Binary Search

- 1. 题干目标:搜索符合某条件的值/位置...
- 2. 解题思路: 留一半舍一半 → 直接找到(或逐渐逼近)目标值(可能有时候是留一部分舍一部分,不一定一半。
- 3. Keys:
- 1) 取舍/比较条件的选择和设定
- (1) 绝对等于(最简单基本) 如:在 sorted array 中找到 3 的位置
- (2) 相对最好(大多数题目)

如:在 sorted array 中找到大于 3 的最小值

- 2) 取舍过后是否需要 post-processing 得到最终值
- 4. 一道基本例题

Find target in sorted array, if exist return index otherwise return -1 * 红字需思考/注意

★1 世/四、214下

```
Template 2:
public int binarySearch(int [] nums, int target) {
     if (nums == null | | nums.length == 0) { // corner cases
            return -1;
     int left = 0, right = nums.length, mid = 0;
      while (left < right) {
            mid = left + (right - left) / 2;
            if (nums[mid] == target)
                                          return mid;
            else if (nums[mid] < target)
                                          left = mid + 1;
            else right = mid;
     return nums[left] == target ? left : -1;
}
search 部分过后,若仍未找到目标,则 left 和 right 的相对位置是
(left = right), post-processing 还需要检查一个元素
Template 3:
public int binarySearch(int [] nums, int target) {
     if (nums == null | | nums.length == 0) { // corner cases
            return -1;
     int left = 0, right = nums.length, mid = 0;
      while (left + 1 < right) {
           mid = left + (right - left) / 2;
            if (nums[mid] == target)
                                          return mid;
           else if (nums[mid] < target)
                                          left = mid;
            else right = mid;
     // 有些题目中先比较 left 还是 right may matters
     if (nums[left] == target)
                                   return left;
                              return right;
     if (nums[right] == target)
     return -1;
search 部分过后,若仍未找到目标,则 left 和 right 的相对位置是
(left, right), post-processing 还需要检查两个元素
```

思考: left 和 right 每次等于 mid 还是等于 mid + 1 或 mid – 1 在每个条件下是怎么定的,可以改吗?

前五题:

L278, L35, L162, L34, L74

后五题:

L240, L33, L81, L153, L154