

E 寄蒜几盒 IX

## 题目描述

小 A 想给小 B 寄几盒蒜。

$\mathbb{R}^2$  平面上有  $n$  家邮局，这些邮局依次标号  $1, 2, \dots, n$ 。第  $i$  家邮局的坐标为  $(x_i, y_i)$ 。

小 A 从第  $i$  家邮局向第  $j$  ( $i \neq j$ ) 家邮局寄蒜需要花费  $\frac{x_i x_j \cdot y_i y_j}{i - j}$ 。负数意味着小 A 可以从邮局拿到邮费.....有些奇怪，或许这就是  $\mathbb{R}^2$  平面的规定吧。

由于小 A 忘了问小 B 的地址，当小 A 选择从第  $i$  家邮局寄出时，小 A 会**等概率**选择其余  $n - 1$  家邮局之一作为目的地。

小 A 想比较从每家邮局寄出的期望花费，于是小 A 找到了你帮忙计算。形式化地说，你需要对于每个  $1 \leq i \leq n$  计算：

$$E_i = \frac{1}{n-1} \sum_{\substack{1 \leq j \leq n \\ j \neq i}} \frac{x_i x_j \cdot y_i y_j}{i - j}$$

题意：给出n个点，根据给出的函数计算出每个点的函数值

首先我们可以对函数的格式进行变形

$$E_i = \frac{1}{n-1} \sum_{\substack{j=1 \\ i \neq j}}^n \frac{x_i x_j y_i y_j}{i-j} = \frac{x_i y_i}{n-1} \sum_{\substack{j=1 \\ i \neq j}}^n \frac{x_j y_j}{i-j} = \frac{x_i y_i}{n-1} \sum_{\substack{1 \leq j \leq n \\ k+j=i \\ k \neq 0}} \frac{x_j y_j}{k}$$

定义了如下两个函数后就变成了两个函数的卷积,  
使用FFT来预处理后面求和部分

$$f_j = x_j y_j \quad g_k = \begin{cases} \frac{1}{i-j} & i \neq j \\ 0 & i = j \end{cases}$$

但是同时又引入新的问题，k和i是有关联的没法做到预处理，但是我们可以发现对于每一个i，g函数都会是连续的n个数字

$$\frac{1}{1-n}, \frac{1}{2-n}, \dots, \frac{1}{-1}, 0, \frac{1}{1}, \dots, \frac{1}{n-2}, \frac{1}{n-1}$$