

复习:二分, 双指针

冯宇鹏

北京理工大学 ACM俱乐部

2023年7月19日

二分

二分查找也称折半查找(Binary Search),它是一种效率较高的查找方法。但是,折半查找要求线性表必须采用顺序存储结构,而且表中元素按关键字有序排列。

首先,假设表中元素是按升序排列,将表中间位置记录的关键字与查找关键字 比较,如果两者相等,则查找成功;否则利用中间位置记录将表分成前、后两 个子表,如果中间位置记录的关键字大于查找关键字,则进一步查找前一子 表,否则进一步查找后一子表。重复以上过程,直到找到满足条件的记录,使 查找成功,或直到子表不存在为止,此时查找不成功。

双指针

双指针的关键在于,对于两个指针 l,r, 当 l 指针单调递增的时候,r 指针也是单调递增或递减的。因此暴力枚举时,指针移动次数是 $O(n^2)$ 的,利用单调性指针总移动次数是 O(n) 级别的。

CF1805C Place for a Selfie

给定 n 条过原点的直线 y = kx, 以及 m 条抛物线 $y = ax^2 + bx + c$, 对于每条 抛物线,询问是否有一条直线使得与抛物线不相交?

$$1 \le n, m \le 10^5$$

$$a, |b|, |c|, |k| < 10^8, a > 0$$

CF1805C Place for a Selfie

初中数学题。

联立一下直线和抛物线算 Δ ,解不等式发现与抛物线不相交的直线斜率 k 的范围是 $(b-2\sqrt{ac},b+2\sqrt{ac})$,对所有 k 排序二分一下就好。

CF1324D Pair of Topics

给定长度为 n 的数组 a,b,找到满足 $a_i+a_j>b_i+b_j$ 的数对 (i,j) 的个数 (i < j)

数据范围

$$2 \le n \le 10^5$$

 $1 \le a_i, b_i \le 10^9$

CF1324D Pair of Topics

简单的二分或双指针

- ① 二分。整理为 $a_i b_i > b_j a_j$,令 $c_j = a_j b_j$ 枚举 i,在有序的 c 数组上二分即可。
- ② 双指针。整理为 $(a_i b_i) + (a_j b_j) > 0$ 经典的询问 $c_i + c_j > 0$ 的数量,双指针板题。

时间复杂度 $O(n \log n)$

三数之和

给定长度为 n 的数组 a, 找到所有三元组 (i,j,k) 使得满足 $a_i+a_j+a_k=0$ 且 i< j< k。

$$3 \leq n \leq 3000$$

$$-10^5 \le a_i \le 10^5$$

三数之和

双指针板题。

将 a 升序排序。枚举 i,对于双指针 j,k,初始时 j=i+1,k=n。

- ① $a_i + a_j + a_k = 0$, 统计答案
- ② $a_i + a_j + a_k > 0$, a_k 过大, 左移 k
- ③ $a_i + a_j + a_k < 0$, a_j 过小, 右移 j

CF1916D New Year's Problem

Vlad 有 n 个朋友,他想给每个朋友买一个礼物。有 m 个商店,如果第 j 个朋友收到来自第 i 个商店的礼物那么就会获得 p_{ij} 的欢乐值,所有朋友的总欢乐值是每人欢乐值的最小值。

Vlad 只有时间光顾至多 n-1 个商店,问总欢乐值最大能是多少?

```
n \ge 2

2 \le n \cdot m \le 10^5

p_{ij} < 10^9
```

CF1619D New Year's Problem

二分答案。

转化为判定总欢乐值为 c 是不是可能的。要满足这些条件,只需要满足两个条件。

- 满足 $p_{ij} \ge c$ 的个数多于 n 个。
- 存在一个 i 使得至少有两个 j 满足 $p_{ij} \ge c$ (鸽巢原理)

时间复杂度 $O(nm \log 10^9)$

LuoguP2868 Sightseeing Cows G

给定有 n 个点 m 条边的有向图,每个点有点权 a_i 与每条边有边权 w_i ,要求在图中找到一个环,使得环上的点权和与环上的边权和比值最大。

$$2 \le n \le 1000, 2 \le m \le 5000$$

1 < 权值 < 1000

LuoguP2868 Sightseeing Cows G

二分答案。将问题转化为比值大于 c 是不是可能的。设环上的边的集合为 E, 点的集合为 V。 即说明 $\frac{\sum_{u \in V} a_u}{\sum_{e \in B} w_e} > c$ 整理一下就是, $\sum a_u - c \sum w_e > 0$ 。 对于环上的一条边 e = (u, v),将这条边新的边权视为 $w'_e = c * w_e - a_u$ 原式化为 $\sum w'_e < 0$,转化为了判负环的问题。 二分答案 + SPFA 判负环即可。

ABC294F Sugar Water 2

A 和 B 分别有 N 和 M 杯糖水。

已知 N 杯糖水中第 i 杯包含 A_i 克糖与 B_i 克水,M 杯糖水中第 i 杯有 C_i 克 与 D_i 克水。

显然有 NM 种方式从 A 与 B 的糖水中各选一杯进行混合,将 NM 杯糖水按 甜度从高到低排列,问第 K 大的糖水的甜度是多少?

设糖水中有 x 克糖, y 克水, 糖水甜度为 $\frac{100x}{x+y}$ %。糖水混合时, 不考虑溶液的饱和现象。

与标准答案的误差小于 10-9 时认为答案正确。

- $1 \le N, M \le 5 \times 10^4$
- \bullet 1 $\leq K \leq N \times M$
- $1 \le A_i, B_i, C_i, D_i \le 10^5$
- 输入均为整数

ABC294F SugarWater 2

二分答案。

经典的询问集合第 K 大是多少,考虑一个简单的转化,第 K 大意味着在集合中比它大的有 K-1 个。因此问题转化为,寻找最大的浓度 c 使得浓度高于 c 的糖水不少于 K 个。显然是可以二分浓度 c 的。接下来考虑给定浓度 c,如何求得浓度高于 c 的糖水有多少杯。

- 4 ロ b 4 御 b 4 差 b 4 差 b - 差 - 釣 Q ()

ABC294F SugarWater 2

接下来考虑给定浓度 c,如何求得浓度高于 c 的糖水有多少杯。

遍历 N 杯糖水,考虑对于第 i 杯糖水,M 杯糖水中有多少杯与第 i 杯糖水混合后浓度高于 c。

对于 N 中第 i 杯, M 中第 j 杯糖水。

$$\frac{A_i + C_j}{A_i + B_i + C_j + D_j} \ge c$$

$$A_i + C_j \ge c(A_i + B_i + C_j + D_j)$$

$$(1 - c)C_j + cD_j \le (1 - c)A_i - cB_i$$

记 $p_j = (1-c)C_j + cD_j$, 就是询问数组 p 中小于 $(1-c)A_i - cB_i$ 有多少个,排序二分即可。

时间复杂度 $O(kN \log M)$, k 为浓度 c 的二分次数。

题目

题目链接: https://vjudge.net/contest/570111

密码:BITACM2023