算法与数据结构体系课程

liuyubobobo

更多关于二分查找法

二分查找法的变种: upper

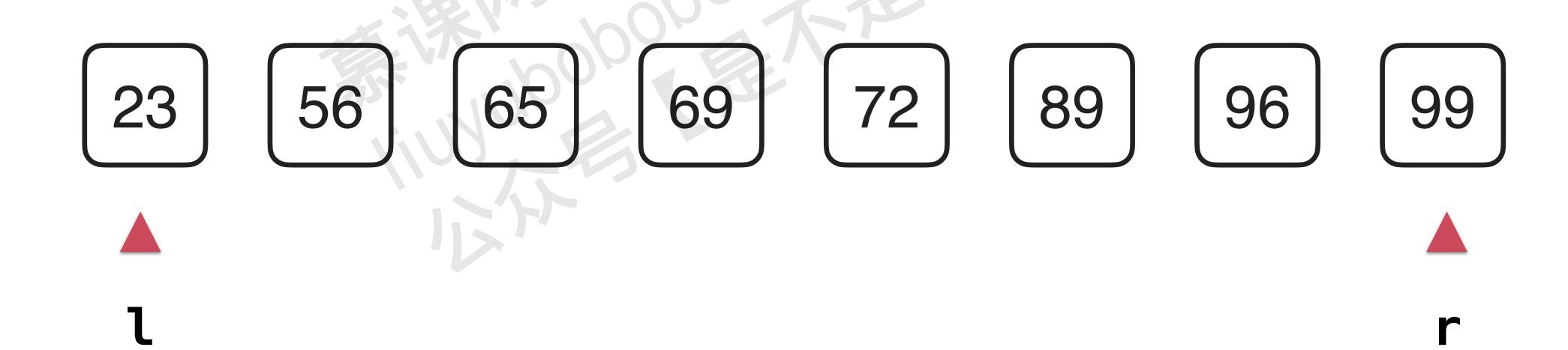
查找存在或者不存在

查找大于 target 的最小值

查找大于 target 的最小值 查找大于 60 的最小值

 23
 56
 65
 69
 72
 89
 96
 99

查找大于 target 的最小值 搜索范围 arr[l, r]



查找大于 target 的最小值 搜索范围 arr[l, r] r=arr.length

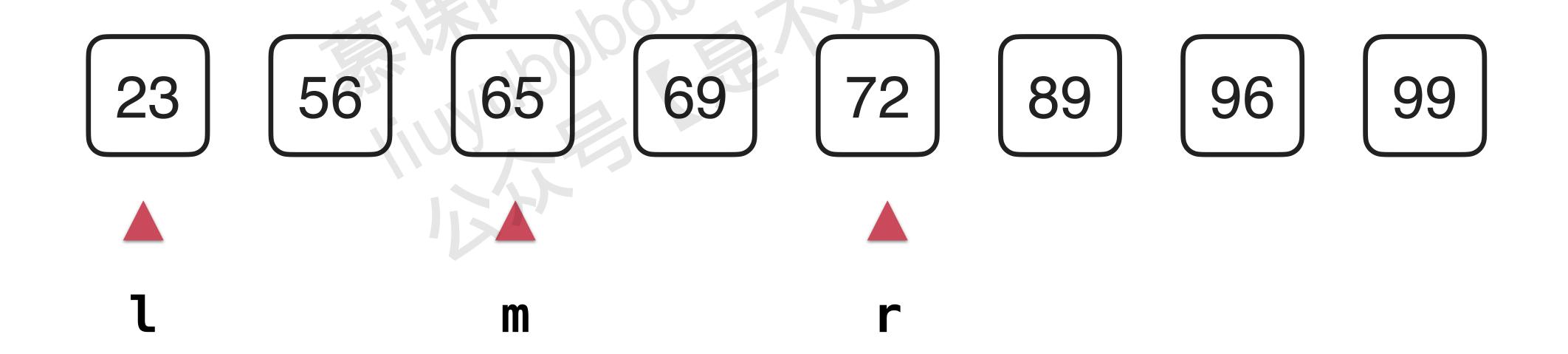
if(arr[mid] > target) r = mid

23 [56] [65] [69] [72] [89] [96] [99]

l

查找大于 target 的最小值 搜索范围 arr[l, r] r=arr.length

if(arr[mid] > target) r = mid



查找大于 target 的最小值 搜索范围 arr[l, r] r=arr.length

if(arr[mid] > target) r = mid
if(arr[mid] <= target) l = mid + 1</pre>

 [23]
 [56]
 [65]
 [69]
 [72]
 [89]
 [96]
 [99]

1 m r

查找大于 target 的最小值 搜索范围 arr[l, r] r=arr.length

```
if(arr[mid] > target) r = mid
if(arr[mid] <= target) l = mid + 1</pre>
```

 $\begin{bmatrix} 23 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 56 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 65 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 69 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 72 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 89 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 96 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 99 \end{bmatrix}$

lr

实现 upper

实践: 实现 upper

二分查找法的变种: ceil

ceil

查找5 如果数组中存在元素,返回最大索引

查找 6

1 1 3 3 5 5 7 7

ceil

查找5 如果数组中存在元素,返回最大索引

查找6 如果数组中不存在元素,返回 upper

1 1 3 3 5 5 7 7

ceil(5.0) = 5 ceil(5.5) = 6

实践:实现 ceil

二分查找法的变种: lower_ceil

lower_ceil

查找5 如果数组中存在元素,返回最大索引

1 1 3 3 5 5 7 7

lower_ceil

查找5 如果数组中存在元素,返回最小索引

查找6 如果数组中不存在元素,返回 upper

1 1 3 3 5 5 7 7

lower_ceil

查找5 如果数组中存在元素,返回最小索引

查找6 如果数组中不存在元素,返回 upper

1 1 3 3 5 5 7 7

>= target 的最小索引

作业解析:实现 lower_ceil

二分查找法的变种: lower

查找小于 target 的最大值 查找小于 85 的最大值

23 [56] [65] [69] [72] [89] [96] [99]

查找小于 target 的最大值 搜索范围 arr[l, r] l=-1 if(arr[mid] < target) l = mid if(arr[mid] >= target) r = mid - 1

23 [56] [65] [69] [72] [89] [96] [99]

m

实现 lower



lower 的问题

查找小于 target 的最大值 搜索范围 arr[l, r] l=-1

if(arr[mid] < target) I = mid

if(arr[mid] >= target) r = mid - 1

 $\begin{bmatrix} 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 \end{bmatrix}$

M = I + (r - I) / 2 = 0 + (1 - 0) / 2 = 0I r 搜索空间没有变化

lower 的问题

```
if(arr[mid] < target) I = mid
if(arr[mid] >= target) r = mid - 1
```

$$\begin{array}{c|c} 1 \\ \hline \end{array}$$

这个问题只有在I和r相临时存在

解决方案: m = 1 + (r - 1 + 1) / 2

upper

查找大于 target 的最小值 搜索范围 arr[l, r] r=arr.length

if(arr[mid] > target) r = mid
if(arr[mid] <= target) l = mid + 1</pre>

 [23]
 [56]
 [65]
 [69]
 [72]
 [89]
 [96]
 [99]

l





lower_floor

查找5 如果数组中存在元素,返回最小索引

查找 4

1 1 3 3 5 5 7 7

lower_floor

查找5 如果数组中存在元素,返回最小索引

查找4 如果数组中不存在元素,返回 lower

1 1 3 3 5 5 7 7

upper_floor

查找5 如果数组中存在元素,返回最大索引

查找 4

1 1 3 3 5 5 7 7

upper_floor

查找5 如果数组中存在元素,返回最大索引

查找4 如果数组中不存在元素,返回 lower

1 1 3 3 5 5 7 7

<= target 的最大索引

作业解析: lower_floor 和 upper_floor

二分查找法模板

一分查找法模板

二分查找

upper

upper_ceil

lower_ceil

lower

upper_floor

lower_floor

一分查找法模板

return I;

```
int | =
 // 在 data[l, r] 中寻找解
 while(l < r){
    int mid = 上取整? 下取整?
    if(data[mid].compareTo(target) 0)
    else
```

作业:用>= target的最小值的思路; 实现二分查找法

作业解析:用>=target的最小值的思路; 实现二分查找法

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