

二分法前提: 1. 有序数组;
2. 无重复元素;

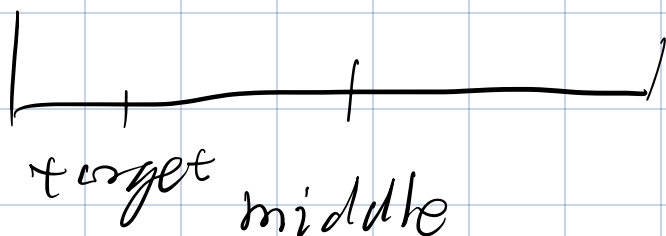
给定一个 n 个元素有序的 (升序) 整型数组 nums 和一个目标值 target , 写一个函数搜索 nums 中的 target, 如果目标值存在返回下标, 否则返回 -1。

```
int nums[n] = {0};  
for(  
{  
    nums[i] = i;  
}  
  
int target = ;
```

遍历查找:

```
int targetFind(int* nums, int target, int n)  
{  
    for (int i = 0; i < n; i++)  
    {  
        if (nums[i] == target)  
            return i;  
  
        else  
            return -1;  
    }  
}
```

二分查找: [利用有序]



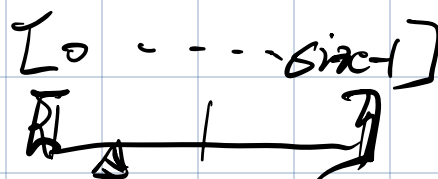
区间:

二种常用 { 左闭右闭 $[left, right]$
左闭右开 $[left, right)$

左闭右闭:

left = 0

right = nums.size - 1;



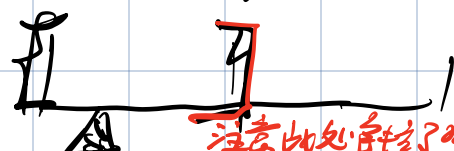
while (left <= right) // 由于 $[left, right]$, 所以有 left=right

{

middle = (left + right) / 2

if (nums[middle] > target)

right = middle - 1;



注意此处更新了 middle;

middle 已经判定过了;
(处理过能否不进阶 = 二分搜索)

else (nums[middle] < target

left = middle + 1;

else return middle;

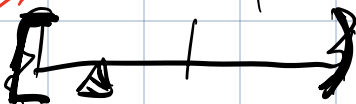
}

return -1;

左闭右开: $[left, right)$ right 边界改变

$left = 0;$

$right = nums.size();$



$[0, \dots, size-1], size)$

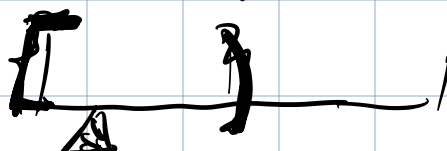
while ($left < right$) // $[left, right), [1, 1);$

{

$middle = (left + right) / 2$

right 要更新

if ($nums[middle] > target$)



$right = middle$

// middle 已经判定过了;

但左闭右开, right 本来就不算判定范围, 若还是 $middle - 1$ 则漏了 -1 数

else ($nums[middle] < target$)

$left = middle + 1;$



else return middle;

}

return -1;