

master ▾

...

leetcode-master / problems / 0704.二分查找.md

 borninfreedom update 二分查找: 添加了python左闭右开区间的代码, 同时对问题做了下排版 History

7 contributors



PDF下载

代码随想录

刷题

微信群

B站

代码随想录

知识星球

代码随想录

欢迎大家[参与本项目](#), 贡献其他语言版本的代码, 拥抱开源, 让更多学习算法的小伙伴们收益!

704. 二分查找

题目链接: <https://leetcode-cn.com/problems/binary-search/>

给定一个 n 个元素**有序的 (升序) 整型数组** `nums` 和一个目标值 `target`, 写一个函数搜索 `nums` 中的 `target`, 如果目标值存在返回下标, 否则返回 `-1`。

示例 1:

输入: `nums = [-1,0,3,5,9,12]`, `target = 9`

输出: `4`

解释: `9` 出现在 `nums` 中并且下标为 `4`

示例 2:

输入: `nums = [-1,0,3,5,9,12]`, `target = 2`

输出: `-1`

解释: `2` 不存在 `nums` 中因此返回 `-1`

提示:

- 你可以假设 `nums` 中的所有元素是不重复的。
- n 将在 $[1, 10000]$ 之间。
- `nums` 的每个元素都将在 $[-9999, 9999]$ 之间。

思路

这道题目的前提是**数组为有序数组**，同时题目还强调**数组中无重复元素**，因为一旦有重复元素，使用二分查找法返回的元素下标可能不是唯一的，这些都是使用二分法的前提条件，当大家看到题目描述满足如上条件的时候，可要想一想是不是可以用二分法了。时间复杂度 $O(\log n)$:当数据量 n 翻倍时，步数加1。

二分查找涉及的很多的边界条件，逻辑比较简单，但就是写不好。例如到底是 `while(left < right)` 还是 `while(left <= right)`，到底是 `right = middle` 呢，还是要 `right = middle - 1` 呢？

大家写二分法经常写乱，主要是因为**对区间的定义没有想清楚，区间的定义就是不变量**。要在二分查找的过程中，保持不变量，就是在while寻找中每一次边界的处理都要坚持根据区间的定义来操作，这就是**循环不变量规则**。

写二分法，区间的定义一般为两种，左闭右闭即`[left, right]`，或者左闭右开即`[left, right)`。

下面我用这两种区间的定义分别讲解两种不同的二分写法。

二分法第一种写法

第一种写法，我们定义 `target` 是在一个在左闭右闭的区间里，也就是`[left, right]`（这个很重要非常重要）。

区间的定义这就决定了二分法的代码应该如何写，因为定义`target`在`[left, right]`区间，所以有如下两点：

- `while (left <= right)` 要使用 `<=`，因为`left == right`是有意义的，所以使用 `<=`
- `if (nums[middle] > target)` `right` 要赋值为 `middle - 1`，因为当前这个`nums[middle]`一定不是`target`，那么接下来要查找的左区间结束下标位置就是 `middle - 1`

例如在数组：1,2,3,4,7,9,10中查找元素2，如图所示：

<https://blog.csdn.net/u010803748/article/details/51097086>

c/c++浮点型数据转换成整型数据

代码如下：（详细注释）

```
// 版本一
class Solution {
public:
    int search(vector<int>& nums, int target) {
        int left = 0;
        int right = nums.size() - 1; // 定义target在左闭右闭的区间里，[left, right]
        while (left <= right) { // 当left==right, 区间[left, right]依然有效，所以用 <=
            int middle = left + ((right - left) / 2); // 防止溢出 等同于 (left + right)/2
            if (nums[middle] > target) {
                right = middle - 1; // target 在左区间，所以[left, middle - 1]
            } else if (nums[middle] < target) {
                left = middle + 1; // target 在右区间，所以[middle + 1, right]
            } else { // nums[middle] == target
                return middle; // 数组中找到目标值，直接返回下标
            }
        }
        // 未找到目标值
        return -1;
    }
};
```

```
int search(vector<int>& nums, int target) {
    int start = 0, end = nums.size() - 1;
    while (end >= 1) {
        if (target < nums[end/2]) {
            end = end/2 - 1;
        } else if (target == nums[end/2]) {
            return end/2;
        } else {
            start = end/2;
        }
    }
    return -1;
}
```

```
}  
};
```

二分法第二种写法

如果说定义 target 是在一个在左闭右开的区间里，也就是 $[left, right)$ ，那么二分法的边界处理方式则截然不同。

有如下两点：

- while ($left < right$)，这里使用 $<$ ，因为 $left == right$ 在区间 $[left, right)$ 是没有意义的
- if ($nums[middle] > target$) right 更新为 middle，因为当前 $nums[middle]$ 不等于target，去左区间继续寻找，而寻找区间是左闭右开区间，所以right更新为middle，即：下一个查询区间不会去比较 $nums[middle]$

在数组：1,2,3,4,7,9,10中查找元素2，如图所示：（注意和方法一的区别）

代码如下：（详细注释）

```
// 版本二  
class Solution {  
public:  
    int search(vector<int>& nums, int target) {  
        int left = 0;  
        int right = nums.size(); // 定义target在左闭右开的区间里，即：[left, right)  
        while (left < right) { // 因为left == right的时候，在[left, right)是无效的空间，所以使用<  
            int middle = left + ((right - left) >> 1); // 有符号位，右移，符号不变，相当于是  
            if (nums[middle] > target) { // (right-left)/2  
                right = middle; // target 在左区间，在[left, middle)中  
            } else if (nums[middle] < target) {  
                left = middle + 1; // target 在右区间，在[middle + 1, right)中  
            } else { // nums[middle] == target  
                return middle; // 数组中找到目标值，直接返回下标  
            }  
        }  
        // 未找到目标值  
        return -1;  
    }  
};
```

总结

二分法是非常重要的基础算法，为什么很多同学对于二分法都是一看就会，一写就废？

其实主要就是对区间的定义没有理解清楚，在循环中没有始终坚持根据查找区间的定义来做边界处理。

区间的定义就是不变量，那么在循环中坚持根据查找区间的定义来做边界处理，就是循环不变量规则。

本篇根据两种常见的区间定义，给出了两种二分法的写法，每一个边界为什么这么处理，都根据区间的定义做了详细介绍。

相信看完本篇应该对二分法有更深刻的理解了。

相关题目推荐

- [35.搜索插入位置](#)
- [34.在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置](#)
- [69.x 的平方根](#)
- [367.有效的完全平方数](#)

其他语言版本

Java:

(版本一) 左闭右闭区间

```
class Solution {
    public int search(int[] nums, int target) {
        // 避免当 target 小于nums[0] nums[nums.length - 1]时多次循环运算
        if (target < nums[0] || target > nums[nums.length - 1]) {
            return -1;
        }
        int left = 0, right = nums.length - 1;
        while (left <= right) {
            int mid = left + ((right - left) >> 1);
            if (nums[mid] == target)
                return mid;
            else if (nums[mid] < target)
                left = mid + 1;
            else if (nums[mid] > target)
                right = mid - 1;
        }
        return -1;
    }
}
```

(版本二) 左闭右开区间

```
class Solution {
    public int search(int[] nums, int target) {
        int left = 0, right = nums.length;
        while (left < right) {
            int mid = left + ((right - left) >> 1);
            if (nums[mid] == target)
                return mid;
            else if (nums[mid] < target)
```

```

        left = mid + 1;
    else if (nums[mid] > target)
        right = mid;
    }
    return -1;
}
}

```

Python:

(版本一) 左闭右闭区间

```

class Solution:
    def search(self, nums: List[int], target: int) -> int:
        left, right = 0, len(nums) - 1

        while left <= right:
            middle = (left + right) // 2

            if nums[middle] < target:
                left = middle + 1
            elif nums[middle] > target:
                right = middle - 1
            else:
                return middle
        return -1

```

(版本二) 左闭右开区间

```

class Solution:
    def search(self, nums: List[int], target: int) -> int:
        left, right = 0, len(nums)
        while left < right:
            mid = (left + right) // 2
            if nums[mid] < target:
                left = mid + 1
            elif nums[mid] > target:
                right = mid
            else:
                return mid
        return -1

```

Go:

(版本一) 左闭右闭区间

```

func search(nums []int, target int) int {
    high := len(nums) - 1
    low := 0
    for low <= high {
        mid := low + (high - low) / 2
        if nums[mid] == target {
            return mid
        }
    }
    return -1
}

```

```

    } else if nums[mid] > target {
        high = mid-1
    } else {
        low = mid+1
    }
}
return -1
}

```

(版本二) 左闭右开区间

```

func search(nums []int, target int) int {
    high := len(nums)
    low := 0
    for low < high {
        mid := low + (high-low)/2
        if nums[mid] == target {
            return mid
        } else if nums[mid] > target {
            high = mid
        } else {
            low = mid+1
        }
    }
    return -1
}

```

JavaScript:

// (版本一) 左闭右闭区间

```

var search = function(nums, target) {
    let l = 0, r = nums.length - 1;

```

≡ 327 lines (248 sloc) | 10.5 KB

...

```

        let mid = (l + r) >> 1;
        if(nums[mid] === target) return mid;
        let isSmall = nums[mid] < target;
        l = isSmall ? mid + 1 : l;
        r = isSmall ? r : mid - 1;
    }
    return -1;
};

```

// (版本二) 左闭右开区间

```

var search = function(nums, target) {
    let l = 0, r = nums.length;
    // 区间 [l, r)
    while(l < r) {
        let mid = (l + r) >> 1;
        if(nums[mid] === target) return mid;
        let isSmall = nums[mid] < target;
        l = isSmall ? mid + 1 : l;
        // 所以 mid 不会被取到
    }

```

```
        r = isSmall? r : mid;
    }
    return -1;
};
```

-
- 作者微信: [程序员Carl](#)
 - B站视频: [代码随想录](#)
 - 知识星球: [代码随想录](#)