## 

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



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<mark>有序的(升序)整型数组</mark> 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(logn):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<mark>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。</mark>

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

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

}

// 未找到目标值 return -1;

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

```
int search(vector<int>& nums, int target) {
例如在数组: 1,2,3,4,7,9,10中查找元素2, 如图所示:
                                                               int start = 0, end = nums.size() - 1;
https://blog.csdn.net/u010803748/article/details/51097086
                                                               while (end >= 1) {
c/c++浮点型数据转换成整型数据
                                                                 if (target < nums[end/2]) {
                                                                   end = end/2 - 1;
代码如下:
          (详细注释)
                                                                 } else if (target == nums[end/2]) {
                                                                   return end/2;
                                                                 } else {
 // 版本一
                                                                   start = end/2;
 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 <=
            if (nums[middle] > target) {
                right = middle - 1; // target 在左区间,所以[left, middle - 1]
             } else if (nums[middle] < target) {</pre>
                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

} };

### 二分法第二种写法

如果说定义 target 是在一个<mark>在左闭右开的区间里,也就是[left, right)</mark>,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) {</pre>
              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

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) {</pre>
            int mid = left + ((right - left) >> 1);
            if (nums[mid] == target)
                return mid;
            else if (nums[mid] < target)</pre>
                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)</pre>
```

```
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

```
} 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
:=
            ret min = (1 + 1.) >> 1;
            if(nums[mid] === target) return mid;
            let isSmall = nums[mid] < target;</pre>
            1 = isSmall ? mid + 1 : 1;
            r = isSmall ? r : mid - 1;
        return -1;
    };
    // (版本二) 左闭右开区间
    var search = function(nums, target) {
        let 1 = 0, r = nums.length;
        // 区间 [1, r)
        while(1 < r) {</pre>
            let mid = (1 + r) >> 1;
            if(nums[mid] === target) return mid;
            let isSmall = nums[mid] < target;</pre>
            l = isSmall ? mid + 1 : 1;
            // 所以 mid 不会被取到
```

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

作者微信:程序员CarlB站视频:代码随想录知识星球:代码随想录