

华为OD机试 - 生日礼物 (Java & JS & Python)

原创 伏城之外 于 2023-06-12 14:28:50 修改 1092 收藏 4 版权

分类专栏: 华为OD机试AB (Java & JS & Python)

文章标签: 算法 华为机试 Java JavaScript Python



华为OD机试AB (Ja... 同时被 2 个专栏收录 ▾

该专栏为热销专栏榜 第2名

¥59.90

3382 订阅 371 篇文章

已订阅



题目描述

小牛的孩子生日快要到了，他打算给孩子买蛋糕和小礼物，蛋糕和小礼物各买一个，他的预算不超过 x 元。蛋糕 $cake$ 和小礼物 $gift$ 都有多种价位的可供选择。

请返回小牛共有多少种购买方案。

输入描述

第一行表示 $cake$ 的单价，以逗号分隔

第二行表示 $gift$ 的单价，以逗号分隔

第三行表示 x 预算

输出描述

输出数字表示购买方案的总数

备注

- $1 \leq cake.length \leq 10^5$
- $1 \leq gift.length \leq 10^5$
- $1 \leq cake[i], gift[i] \leq 10^5$
- $1 \leq X \leq 2 \cdot 10^5$

用例

输入	10,20,5 5,5,2 15
输出	6
说明	解释: 小牛有6种购买方案, 所选蛋糕与所选礼物在数组中对应的下标分别是: 第1种方案: cake [0] + gift [0] = 10 + 5 = 15; 第2种方案: cake [0] + gift [1] = 10 + 5 = 15; 第3种方案: cake [0] + gift [2] = 10 + 2 = 12; 第4种方案: cake [2] + gift [0] = 5 + 5 = 10; 第5种方案: cake [2] + gift [1] = 5 + 5 = 10; 第6种方案: cake [2] + gift [2] = 5 + 2 = 7。

题目解析

本题可以使用[二分查找](#)解决。

我的解题思路如下:

由于蛋糕和小礼物各买一个, 且总预算为x。

因此, 假设我们先买了蛋糕花了cake元, 那么能用于买到的小礼物的最高价格就已经确定了, 为x - cake元。因此只要 $\leq x - cake$ 元的小礼物, 都可以以cake元的蛋糕组合。

为了避免花费 $O(n)$ 时间在gifts中找 $\leq x - cake$ 元的小礼物, 我们可以将gifts进行升序, 然后通过二分查找 $x - cake$ 元在升序后的gifts中的位置
二分查找目标值target在[有序数组](#)nums中的位置, 有两种情况:

- nums中存在target, 则二分查找最终会返回target在nums中的位置
- nums中不存在target, 则二分查找会返回target在nums中的有序插入位置

关于这两个位置的实现, 可以看下面博客中二分查找部分:

[算法设计 - 二分法和三分法, 洛谷P3382_三分法和二分法_伏城之外的博客-CSDN博客](#)

如果gifts进行升序后, 二分查找 $x - cake$ 元的位置 i :

- i 是目标位置, 则可以产生 $i + 1$ 种组合
- i 是有序插入位置, 则 $i = -i - 1$, 即需要先变为有序插入位置, 而有序插入位置的必然 $gifts[i] > x - cake$, 因此只能产生 i 种组合

2023.06.12

本题中如果存在多个相同的价格的蛋糕或者礼物,

比如gifts数组升序后为: 1,2,3,3,3,3,**3**,4

而现在选择的蛋糕价格是3, 总预算是6, 那么gifts最高价格可选3。

因此, 我们期望二分查找返回gifts中价格3的位置是6, 即最后一个价格3的位置。

而普通的二分查找, 无法找最后一个目标值的位置, 此时的解决思路是:

[LeetCode - 34 在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置_伏城之外的博客-CSDN博客](#)

另外, 关于最终的购买方案, 可能会存在价位重复的组合, 那是否需要去重?

可以看下用例1中, 第4种和第5种方案, 是不需要去重的。

```
1 import java.util.Arrays;
2 import java.util.Scanner;
3
4 public class Main {
5     public static void main(String[] args) {
6         Scanner sc = new Scanner(System.in);
7
8         int[] cakes =
9             Arrays.stream(sc.nextLine().split(","))
10            .mapToInt(Integer::parseInt)
11            .toArray();
12
13         int[] gifts =
14             Arrays.stream(sc.nextLine().split(","))
15            .mapToInt(Integer::parseInt)
16            .toArray();
17
18         int x = Integer.parseInt(sc.nextLine());
19
20         System.out.println(getResult(cakes, gifts, x));
21     }
22
23     public static long getResult(int[] cakes, int[] gifts, int x) {
24         Arrays.sort(cakes);
25
26         long ans = 0;
27
28         for (int gift : gifts) {
29             if (x <= gift) continue;
30
31             int maxCake = x - gift;
32
33             int i = searchLast(cakes, maxCake);
34
35             if (i >= 0) {
36                 ans += i + 1;
37             } else {
38                 i = -i - 1;
39
40                 ans += i;
41             }
42         }
43
44         return ans;
45     }
46
47     public static int searchLast(int[] arr, int target) {
48         int low = 0;
49
50         int high = arr.length - 1;
```

```
39
40     while (low <= high) {
41         int mid = (low + high) >> 1;
42         int midVal = arr[mid];
43
44         if (midVal > target) {
45             high = mid - 1;
46         } else if (midVal < target) {
47             low = mid + 1;
48         } else {
49             // 向右延伸判断, mid是否为target数域的右边界, 即最后一次出现的位置
50             if (mid == arr.length - 1 || arr[mid] != arr[mid + 1]) {
51                 return mid;
52             } else {
53                 low = mid + 1;
54             }
55         }
56     }
57
58     return -low - 1; // 找不到则返回插入位置
59 }
60 }
```