704. 二分查找

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:

```
1 输入: nums = [-1,0,3,5,9,12], target = 9
2 输出: 4
3 解释: 9 出现在 nums 中并且下标为 4
```

示例 2:

```
1 输入: nums = [-1,0,3,5,9,12], target = 2
2 输出: -1
3 解释: 2 不存在 nums 中因此返回 -1
```

提示:

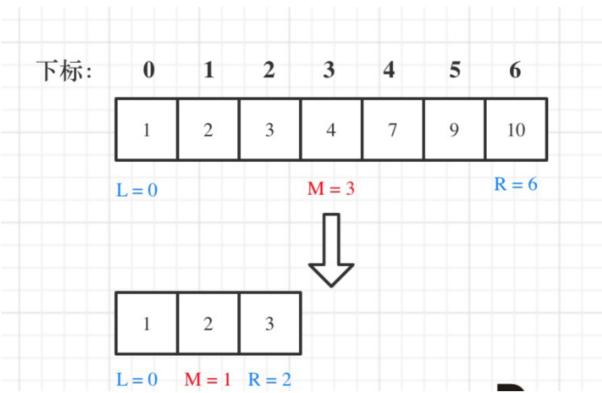
- 1. 你可以假设 你可以假设 nums 中的所有元素是不重复的。
- 2. n 将在 [1, 10000]之间。
- 3. nums 的每个元素都将在 [-9999, 9999]之间。

分析: (这里参考代码随想录的) 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。

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)。



代码如下:

```
class Solution {
  public:
      int search(vector<int>& nums, int target) {
      int left=0;//定义左区间
      int right=nums.size()-1;//左闭右闭,所以右区间为nums的size即地址最后的的下一位减1
      while(left<=right)//遍历
      {
7
          int middle=left+(right-left)/2;//取中间
          if(nums[middle]>target)//取中间值右边空间
          {
10
              right=middle-1;
11
12
          else if(nums[middle]<target)</pre>
13
          {
14
              left=middle+1;
15
16
          }
          else
17
          {
18
              return middle;
19
          }
20
      }
21
      return -1;
22
```

```
23 }
24 };
```

69. x 的平方根

简单

相关标签

相关企业

提示

给你一个非负整数 x , 计算并返回 x 的 **算术平方根** 。

由于返回类型是整数,结果只保留整数部分,小数部分将被舍去。

注意: 不允许使用任何内置指数函数和算符, 例如 pow(x, 0.5) 或者 x ** 0.5。

示例 1:

输入: x = 4输出: 2

示例 2:

输入: x = 8**输出:** 2**解释:** 8 的算术平方根是 2.82842..., 由于返回类型是整数, 小数部分将被舍去。

分析: 二分法;