

# 小马加编信息学教案(二十五)

## 二分查找

- 一. 课程内容
- 二. 知识讲解
  - 1. 定义与基本思路
    - 1.1 定义
    - 1.2 基本思路
  - 2. 时间复杂度分析
  - 3. 优点和缺点
- 三. 经典例题
- 四. 提高巩固

### 一. 课程内容

1. 定义与基本思路
2. 时间复杂度分析
3. 优点和缺点

### 二. 知识讲解

#### 1. 定义与基本思路

##### 1.1 定义

二分查找也叫折半查找，主要用来解决查找一个有序序列中某个元素的位置的问题，不同于直接按顺序查找，其通过特殊的查找方式来提高效率。

##### 1.2 基本思路

现在有问题：问一个标号为  $1 \sim n$  的有序序列  $a[1..n]$ ，哪个位置的数等于  $k$ ，若没有则输出  $-1$ 。

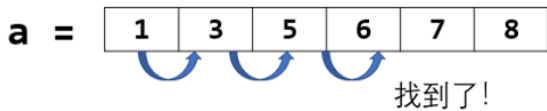
数据如下

$$n = 6$$

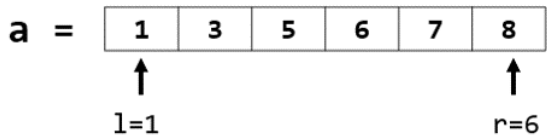
$$a[] = \{1, 3, 5, 6, 7, 8\}$$

$$k = 7$$

1. 顺序查找：直接从 1 开始往后一个个找，当找到第一个大于  $k$  的位置时结束，若找到  $k$  就输出位置。这种做法要访问整个数组，时间复杂度是  $O(n)$ 。

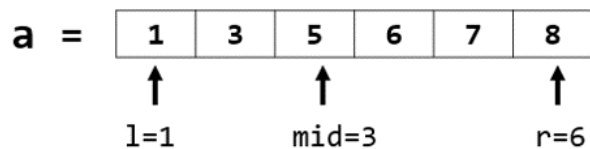


2. 二分查找：我们不直接一个个找到  $k$  的位置，我们设置一个区间  $[l, r]$ ，表示我们要找的数在区间  $[l, r]$  中，一开始  $l = 1, r = n$ 。

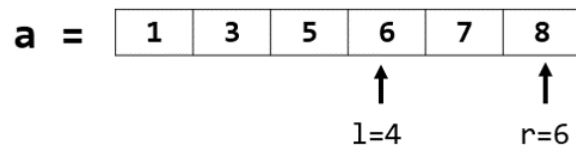


接着令区间中点  $mid = \frac{l+r}{2}$ ，则  $a[mid]$  与  $k$  有3种关系：

1. 若  $a[mid] = k$  则证明查找到了  $k$  所在的位置，结束程序
2. 若  $a[mid] > k$  由于数组有序，那么  $k$  肯定在  $mid$  左边，令  $r = mid - 1$
3. 若  $a[mid] < k$  由于数组有序，那么  $k$  肯定在  $mid$  右边，令  $l = mid + 1$



$a[mid] < k$  即为第三种情况，令  $l = mid + 1$



然后再求出  $[l, r]$  的中点  $mid$ ，与  $k$  比较。不断重复这个过程，缩小  $k$  所在的区间的长度，若中途找到  $k$  则，算法结束，否则，当  $l > r$  说明不存在  $k$  所在的区间，即  $k$  不在  $a$  中。

核心代码

```
int l = 1, r = n, ans;
while (l <= r) {
    int mid = (l + r) / 2;
    if (a[mid] == k) {
        ans = mid;
        break;
    }
    // 第一种情况
    if (a[mid] > k) r = mid - 1;
    // 第二种情况
    if (a[mid] < k) l = mid + 1;
    // 第三种情况
}
```

根据上面的过程，不难发现二分查找就是每次将我们可能查找的区间分为两块，然后通过比较  $a[mid]$  和  $k$  的大小关系判断  $k$  在哪一边，由于是分成两块，因此称之为二分查找。

## 2. 时间复杂度分析

我们知道顺序查找的复杂度是  $O(n)$  的，那么二分查找的复杂度是多少呢？

一开始我们规定 $k$ 所在的区间是 $[1, n]$ ，即整个 $a$ 数组，每一轮操作将当前区间分成两半，通过与 $a[mid]$ 比较，确定 $k$ 是在哪一半，然后将缩小查找区间为原来的一半。

由于每次查找都会减少一半长度的区间，那么进行 $\log_2^n$ 次操作后，区间长度就会变成0，算法结束。

那么我们得出结论，二分查找算法最多进行 $\log_2^n$ 次，所以时间复杂度是 $O(\log_2^n)$ 的，远远低于顺序查找的 $O(n)$ 。

### 3. 优点和缺点

优点：查找的时间复杂度为是 $O(\log_2^n)$ 远好于 $O(n)$ 。

缺点：查找数组中的元素要有序，而排序本身就至少要 $O(n\log_2^n)$ 的复杂度。

## 三. 经典例题

#### 1. 查找元素 (1)

给定有序序列 1, 2, 4, 6, 7, 10, 11, 15, 19, 21, 23, 27，要求用二分查找寻找21在序列中排第几个。求出一共要查找多少轮，并写下每一轮的 $l, r, mid$ 。

#### 2. 查找元素 (2)

输入 $n, k$ ，和一个有 $n$ 个元素的从小到大的有序整数序列 $a$ ， $a$ 中元素各不相同，若 $k$ 在有序序列中出现，则输出其位置，否则输出 $-1$ 。

输入格式：

第一行两个整数 $n, k$ 分别表示元素个数和待查找的数。

第二行 $n$ 个数，表示有序序列 $a$ 。

$n \leq 10^5$

$k, a_i \leq 10^9$

输出格式：

一个整数，表示 $k$ 的位置或 $-1$ 。

样例输入	样例输出
7 10 1 2 4 6 7 10 11	6

#### 3. 寻找排名

输入 $n, k$ ，和一个有 $n$ 个元素的无序整数序列 $a$ ，保证 $a$ 中元素互不相同。问 $k$ 是 $a$ 中第几大的元素，保证 $k$ 在 $a$ 中出现。

用排序加二分实现。

输入格式：

第一行两个整数 $n, k$ 分别表示元素个数和待查找的数。

第二行 $n$ 个数，表示序列 $a$ 。

$n \leq 10^5$

$k, a_i \leq 10^9$

输出格式：

一个整数表示 $k$ 在 $a$ 中的排名。

样例输入	样例输出
7 10 5 3 10 7 2 11 19	3

## 四. 提高巩固

### 1. 查找元素 (3)

输入 $n, k$ ，和一个有 $n$ 个元素的从小到大的有序整数序列 $a$ ， $a$ 中元素互不相同。 $k$ 为完全平方数，问是否存在位置 $i$ 满足 $a_i^2 = k$ ，若存在则输出位置 $i$ 否则输出 $-1$ 。

输入格式：  
第一行两个整数 $n, k$ 分别表示元素个数和完全平方数。  
第二行 $n$ 个数，表示有序序列 $a$ 。  
 $n \leq 10^5$   
 $k, a_i \leq 10^9$

输出格式：  
一个整数，表示位置或 $-1$ 。

样例输入	样例输出
7 49 1 2 4 6 7 10 11	5

### 2. 范围查找

输入 $n, k$ ，和一个有 $n$ 个元素的从小到大的有序整数序列 $a$ （可能出现重复元素）。问 $k$ 在数组 $a$ 中出现的最左端的位置和最右端的位置，分别用二分查找实现，保证 $k$ 在 $a$ 数组中出现。

输入格式：  
第一行两个整数 $n, k$ 分别表示元素个数和待查找的数。  
第二行 $n$ 个数，表示有序序列 $a$ 。  
 $n \leq 10^5$   
 $k, a_i \leq 10^9$

输出格式：  
一行两个整数 $l, r$ ，分别表示 $k$ 出现的最左端和最右端的位置。

样例输入	样例输出
7 7 1 2 7 7 7 10 11	3 5

### 3. 查找峰值

给定一个含 $n$ 整数的序列 $a$ ， $a$ 中元素互不相同，满足存在一个峰值点 $i$ ，其左边的元素单调递增，右边的元素单调递减， $a_i$ 为序列的最大值，要求用二分查找找到峰值点是多少？

输入格式：  
第一行一个整数 $n$ 表示元素的个数。  
第二行 $n$ 个整数，表示序列 $a$ 。

$n \leq 10^5$   
 $a_i \leq 10^9$

输出格式:  
一个整数表示峰值点的位置。

样例输入	样例输出
7 1 2 4 6 5 3	4

样例解释:  
6所在的位置4为峰值点。