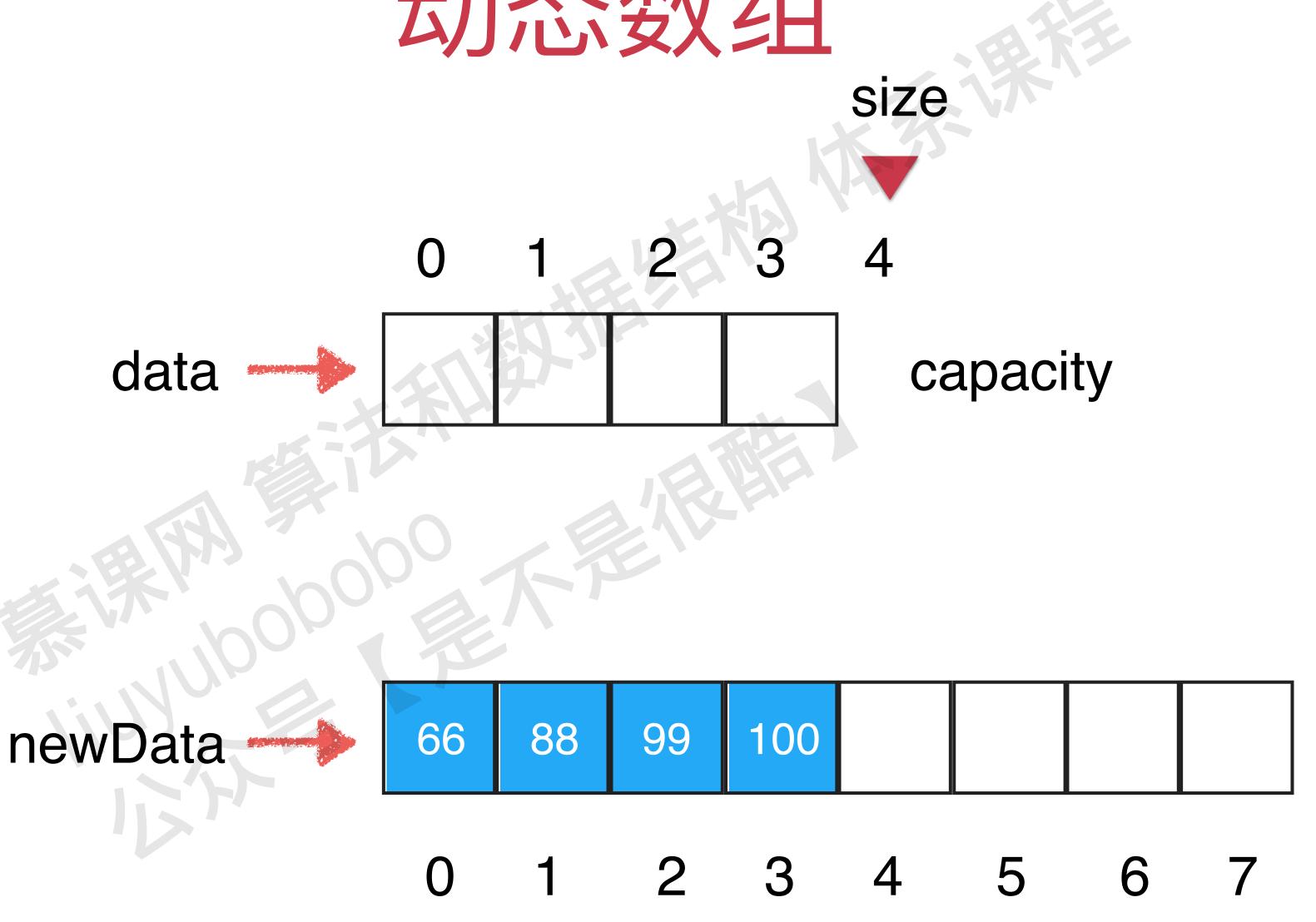


### 动态数组 size capacity 100 88 99 66

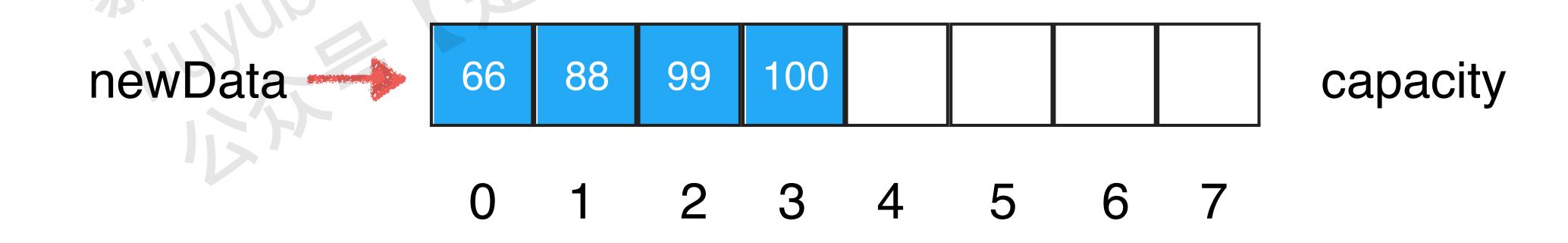
0 1 2 3 4 5 6 7

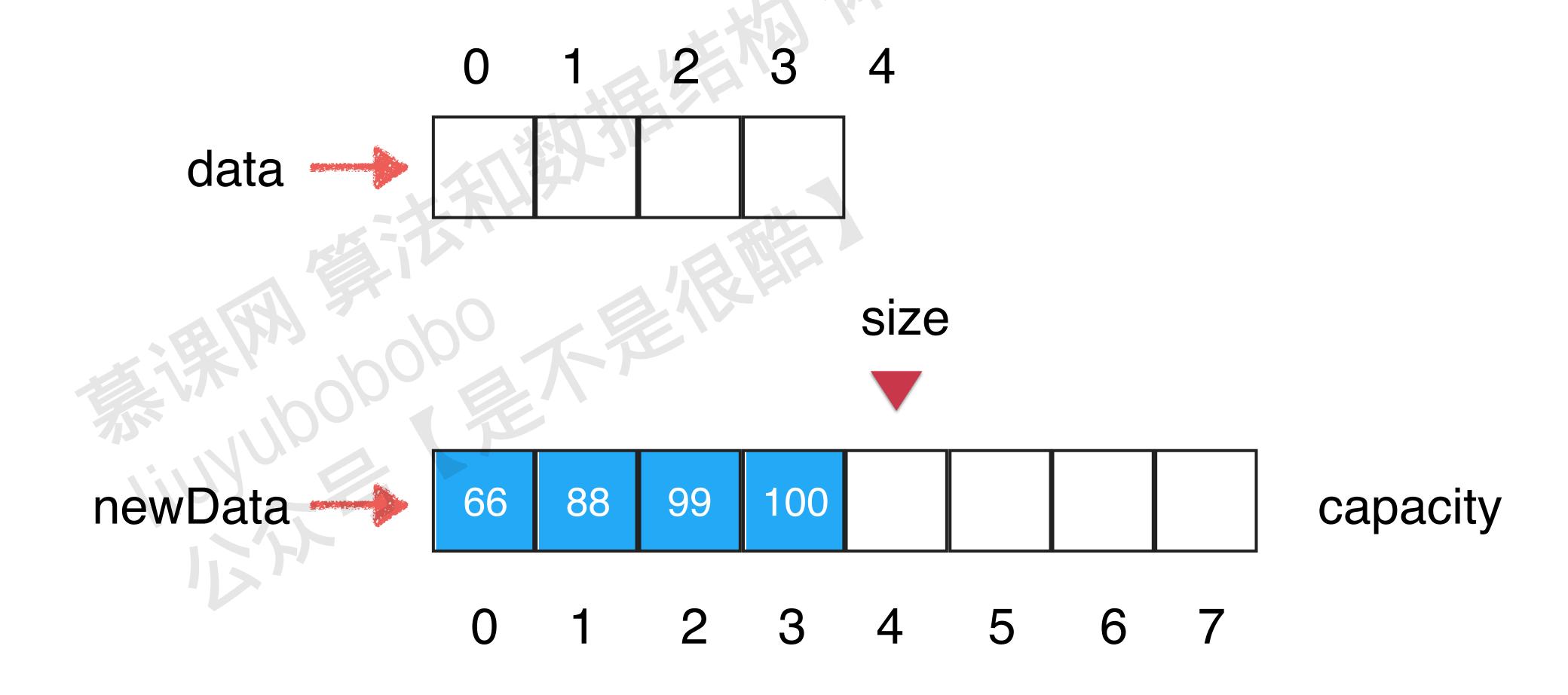
data

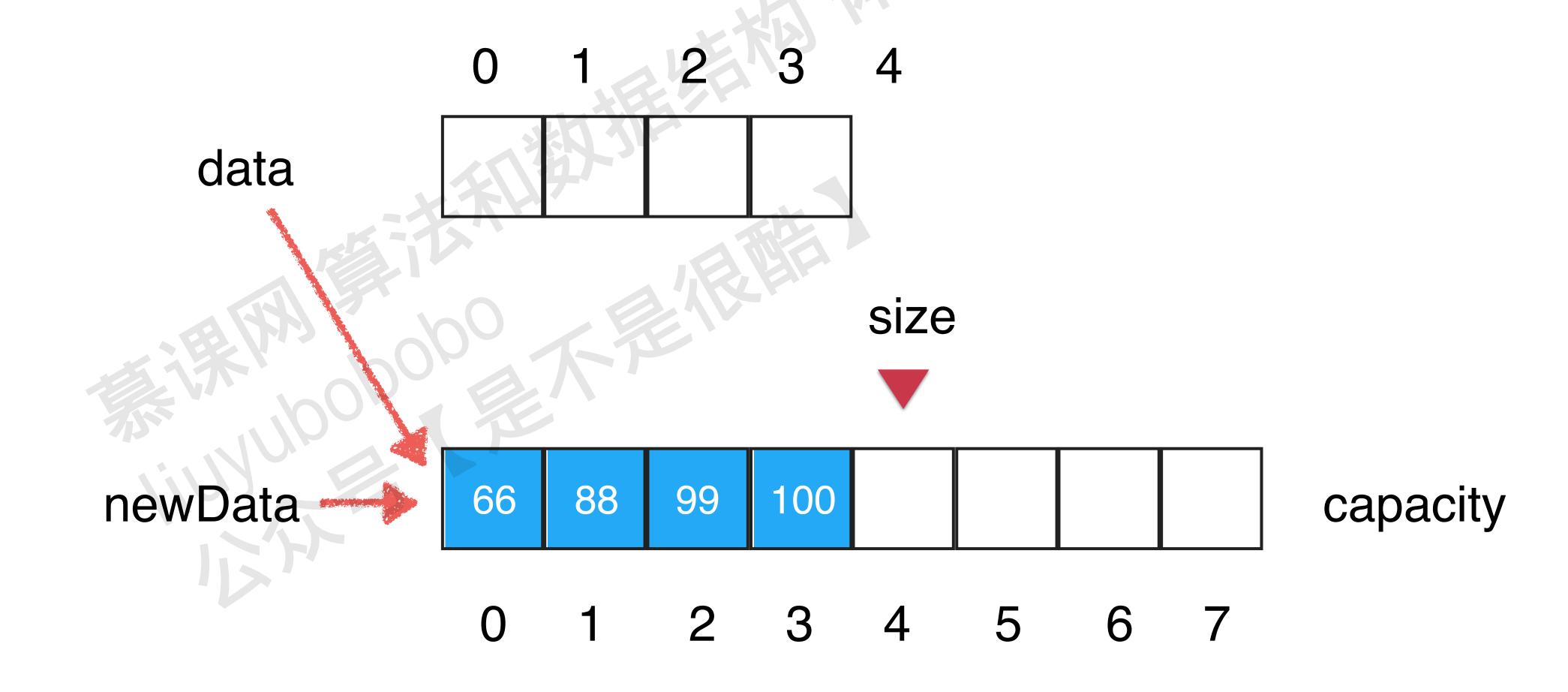
newData

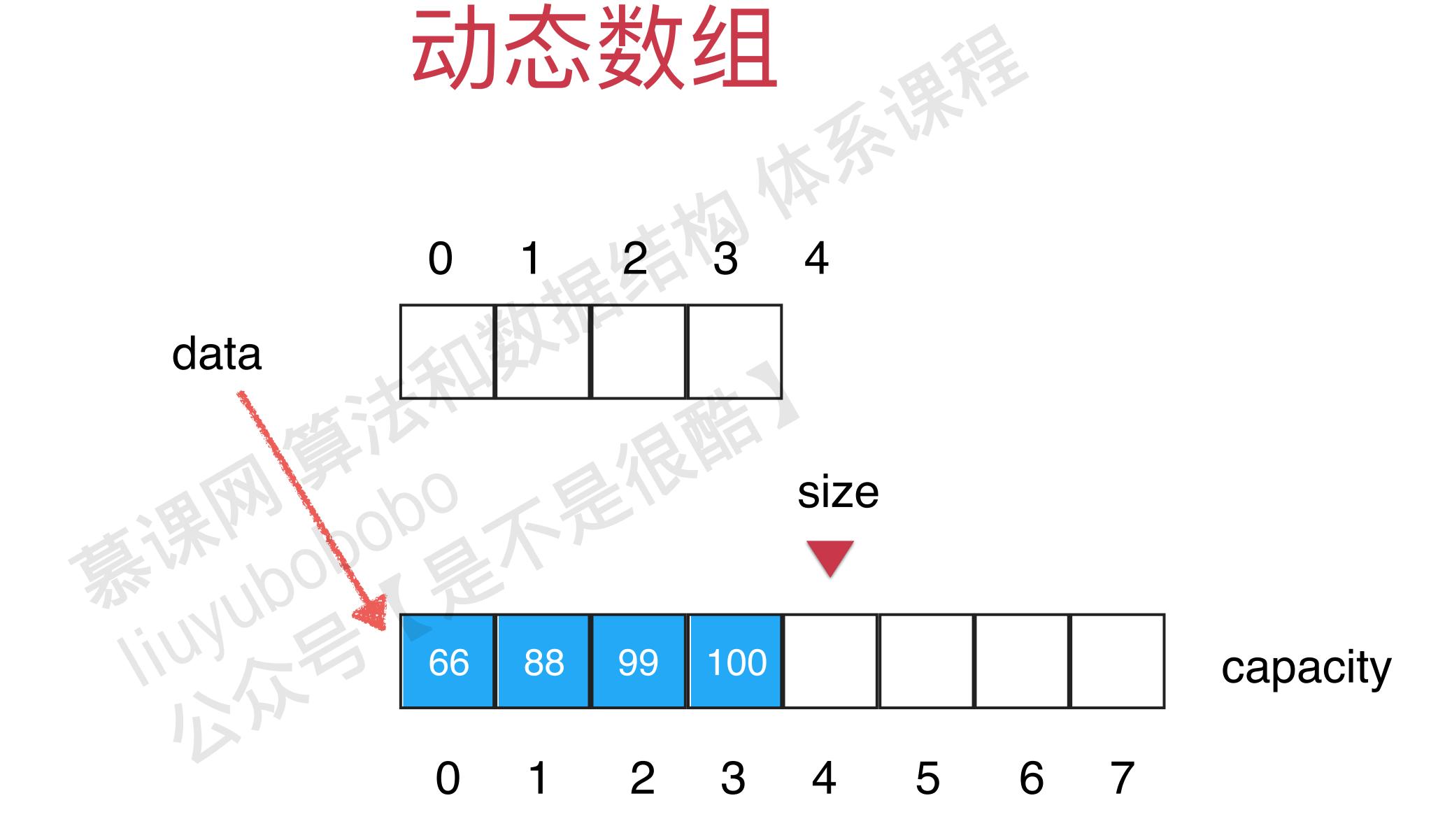


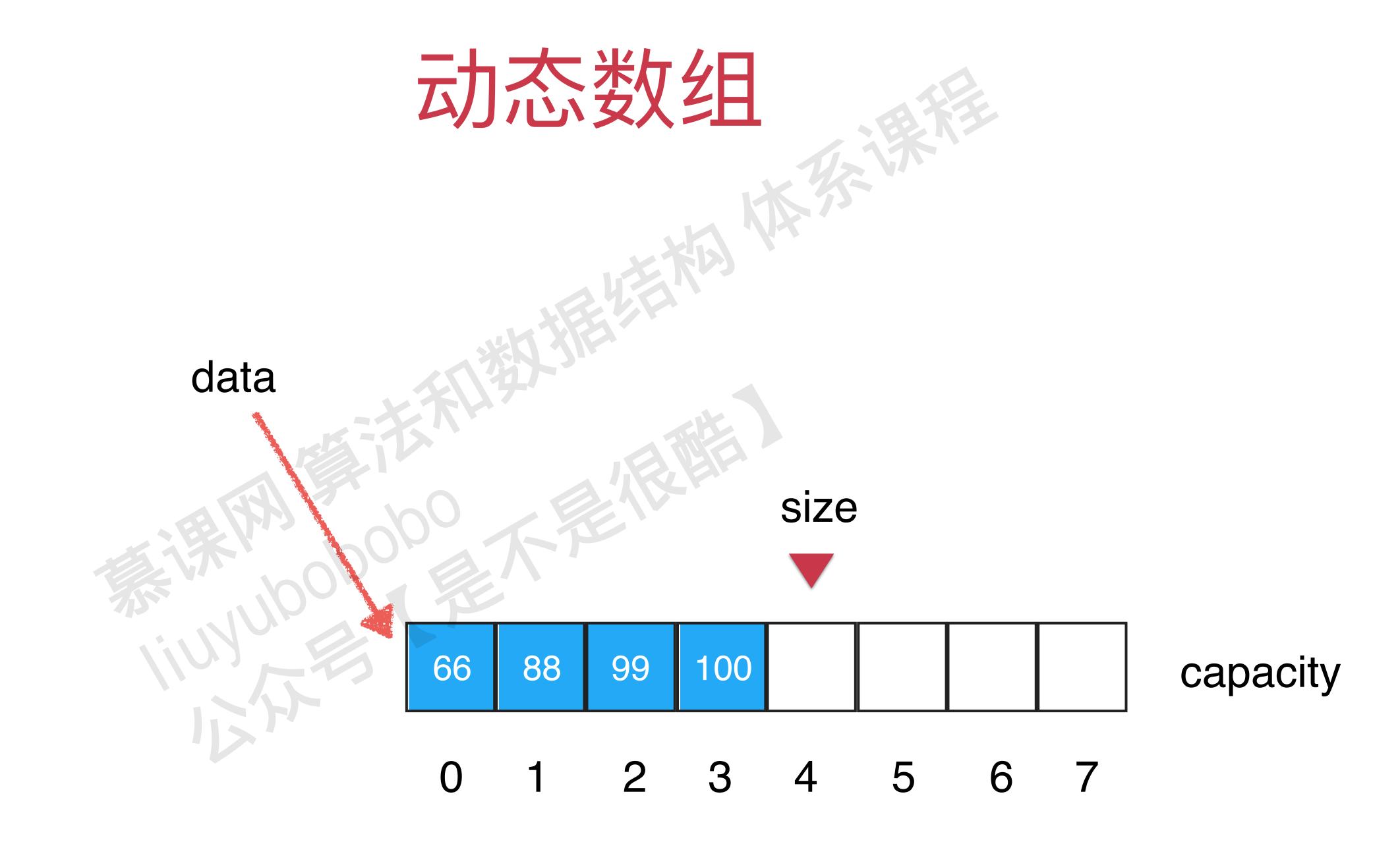


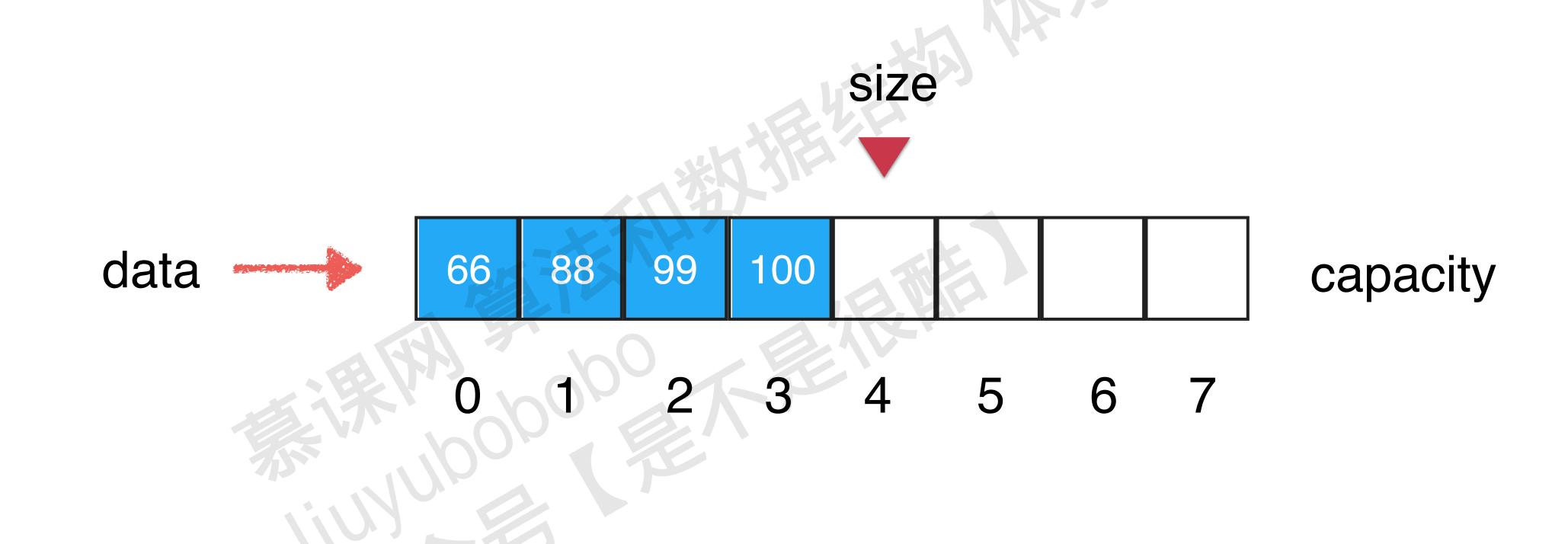












实践:动态数组

# 简单的时间复杂度分析

• 添加操作 O(n)

addLast(e) O(1) addFirst(e) O(n) O(n)

严格计算需要一些概率论知识

• 删除操作 O(n)

· 修改操作 O(1)

set(index, e) O(1

• 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)

add(index, e) O(n/2) = O(n)

O(n)

resize O(n)

最坏情况

• 添加操作 O(n)

addLast(e) O(1)addFirst(e) O(n)add(index, e) O(n/2) = O(n)

O(n)

resize O(n)

最坏情况

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 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:

addLast O(n)

removeLast O(n)

addLast O(n)

removeLast O(n)

capacity = 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



### 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