

# 1 L1483 A-B 数对 ☆☆

## 题目描述

给出一串正整数数列以及一个正整数  $C$ ，要求计算出所有满足  $A - B = C$  的数对  $(A, B)$  的个数。

注意：不同位置的数字如果数值相同，算作不同的数对。

## 输入输出格式

**输入：**第一行包含两个正整数  $N$  和  $C$  ( $1 \leq N \leq 2 \times 10^5$ ,  $1 \leq C < 2^{30}$ )。第二行包含  $N$  个正整数，表示数列中的元素（数值  $< 2^{30}$ ）。

**输出：**输出一个整数，表示满足条件的数对个数。

输入示例	输出示例
4 1 1 1 2 3	3

## 样例解释

输入的数列为  $\{1, 1, 2, 3\}$ ，目标差值  $C = 1$ 。我们需要寻找满足  $A - B = 1$  的数对。  
满足条件的数对共有以下 3 对：

序号	数对 $(A, B)$	详细说明
1	(2, 1)	数组中第3个元素和第1个元素
2	(2, 1)	数组中第3个元素和第2个元素
3	(3, 2)	数组中第4个元素和第3个元素

\*注：虽然第1和第2组数对的数值看起来一样，但因为  $B$  分别对应了数组中不同下标位置的元素，所以算作两个不同的答案。

## 算法分析

### 1. 问题分析

题目要求统计满足  $A - B = C$  的数对。这个等式可以变换为  $B = A - C$ 。这意味着，对于数列中的每一个数，如果我们把它当作  $A$ ，那么我们只需要去查找数列中有多少个数值等于  $A - C$  的数即可。

### 2. 算法选择

- (1) **解法一 - 暴力枚举 (TLE)**：使用双重循环枚举所有的  $A$  和  $B$ ，判断差值是否为  $C$ 。复杂度为  $O(N^2)$ 。由于  $N$  最大可达  $2 \times 10^5$ ，计算量高达  $4 \times 10^{10}$ ，显然会超时。
- (2) **解法二 - Map 统计**：利用 `std::map` 记录每个数字出现的次数。然后遍历每个  $A$ ，使用 `map` 获取  $B = A - C$  在数组中的数量。时间复杂度  $O(N \log N)$ 。
- (3) **解法三 - 排序 + 二分查找**：先将数组排序，然后对于每个  $A$ ，使用 **二分查找** 快速定位  $B = A - C$  在数组中的数量。时间复杂度同样为  $O(N \log N)$ ，但不需要 `Map` 的额外空间开销，常数更小。

### 3. 实现思路

#### • 思路一：Map 统计

- (1) 遍历数组，用 map 统计每个数出现的频率。

```
mp[a[i]]++;
```

- (2) 再次遍历，累加 ‘mp[a[i] - c]’ 即为答案。

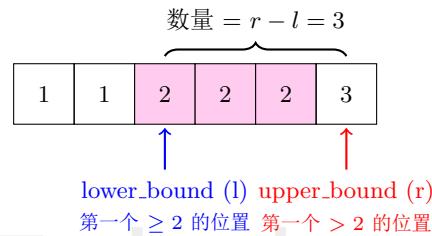
```
cnt += mp[a[i] - c];
```

#### • 思路二：排序 + 二分查找

- (1) 排序：首先对数组进行升序排序，这是二分查找的前提。

```
std::sort(a.begin(), a.end()); // 先对数组进行排序
```

- (2) 二分查找（图解）：假设排序后的数组为 {1, 1, 2, 2, 2, 3}，我们要查找目标值 2 的数量。



- lower\_bound：指向第一个 大于等于 目标值的位置（开始位置）。
- upper\_bound：指向第一个 大于 目标值的位置（结束位置的下一个）。
- 目标数量 = upper\_bound 的下标 - lower\_bound 的下标。

```
auto l = std::lower_bound(a.begin(), a.end(), a[i] - c);
auto r = std::upper_bound(a.begin(), a.end(), a[i] - c);
cnt += r - l;
```

### 拓展思考

#### 1. 优化 - 双指针法 ( $O(N)$ )

在解法三中，我们先排序再二分，总复杂度是  $O(N \log N)$ 。

- 思考一下：既然数组已经有序了，当我们枚举的  $A$  增大时，对应的  $B (= A - C)$  肯定也是单调递增的。
- 是否可以使用两个指针（或三个指针，考虑到重复元素），只需遍历一遍数组就能统计出答案？这样可以将排序后的搜索过程降低到  $O(N)$ 。

#### 2. 经典变式 - 两数之和 ( $A + B = C$ ) 如果题目改为计算 $A + B = C$ 的数对个数，该做哪些修改