



实验舱  
青少年编程  
走近科学 走进名校

# 蛟龙四班

## 算法复杂度分析、枚举

Mas

# IO流重定向

在一般情况下,程序默认从控制台中进行输入`stdin`和输出`stdout`

通过文件重定向可以从文件进行输入和输出

从`data.in`文件中读入:

```
freopen("data.in", "r", stdin);
```

向`data.out`文件输出:

```
freopen("data.out", "w", stdout);
```



# 快速读入

一般情况下C/C++读取数据是以字节流的形式读取,速度较慢

C++快读(字符流读入)在数据量级

```
int read()
{
    int x = 0, f = 1;
    char ch = getchar();
    while (ch < '0' || ch > '9')
    {
        if (ch == '-')
            f = -1;
        ch = getchar();
    }
    while (ch >= '0' && ch <= '9')
    {
        x = (x << 1) + (x << 3) + (ch ^ 48);
        ch = getchar();
    }
    return x * f;
}
```



## #86、判断质数

### 【题目描述】

质数(又称为素数)，只能被 1 和本身除尽，输入一个整数，判断是否质数。

### 【输入格式】

输入一个整数  $a$ 。(  $0 \leq a \leq 10^{16}$  )

### 【输出格式】

如果是质数，输出 `TRUE`，否则输出 `FALSE`。

### 【输入样例】

11

### 【输出样例】

TRUE

在  $2 \sim n - 1$  范围内寻找  $n$  的因子

如果能找到因子,那么说明  $n$  不是质数

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
{
    long long n;
    cin >> n ;

    for(int i = 2 ; i < n-1 ; i++)
    {
        if( n % i == 0 )
            cout << "FALSE";
    }
    cout << "TRUE";
    return 0;
}
```

输入 6 将会输出什么？

这个程序有没有问题？



## #86、判断质数

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
{
    long long n;
    cin >> n ;
    int f = 1; //初始时 f = 1
    if( n < 2 ) // 小于 2 的整数都不是质数
        f = 0;
    for(int i = 2 ; i < n-1 ; i++)
        if( n % i == 0 )
        {
            f = 0; //找到因子 f = 0
            break; // 跳出(结束)当前循环
        }
    if( f == 1 ) //根据f的值输出结果
        cout << "TRUE";
    else
        cout << "FALSE";
    return 0;
}
```

当**break**被执行时,将会结束当前层的循环

当**continue**被执行时,将会跳过当前这一次的循环(尝试执行下一次循环)

当输入 -1000 时将会输出什么?

结果是否正确?

当你提交这份代码,将会得到

### 评测详情

|           |                   |                |              |
|-----------|-------------------|----------------|--------------|
| > 测试点 #1  | Accepted          | memory:1.75 MB | time: 46 ms  |
| > 测试点 #2  | Accepted          | memory:604 KB  | time: 43 ms  |
| > 测试点 #3  | Accepted          | memory:648 KB  | time: 53 ms  |
| > 测试点 #4  | Accepted          | memory:648 KB  | time: 42 ms  |
| > 测试点 #5  | Time Limit Exceed | memory:1.65 MB | time: 1.00 s |
| > 测试点 #6  | Accepted          | memory:624 KB  | time: 42 ms  |
| > 测试点 #7  | Accepted          | memory:624 KB  | time: 26 ms  |
| > 测试点 #8  | Accepted          | memory:1.74 MB | time: 43 ms  |
| > 测试点 #9  | Time Limit Exceed | memory:1.78 MB | time: 1.00 s |
| > 测试点 #10 | Time Limit Exceed | memory:1.78 MB | time: 1.00 s |

- **TLE:**

*Time Limit Exceeded* 程序运行超过了时间限制

- **MLE:**

*Memory Limit Exceeded* 程序运行时使用了超过内存限制的空间

算法的复杂度是用来衡量算法好坏的一个指标,常用时间复杂度和空间复杂度

它们一般都是关于输入数据量的函数,例如 $O(n)$ ,  $O(n^2)$ ,  $O(\log n)$

# 时间复杂度简单分析

时间复杂度只关心算法中最耗时的部分,舍去常数部分(包括附加项和系数),通常用简单的函数 $O$ 来表示

时间复杂度为 $O(n)$

```
for( int i = 1 ; i <= n ; i++ )  
    cout << i << endl;
```

时间复杂度为 $O(n \times m)$

```
for( int i = 1 ; i <= n ; i++ )  
    for( int j = 1 ; j <= m ; j++ )  
        cout << i << " " << j << endl;
```

时间复杂度为 $O(\log n)$

```
while( n > 0 )  
    n /= 2;
```

这段代码时间复杂度为?

```
for( int i = 1 ; i <= n ; i++ )  
    for( int j = 1 ; j <= i ; j++ )  
        cout << i << " " << j << endl;
```

## #86、判断质数

上一份代码时间复杂度为  $O(n)$

$n$  极限情况能到达  $10^{16}$ , 如果输入的  $n$  是一个接近  $10^{16}$  的质数

1000 ms 不可能得出结果

对于判断质数, 只需要考虑  $[2, \sqrt{n}]$  的因子即可

所有数的因子都是成对出现的(平方数可看作完全相同的一对因子)

对于大于2的合数  $n$ , 其必然有一个因子在  $[2, \sqrt{n}]$  范围内

即  $a \times b = n$ ,  $a \leq \sqrt{n}, b \geq \sqrt{n}$

- 若  $a < \sqrt{n}, b < \sqrt{n}, a \times b < n$ , 与条件不符
- 若  $a > \sqrt{n}, b > \sqrt{n}, a \times b > n$ , 与条件不符

```
for(int i = 2 ; i * i <= n ; i++)  
    if( n % i == 0 )  
    {  
        f = 0;  
        break;  
    }
```



这种写法会导致数据溢出

如果一定要写成乘法,应该怎么样才不会溢出呢?

```
for(int i = 2 ; i <= n / i ; i++)  
    if( n % i == 0 )  
    {  
        f = 0;  
        break;  
    }
```

时间复杂度  $O(\sqrt{n})$



# 时间复杂度简单分析

时间限制：1000ms能干些什么？

数量级小于等于**10<sup>8</sup>**基本上可以认为在1000ms不会超时

根据评测机器的性能,如果数量级超过10<sup>8</sup>,将会超时

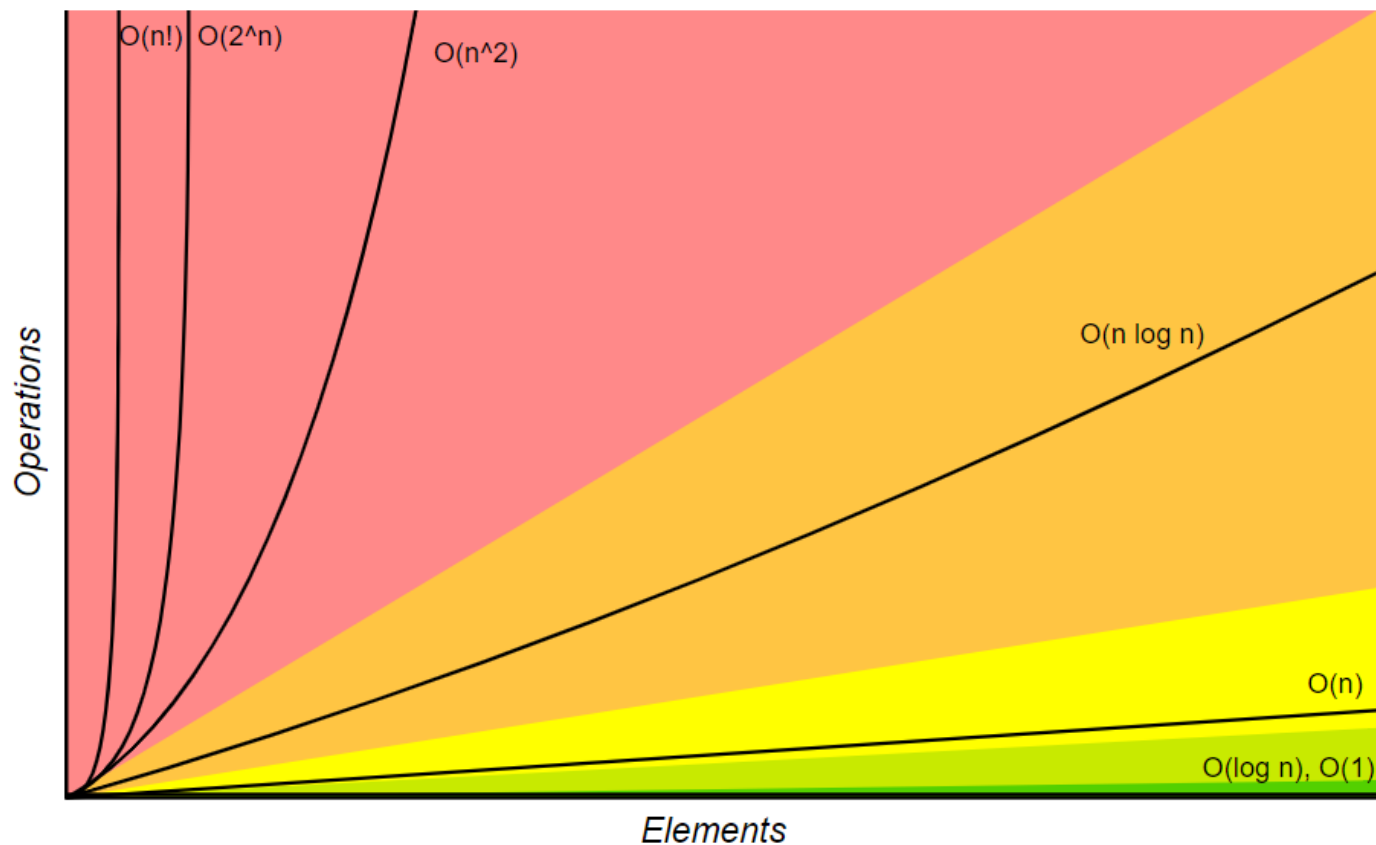
| 时间复杂度         | 1000ms处理数据量          |
|---------------|----------------------|
| $O(n)$        | $\leq 10^8$          |
| $O(n^2)$      | $\leq 10^4$          |
| $O(n^3)$      | $\leq 450$           |
| $O(n!)$       | $\leq 11$            |
| $O(2^n)$      | $\leq 26$            |
| $O(n \log n)$ | $\leq 5 \times 10^5$ |
| $O(\sqrt{n})$ | $\leq 10^{16}$       |
| $O(\log n)$   | \                    |
| 1             | \                    |

上表仅供参考(未考虑输入输出耗时)  
请以具体评测机性能为准

# 时间复杂度简单分析

Big-O Complexity Chart

Horrible Bad Fair Good Excellent



随着数据规模的增大

不同时间复杂度的执行次数增长速率不同

我们最希望能够得到常数级别的时间复杂度



# 空间复杂度

- 空间限制,256MB能干些什么?
- $256\text{ MB} = 2^8\text{ MB} = 2^{18}\text{ KB} = 2^{28}\text{ Byte}$
- $4\text{ Byte} = 1\text{ int (32位)}$
- $256\text{ MB} = 2^{26} = 67,108,864 \approx 6 * 10^7\text{ 个int}$
- 256MB的内存空间最多大约能开的int数组长度为**60000000**

在函数内声明的基本数据类型都分配在栈上,在函数外声明的数据类型都分配在堆上  
很多OJ对于栈内存大小限制为128MB,如果需要分配较多空间,建议写在函数外

# 枚举



实验舱  
青少年编程  
走近科学 走进名校

枚举就是根据提出的问题,一一列出该问题的所有可能的解

逐一一列出,检验每个可能解是否是问题的正解,如果是就采纳,如果不是就继续判断下一个

枚举法一般比较直观,容易理解,但由于要检查所有的可能解,因此**效率往往不高**

能够用枚举法解决的题目往往是最简单的一类题目

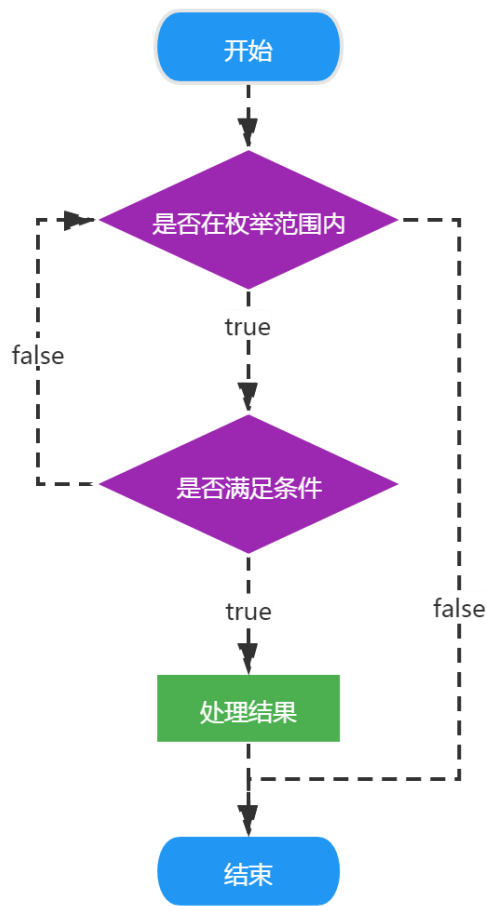
这种题目具有以下特点:

1. 解枚举范围是有穷的
2. 检验条件是确定的

枚举题解题解题套路

•**确定枚举范围**

•**写出条件判断表达式**





# #1603、整除的数(加强版)

## 题目描述

1、2、3..... $n$  这  $n(0 < n \leq 10^{18})$  个数中有多少个数可以被正整数  $b$  整除。

## 输入

第一行包含一个整数  $T(1 \leq T \leq 10^5)$

每组数据占一行，每行给出两个正整数  $n(0 < n \leq 10^{18})$ 、 $b(1 \leq b \leq 10^{18})$ 。

## 输出

输出每组数据相应的结果。

## 样例输入

```
3
2 1
5 3
10 4
```

## 样例输出

```
2
1
2
```

对于每次询问,枚举所有倍数,时间复杂度 $O(TN)$

根据整除的性质易知  $1 \sim n$  中 能被  $b$  整除的数个数为  $\lfloor \frac{n}{b} \rfloor$

直接计算即可

时间复杂度 $O(T)$



# #872、回文日期

## 题目描述

给你两个合法日期  $a, b$  (保证  $b$  在  $a$  之后,用 8 位整数表示,前 4 位代表年份,然后 2 位代表月份,最后 2 位代表日期)

众所周知闰年的时候, 2 月份是有 29 天的,而且只有当年份是 400 的倍数,或者是 4 的倍数但不是 100 的倍数,才是闰年

一个整数是回文的,表示,从前向后的每一位整数,和从后向前的每一位整数是相同的,也可以说它是对称的

例如 20100102 就是回文的,并且代表 2010 年 1 月 2 日

对于从  $a$  到  $b$  的所有日子(用 8 位数表示),需要你统计有多少个是回文的

## 输入格式

两行,每行一个 8 位数字

第一行是起始日期

第二行是结束日期

## 输出格式

一个整数,代表从起始日期到结束日期中是回文的个数

## 样例输入

20110101

20111231

## 样例输出

1

考虑将日期当作一个整数

枚举  $s \sim e$  范围内所有整数

- 合法日期
- 回文日期

最坏情况下枚举范围为 10101 ~ 99991231

考虑枚举  $\left\lfloor \frac{s}{10000} \right\rfloor \sim \left\lfloor \frac{e}{10000} \right\rfloor$ , 作为年份

对于每个年份可以组合出一个回文数日期

验证每个日期是否合法

同时验证该回文数是否在  $s \sim e$  范围内即可



# #1847、递增三元组

## 题目描述

给定三个整数数组

$$A = [A_1, A_2, \dots, A_N]$$

$$B = [B_1, B_2, \dots, B_N]$$

$$C = [C_1, C_2, \dots, C_N]$$

请你统计有多少个三元组  $(i, j, k)$  满足：

$$1 \leq i, j, k \leq N, A_i < B_j < C_k$$

## 输入格式

第一行包含一个整数  $N$ 。

第二行包含  $N$  个整数  $A_1, A_2, \dots, A_N$ 。

第三行包含  $N$  个整数  $B_1, B_2, \dots, B_N$ 。

第四行包含  $N$  个整数  $C_1, C_2, \dots, C_N$ 。

## 输出格式

一个整数表示答案。

## 输入样例：

```
3
1 1 1
2 2 2
3 3 3
```

## 输出样例：

```
27
```

## 数据范围

对于全部数据：  $1 \leq N \leq 10^5, 0 \leq A_i, B_i, C_i \leq 10^5$



# #1847、递增三元组

枚举三个数

时间复杂度 $O(n^3)$

考虑将三个数组排序

枚举两个数第三个数二分查找验证是否存在

时间复杂度  $O(n^2 \log n)$

尝试枚举中间的数  $B_i$

二分查找统计  $A$  中有多少个数小于  $B_i$

再使用二分查找统计  $C$  中有多少个数大于  $B_i$

乘法原理累加即可,时间复杂度 $O(n \log n)$





# #2402、四数之和

## 题目描述

有四个数  $a, b, c, d$

其中  $a$  取值在集合  $A$  中,  $b$  取值在集合  $B$  中,  $c$  取值在集合  $C$  中,  $d$  取值在集合  $D$  中

想要使  $a + b + c + d = M$ , 问可能的取值有多少种

## 输入格式

第一行一个整数  $M$

接下来四行以  $A, B, C, D$  的顺序描述四个集合, 每行的开头表示集合中元素的个数  $k_i$ , 之后  $k_i$  个数表示元素的取值

保证一个集合内这  $k_i$  个数两两不同

## 输出格式

一行一个整数表示合法取值的组合个数

## 数据范围

记  $|A|$  表示  $A$  集合的大小

对于 20% 的数据,  $\max |A|, |B|, |C|, |D| \leq 50$

对于 50% 的数据,  $\max |A|, |B|, |C|, |D| \leq 300$

对于 100% 的数据,  $\max |A|, |B|, |C|, |D| \leq 5000, M \leq 10^7$ , 各个集合中元素大小不超过  $10^7$

保证所有数字都是非负的, 即大于等于 0



## #2402、四数之和

直接枚举四个集合

时间复杂度 $O(|A| \times |B| \times |C| \times |D|)$

使用数组统计其中一个数组中数出现的次数,枚举其中三个集合

时间复杂度 $O(|A| \times |B| \times |C|)$

两层循环 枚举 集合  $A, B$ , 数组统计 所有  $A_i + B_j$  出现的次数

两层循环 枚举 集合  $C, D$ , 累加  $M - C_i + D_j$  出现的次数即为答案

时间复杂度 $O(|A| \times |B| + |C| \times |D|)$



# #1025 最大公约数和最小公倍数问题

## 题目描述

输入二个正整数  $x_0, y_0$ , 求出满足下列条件的  $P, Q$  的个数

条件:

- $P, Q$  是正整数
- 要求  $P, Q$  以  $x_0$  为最大公约数, 以  $y_0$  为最小公倍数

试求:

满足条件的所有可能的两个正整数的个数

## 输入格式

两个正整数  $x_0$  和  $y_0$

## 输出格式

输出满足条件的所有可能的两个正整数的个数。

## 数据规模

对于全部的数据  $2 \leq x_0 \leq 1000000, 2 \leq y_0 \leq 1000000$

考虑枚举  $P, Q$

$P, Q$  范围为  $x_0 \sim y_0$

分别求出最大公约数和最小公倍数

令  $N = y - x, T = \min(p, q)$

求最大公约数时间复杂度为  $O(\log T)$

时间复杂度  $O(N^2 \log T)$



# #1025 最大公约数和最小公倍数问题

性质

$$P \times Q = \gcd(P, Q) \times \text{lcm}(P, Q)$$

即

$$P \times Q = x_0 \times y_0$$

枚举  $P$ , 枚举范围为  $x \sim y$ , 步长为  $x$ , 根据性质直接求出  $Q$

如果满足题目要求, 累加方案数

$$\text{令 } N = \frac{y-x}{x}, T = \min(p, q)$$

时间复杂度为  $O(N \log T)$



实验舱  
青少年编程  
走近科学 走进名校

谢谢观看