# 二分搜索 one pager

MLE 算法指北

2025年2月6日

# 1 二分搜索的基本框架

二分搜索(Binary Search)是一种高效的搜索算法,适用于单调性问题(单调递增或单调递减)。其时间复杂度为  $O(\log n)$ 。

## 1.1 标准二分搜索模板

```
def binary_search(arr, target):
left, right = 0, len(arr) - 1
while left <= right:
    mid = left + (right - left) // 2 # 防止溢出
    if arr[mid] == target:
        return mid
    elif arr[mid] < target:
        left = mid + 1
    else:
        right = mid - 1
    return -1
```

- 确定二分范围
- 编写判断函数
- 根据判断结果调整边界
- 处理边界情况

# 2 经典应用场景

二分搜索不仅用于查找某个具体值,还可以解决查找边界、优化问题等。以下是几种常见应用场景。

## 2.1 查找第一个或最后一个满足条件的位置

**应用场景**:查找边界问题,如在有重复元素的数组中找到目标值的最左或最右索引。 **示例题**:

- LeetCode 34: 在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置
- LeetCode 278: 第一个错误的版本

#### 模板代码(查找第一个大于等于 target 的索引):

```
def lower_bound(arr, target):
left, right = 0, len(arr)
while left < right:
    mid = left + (right - left) // 2
    if arr[mid] >= target:
        right = mid
    else:
        left = mid + 1
return left
```

## 2.2 求满足条件的最小值(答案二分)

**应用场景**:最小化最大值、最大化最小值等优化问题。 **示例题**:

- LeetCode 410: 分割数组的最大值
- LeetCode 1011: 在 D 天内送达包裹的能力
- LeetCode 875: 爱吃香蕉的珂珂

#### 模板代码(求最小满足条件的值):

```
def min_satisfying_value(condition):
left, right = 0, 10**9 # 根据题目设置边界
while left < right:
    mid = left + (right - left) // 2
    if check(mid): # 检查 mid 是否满足条件
        right = mid # 尝试更小的解
    else:
        left = mid + 1
    return left
```

### 2.3 二分实数(求平方根)

**应用场景**: 当答案是一个实数时,需要二分到一定精度。 **示例题**:

- LeetCode 69: x 的平方根
- LeetCode 1201: 丑数 III
- LeetCode 1482: 制作 m 束花所需的最短天数

#### 模板代码(求平方根, 二分实数):

```
\begin{array}{lll} def & sqrt\_binary\_search(x, precision=1e-6): \\ & left \ , & right = 0 \ , & max(1, x) \\ & while & right - left \ > & precision: \\ & mid = (left + right) \ / \ 2 \\ & if & mid \ * & mid \ > x: \\ & & right = mid \\ & else: \\ & & left = mid \\ & return & left \end{array}
```

# 3 通用方法论

### 1. 确定二分的范围:

- 搜索具体值:通常是 [0, n − 1]。
- 查找边界: 可能是 [0,n] (不包含右端点)。

#### 2. 编写判断函数:

• 例如 'check(mid)' 判断 mid 是否满足条件。

## 3. 根据 'check(mid)' 调整边界:

- 若 'check(mid)' 为 'True', 尝试更小的解, 收缩右边界 ('right = mid')。
- 若 'check(mid)' 为 'False', 尝试更大的解, 扩大左边界 ('left = mid + 1')。

#### 4. 注意边界条件:

- 'while left <= right' 用于搜索具体值;
- 'while left < right' 用于查找最小/最大满足条件的值;
- 'mid = left + (right left) // 2' 防止溢出;
- 可能需要 'mid = left + (right left + 1) // 2', 用于向上取整。