



CSDN学院 IT实战派

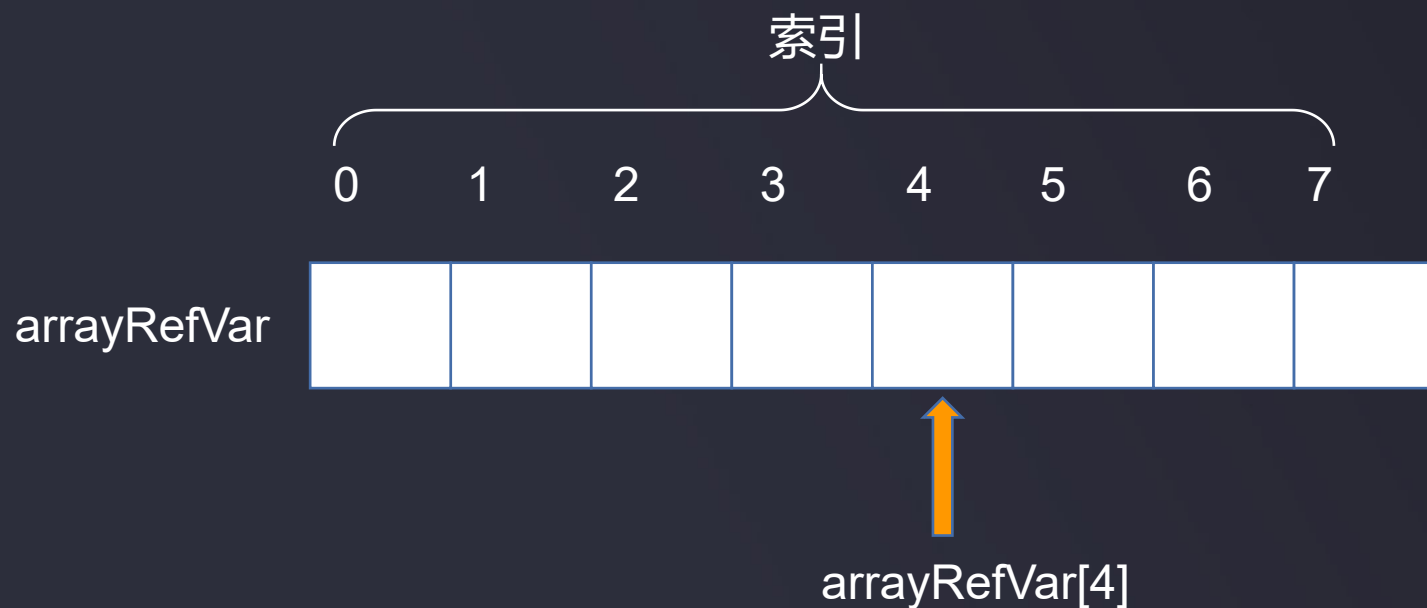
图解数据结构和算法

数组

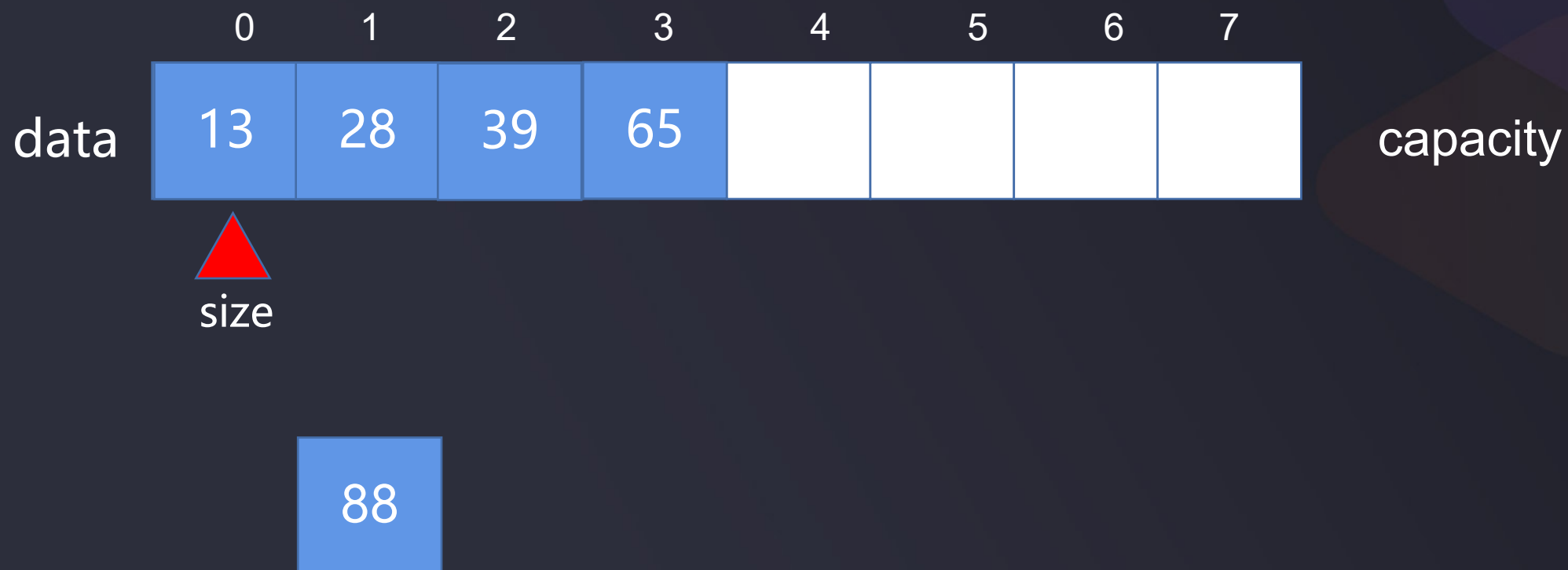
讲师：Samuel

本章概述

- ◆ 数组是内存中一片连续的内存空间
- ◆ 可以根据索引下标非常快地定位到某一个元素
- ◆ 但是新增、删除元素的时候需要移动元素位置以保证其连续，效率会变低



| 本章概述



本章概述



addLast

removeLast

addLast

removeLast

| Content

- 1 数组的特征
- 2 封装数组
- 3 数组的基本操作
- 4 复杂度分析

数组的特征

1 数组的声明和创建

- ◆ Java 语言中提供的数组是用来存储固定大小的同类型元素
- ◆ Java中可以使用两种方式来声明数组
 - `dataType[] arrayRefVar`
 - `dataType arrayRefVar[]`
- ◆ Java中数组的创建方式同样有两种
 - `arrayRefVar = new dataType[arraySize]`
 - `dataType[] arrayRefVar = {value0, value1, ..., valuek}`



自定义数组

1 数组索引的语意

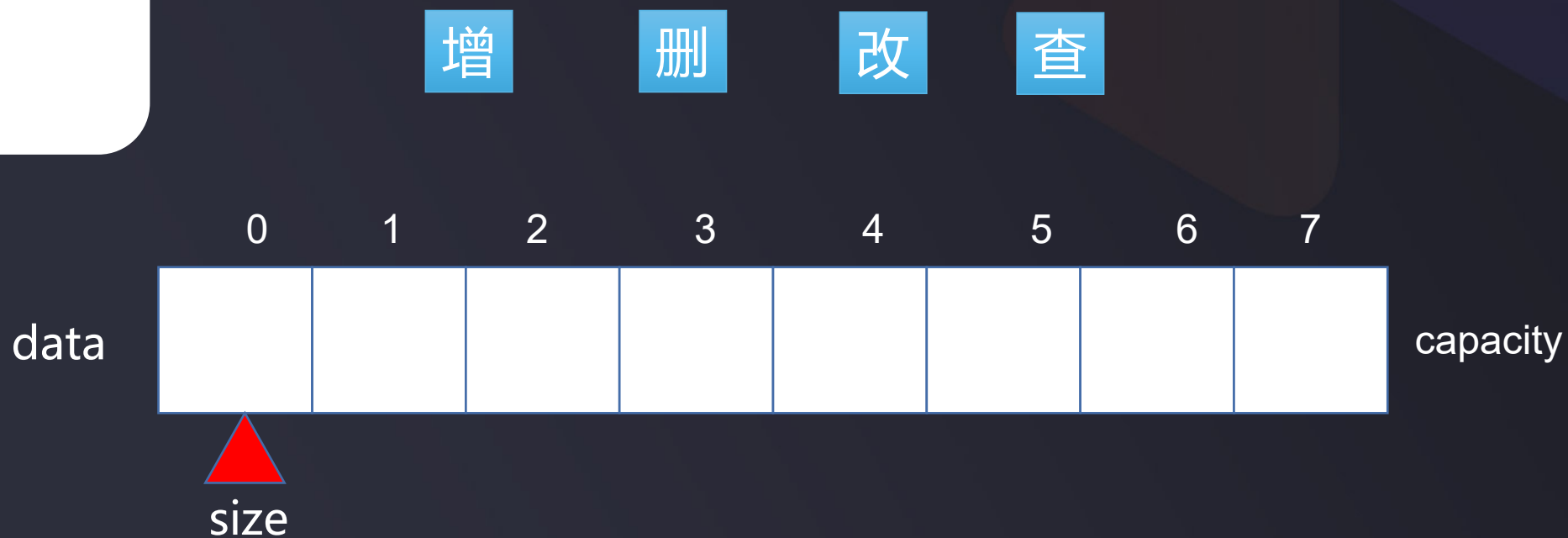
- ◆ 索引可以有语意，也可以无语意
- ◆ 有语意的情况下数组最大的优点就是快速查询，`scores[2]`
- ◆ 没有语意的下数组的如何判断没有元素？添加元素？删除呢？



自定义数组

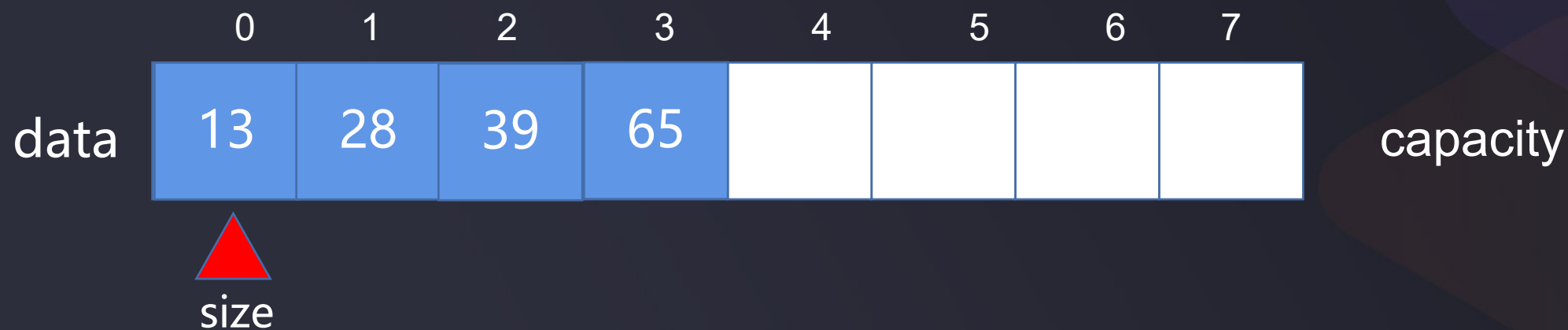
2 自定义数组

```
public class void Array() {  
    private int[] data;  
    private int size;  
    // private int capacity;  
}
```



数组基本操作

1 数组添加元素

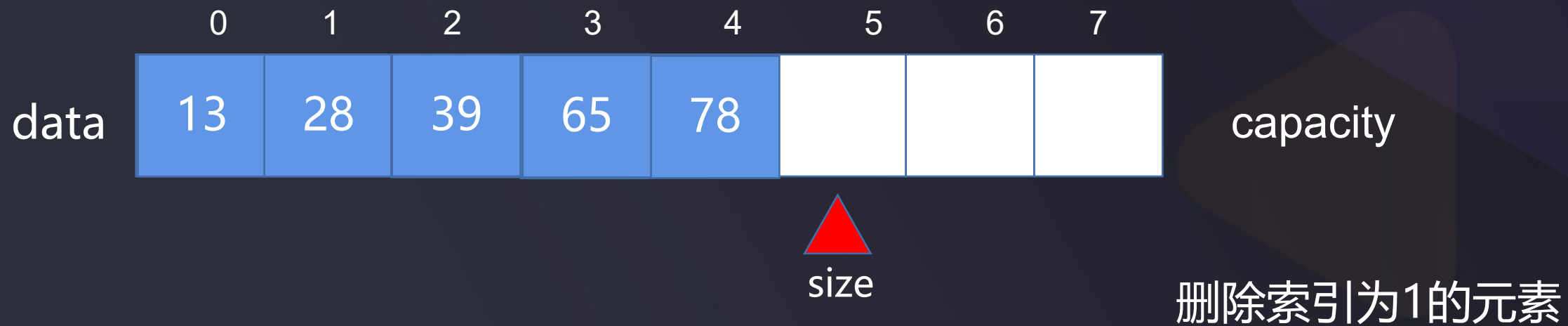


2 数组查询和修改元素

- ◆ 给定索引获得元素
- ◆ 设置某个索引位置上的元素为e
- ◆ contains和find

数组基本操作

3 数组删除元素



| 数组基本操作

4 泛型数组

- ◆ 改造自定义数组使其可以存放任何类型的元素
- ◆ 可以使用泛型来约束数组中的元素，需注意只能存放类对象，不能使用基本类型
- ◆ 基本类型都有对应的包装类，java内部可以自动拆装箱完成基本类型和包装类的相互转换

数组基本操作

5 动态数组



时间复杂度分析

1 时间复杂度

原则：忽略常数项、忽略低次项、忽略系数

时间复杂度由小到大依次为： $O(1) < O(\log_2 n) < O(n) < O(n \log_2 n) < O(n^2) < O(n^3) < O(n^k) < O(2^n)$

2 添加元素时间复杂度 $O(n)$

<code>addLast(e)</code>	$O(1)$	}	最坏情况 $O(n)$	<code>resize()</code>	$O(n)$
<code>addFrist(e)</code>	$O(n)$				
<code>add(index,e)</code>	$O(n/2)=O(n)$				

| 时间复杂度分析

3 删除元素时间复杂度 $O(n)$

`removeLast(e)` $O(1)$

`removeFrist(e)` $O(n)$

`remove(index,e)` $O(n/2)=O(n)$

最坏情况
 $O(n)$

`resize()` $O(n)$

4 修改元素时间复杂度 $O(1)$

`set(index,e)` $O(1)$

| 时间复杂度分析

5 查找元素时间复杂度 $O(n)$

get(index) $O(1)$

contains(e) $O(n)$

find(e) $O(n)$

已知索引 $O(1)$, 未知索引 $O(n)$

6 时间复杂度分析

增 $O(n)$

删 $O(n)$

如果只对最后一个元素操作, 因为有resize操作, 所以依然是 $O(n)$

改和查 已知索引 $O(1)$ 、未知索引 $O(n)$

| 时间复杂度分析

7 均摊时间复杂度

- ◆ 由于存在resize操作, 所以即使向最后一个位置添加元素, 那么添加的最坏的时间复杂度是 $O(n)$
- ◆ 不可能每次向最后一个位置添加元素都触发resize, 那么使用最坏时间复杂度分析添加算法不合理
 - 假设当前的capacity=8, 并且每一次添加都是使用的addLast
 - 当第9次添加的时候触发了resize, 那么需要将原来的8个元素copy并添加第9个新元素, 总共执行了17次
 - 对于添加9个元素来说每次addLast平均上大概进行了 $17/9=2$ 次的操作
 - 结论: capacity=n, n+1次的addLast操作一共执行了 $2n+1$ 次操作, 平均每次addLast进行2次操作
 - 这样均摊计算, 时间复杂度就是 $O(1)$ 级别的, 对于addLast操作均摊复杂度比最坏复杂度更有参考意义
- ◆ 同理, removeLast的均摊时间复杂度依然是 $O(1)$ 的

时间复杂度分析

8 复杂度的震荡

- ◆ 同时进行addLast和removeLast的时候回发现每次都需要进行resize操作，那么就会出现复杂度的震荡



addLast

removeLast

addLast

removeLast

- ◆ 出现这个问题的原因就是删除的时候过于eager了

- ◆ 解决方案是可以适当lazy处理



addLast

removeLast

removeLast

二维数组

1 声明和初始化

- ◆ 二维数组其实就是盛放数组的数组，换言之二维数组就是一个元素为一维数组的数组
- ◆ 数据类型[][] 变量名=new 数据类型[m][n]
 - m表示这个二维数组有多少个数组
 - n表示每一个一维数组的元素个数
- ◆ 数据类型[][] 变量名=new 数据类型[m][];
 - m表示这个二维数组有多少个数组
 - 这一次没有直接给出一维数组的元素个数，可以动态的给出
- ◆ 数据类型[][] 变量名={{元素...},{元素...},{元素...}}

| 二维数组

2 二维数组的使用

◆ 某公司按照季度和月份统计的数据如下

第一季度：22, 66, 44

第二季度：77, 33, 88

第三季度：11, 66, 99

第四季度：25, 45, 65

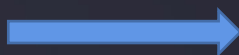
◆ 求公司的年销售额

二维数组

3 稀疏数组sparsearray

- ◆ 当数组中大部分元素为 0，或者为同一个值的数组时，可以使用稀疏数组来保存该数组
 - 记录数组一共有几行几列，有多少个不同的值
 - 把具有不同值的元素的行列及值记录在一个小规模数组中，从而缩小程序的规模

0	0	0	22	0	0	15
0	11	0	0	0	17	0
0	0	0	16	0	0	0
0	0	0	0	0	39	0
91	0	0	0	0	0	0
0	0	28	0	0	0	0



	row	col	val
[0]	6	7	8
[1]	0	3	22
[2]	0	6	15
[3]	1	1	11
[4]	1	5	17
[5]	2	3	16
[6]	3	5	39
[7]	4	0	91

EDU

CSDN学院 IT实战派

下节课再见，记得关注公众号

