

整数因子分解问题

1. 问题描述:

对于大于 1 的正整数 n , 可以分解为: $n = x_1 \cdot x_2 \cdot x_3 \cdots x_n$, 例如, 当 $n=12$, 可以有如下的分解方式:

$$\begin{aligned} 12 &= 12 & 12 &= 3 \times 2 \times 2 \\ 12 &= 6 \times 2 & 12 &= 2 \times 6 \\ 12 &= 4 \times 3 & 12 &= 2 \times 3 \times 2 \\ 12 &= 3 \times 4 & 12 &= 2 \times 2 \times 3 \end{aligned}$$

要求算出所有的分解方式。

2. 问题分析:

对于任何一个合数可以写成几个质数的乘积, 质数只能被自身整除, 因此, 可以先将 n 分解成若干基本的质数相乘, 再将若干质数组组合, 得到 n 的子因子相乘。

3. 算法设计:

(1) 分解得到所有的质数因子

通过查询质数表, 如果没有计算得到质数表, 再将 n 分解成为 $n = n_1 \cdot n_2 \cdot n_3 \cdots n_m$, 其中 $n_1, n_2, n_3 \cdots n_m$ 为质数, 设集合 $D=A=\{n_1, n_2, n_3 \cdots n_m\}$, 输出本身 n 。

(2) 对于 n 可以拆解成两个数相乘, 即 $N=P \cdot Q$, 且满足 $P \leq Q$ 。其中 $Q^0 = q_1 \cdot q_2 \cdot q_3 \cdots q_j$, $P = p_1 \cdot p_2 \cdot p_3 \cdots p_i$, 设集合 $B^0 = \{p_1, p_2, p_3 \cdots p_i\}$, $C = \{q_1, q_2, q_3 \cdots q_j\}$, 则满足 $A=B+C$; 采取递归方式求解出所有的满足条件的 P 值的组合 $E^0 = \{P_1^0, P_2^0, P_3^0 \cdots P_s^0\}$, 和 Q 值的组合 $F^0 = \{Q_1^0, Q_2^0, Q_3^0 \cdots Q_s^0\}$; 输出 P , Q 。

(3) 取出 $Q_i^0 \in F^0$, 使得 $N = Q_i^0$, $A^1 = A^0 - B^0$, 求解满足 $P^1 \geq P_i^0, P^1 \leq Q^1$ 的所有组合

使得: $N = P_j^1 \cdot Q_j^1$, 输出: P_i^0, P_j^1, Q_j^1 同理得到, $B_j^1 = \{p_1, p_2, p_3 \cdots p_i\}$, $C_j^1 = \{q_1, q_2, q_3 \cdots q_j\}$, 以及

满足要求的集合 E^1 和 F^1 。

(4) 如果 F 的元素个数大于 1 则按照按照步骤 (3), 持续进行迭代。

(5) 再对输出结果进行排列组合, 得到最终结果。

其算法描述 $T(A) = \sum_Q T(A - C)$,

其中求所有 P 组合 E 的方式方式如下:

- 设 $v=1$; 从 D 中按从小到大的取出依次选出第 i 个元素, 计算 $v = v \cdot n_i$,
- 若 $v \cdot v < N$, 如果满足 $v > P$ 输出一个 $P=v$, 且将 D 集合中删除元素 n_i 得到集合 E 。
- 如果 $v \cdot v \geq N$, 则停止循环和迭代。
- 如果 $v \cdot v < N$, 使得 $D=E$, 进入步骤 a, 进行迭代。

即:

$$T(D) = \sum_{n_i \in D} T(D - \{n_i\}) + C$$

举例说明:

对于 12 可以分解为 (2, 2, 3), 三个质数相乘, 输出 12

可以得到: $E^0 = \{2, 3\}$, 输出得到 $2 \cdot 6, 3 \cdot 4$

当 $P_0^1 = 2$, $Q_0^1 = 6$, 得到 $E^1 = \{2\}$, 输出得到 $2*2*3$

得到三个结果 (12), (2, 6), (3, 4) (2, 2, 3) 对其进行排列组合:

(12) : 12
(2, 6) : $2*6$ $6*2$
(3, 4) : $3*4$ $4*3$
(2, 2, 3): $2*2*3$ $2*3*2$ $3*2*2$

一共 8 种结果:

三.算法分析:

对于步骤一中的 n 的质数分解, 其算法复杂度为: $\Omega(\lg n)$

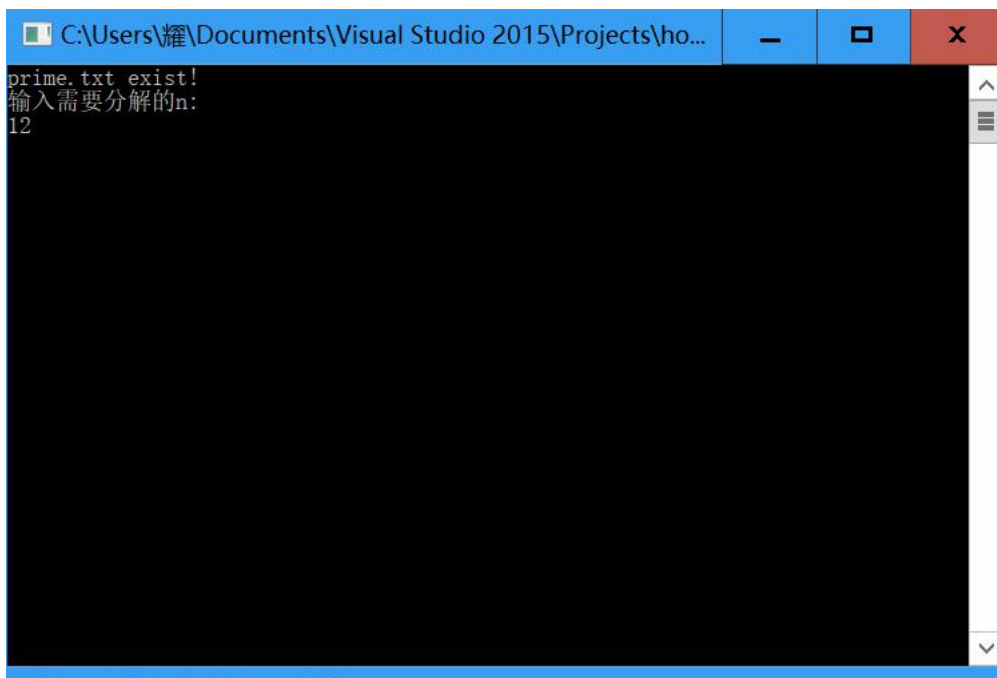
对于求解 n 的 P 值的集合 E , 其算法复杂度为 $\Omega(\left(\frac{1}{2}\lg n\right)!)$, 迭代最大平均深度为

$\Omega(\left(\frac{1}{4}\lg n\right))$, 故找到解的复杂度为: $\Omega((\left(\frac{1}{2}\lg n\right)!)^{\lg n/4})$, 最后的排列组合的复杂度为:

$\Omega((\lg n)!)$ 。其复杂度就为解个数的复杂度。

四. 程序执行:

程序执行如下, 输入需要分解的数。



```
prime.txt exist!
输入需要分解的n:
12
```

依次得质数分解结果, E 集合, 以及因子组合及排列后的结果, 其结果如下:

```
12
质数分解:
2 : 2  3 : 1
P值集合:
2 : 2
3 : 3
P值集合:
2 : 2
P值集合:
P值集合:
因子组合结果
12
2      6
2      2      3
3      4
最终排列组合结果:
12
2      6
6      2
2      2      3
2      3      2
3      2      2
3      4
4      3
```