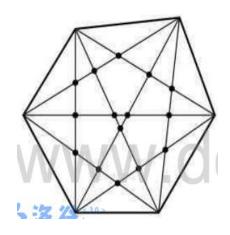
逻辑航线信息学奥赛系列教程

P2181 对角线

题目描述

对于一个 n 个顶点的凸多边形,它的任何三条对角线都不会交于一点。请求出图形中对角线交点的个数。

例如,66 边形:



输入格式

输入只有一行一个整数 nn, 代表边数。

输出格式

输出一行一个整数代表答案。

输入样例

3

输出样例

0

解析

首先由于不会有三条对角线交于一点,所以过某一个交点有且只能有 2 条对角线,而这两条对角线实质上是确定了 4 个顶点(也可以看做是一个四边形的两条对角线交于一点,求四边形的数量)。

因此我们只需要确定 4 个顶点就得到了这个唯一确定的交点。因此我们只需要求这样 4 个顶点的搭配有多少个了,也就是从 n 个顶点中取 4 个出来。

根据组合数的公式, (如果你不知道组合数的公式可以这么推:第一次取可以n个点都是可以取的,第二次取的时候第一个取的点就不能取了,所以只能取(n-1)种,以此类推)

由于改变四个点的顺序不会改变对角线,因此是求的组合而不是排列,也就要除以4!,也就是24,于是我们就得到了公式: n*(n-1)*(n-2)*(n-3)/24

同时为了防止爆掉,但又不想写高精,我们可以采用一种化简的技巧,于是原式可以化为:

```
n * (n-1) / 2 * (n-2) / 3 * (n-3) / 4
```

那为什么这样一定是对的呢?难道不会因为除不尽却向下取整而导致错误吗?事实上是一定除得尽的,首先n和n-1一定有一个是2的倍数,因此2可以除尽,同理n,n-1,n-2中一定有一个是3的倍数,因此3可以除尽(除掉2只会消除因数2而对3没有影响)。同理4也可以除尽。

编码

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
unsigned long long n, ans;
int main() {
    scanf("%lld", &n);
    ans = n * (n - 1) / 2 * (n - 2) / 3 * (n - 3) / 4;
    printf("%lld\n", ans);
    return 0;
}
```

逻辑航线培优教育,信息学奥赛培训专家。

扫码添加作者获取更多内容。

