

题目：

假设按照升序排序的数组在预先未知的某个点上进行了旋转。

(例如，数组 `[0,1,2,4,5,6,7]` 可能变为 `[4,5,6,7,0,1,2]`)。

搜索一个给定的目标值，如果数组中存在这个目标值，则返回它的索引，否则返回 `-1`。

你可以假设数组中不存在重复的元素。

你的算法时间复杂度必须是 $O(\log n)$ 级别。

示例 1:

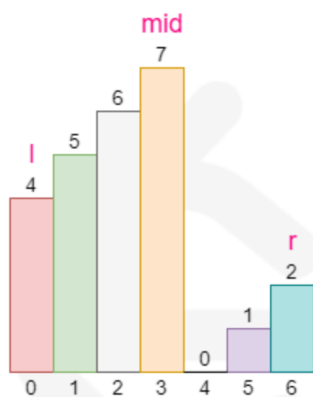
```
输入：nums = [4,5,6,7,0,1,2], target = 0
输出：4
```

示例 2:

```
输入：nums = [4,5,6,7,0,1,2], target = 3
输出：-1
```

思路：

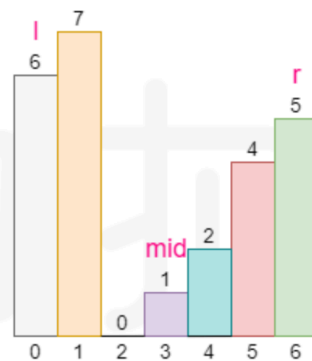
有序，且有范围，递增：==>考虑二分法：



$[l, mid]$ 是有序数组

如果 $target = 5$ ，在 $[l, mid - 1]$ 中寻找

如果 $target = 2$ ，在 $[mid + 1, r]$ 中寻找



$[mid + 1, r]$ 是有序数组

如果 $target = 6$ ，在 $[l, mid - 1]$ 中寻找

如果 $target = 4$ ，在 $[mid + 1, r]$ 中寻找

注意：可以根据mid将数组进行切分，根据target是否在有序的那部分，

```

1 def search(self, nums, target):
2     """
3     :type nums: List[int]
4     :type target: int
5     :rtype: int
6     """
7     if not nums:
8         return -1
9     left = 0
10    right = len(nums) - 1
11    while left <= right:
12        # 将数组进行切分, 为 left到mid, min到right
13        mid = (left + right) // 2
14        # 如果mid为target 相等, 终止循环
15        if nums[mid] == target:
16            return mid
17        # 判断mid切分的左半部分是否是有序的, 是, 就判断target是否是在这边 (上
18        # 是, 查找的范围是[left, mid -1]
19        # 否, 查找的范围是[mid+1, right]
20        if nums[left] <= nums[mid]:
21            if nums[left] <= target < nums[mid]:
22                right = mid - 1
23            else:
24                left = mid + 1
25        # 有序的不在左半边, 就会在右半边, 在从右半边判断target的位置
26        else:
27            if nums[mid] < target <= nums[len(nums) -1] :
28                left = mid + 1
29            else:
30                right = mid - 1
31    return -1

```