

解説

NOSS

2021年9月4日

AGC038 - C LCM

求める解は、 $f(x) =$ 数列 A に含まれる x の個数 とおけば、次のように変形できる。

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{N-2} \sum_{j=i+1}^{N-1} \text{lcm}(A_i A_j) &= \left(\sum_{0 \leq i, j < N} \text{lcm}(A_i A_j) - \sum_{0 \leq i < N} A_i \right) / 2 \\ &= \left(\sum_n \sum_{\text{lcm}(x, y) = n} f(x) f(y) - \sum_{0 \leq i < N} A_i \right) / 2 \end{aligned}$$

ここで、 $\sum_{\text{lcm}(x, y) = n} f(x) f(y)$ は lcm 畳み込みの形をしており、 $f(x)$ の約数系ゼータ変換の点積をメビウス変換することによって計算できる。しかし、今回は lcm の値の取りうる範囲が 10^{12} 程度と非常に大きいため計算できない。

一方、lcm は gcd によって表現できる。

$$\text{lcm}(x, y) = \frac{xy}{\text{gcd}(x, y)}$$

したがって、 $g(x) =$ 数列 A に含まれる x の総和 とおけば、次のように変形できる。

$$\begin{aligned} \sum_{0 \leq i, j < N} \text{lcm}(A_i A_j) &= \sum_{0 \leq i, j < N} \frac{A_i A_j}{\text{gcd}(A_i, A_j)} \\ &= \sum_n \frac{1}{n} \sum_{\text{gcd}(A_i, A_j) = n} A_i A_j \\ &= \sum_n \frac{1}{n} \sum_{\text{gcd}(x, y) = n} g(x) g(y) \end{aligned}$$

ここで、 $\sum_{\text{gcd}(x, y) = n} g(x) g(y)$ は gcd 畳み込みの形をしており、 $g(x)$ の倍数系ゼータ変換の点積をメビウス変換することによって計算できる。また、gcd の取りうる範囲は 10^6 程度のため、十分計算できる。

以上より、 $\sum_{0 \leq i, j < N} \text{lcm}(A_i, A_j)$ が求められたため、求める解も得られる。計算量は A_i の最大値を M として全体で $O(N + M \log \log M)$ となる。

補足

倍数系ゼータ変換

$$F(n) = \sum_{n|x} f(x)$$

gcd 畳み込み

$$h(n) = \sum_{\text{gcd}(x,y)=n} f(x)g(y)$$

$$h(n) \xleftarrow{\text{メビウス}} H(n) = F(n)G(n) \xleftarrow{\text{ゼータ}} f(n), g(n)$$