

结论 3

1、等差序列判定

给定一个序列 a_1, a_2, \dots, a_n 则 $\max(a_i) - \min(a_i) \geq (n-1) \times \text{gcd}(a_2 - a_1, a_3 - a_2, \dots, a_n - a_{n-1})$

等号成立充要条件为 a_1, a_2, \dots, a_n 从小到大排列后可以构成等差序列。

证明：设 $g = \text{gcd}(a_2 - a_1, a_3 - a_2, \dots, a_n - a_{n-1})$

由于 $g \mid a_{i+1} - a_i, a_{i+2} - a_{i+1}, \dots, a_j - a_{j-1}$ 所以 $g \mid a_j - a_i$ 得 $\text{gcd}(g, a_j - a_i) = g$

于是 $g = \text{gcd}(a_i - a_j) \ (1 \leq i, j \leq n)$ 将 a_i 从小到大排序得到 b_1, b_2, \dots, b_n 则

$$g \leq \text{gcd}(b_2 - b_1, b_3 - b_2, \dots, b_n - b_{n-1}) \leq \min(b_2 - b_1, b_3 - b_2, \dots, b_n - b_{n-1}) \leq \frac{b_2 - b_1 + b_3 - b_2 + \dots + b_n - b_{n-1}}{n-1} = \frac{b_n - b_1}{n-1}$$

即 $g \leq \frac{\max(a_i) - \min(a_i)}{n-1}$ 当 a_i 构成等差序列时有 $\frac{\max(a_i) - \min(a_i)}{n-1} \mid g$ 此时有 $\frac{\max(a_i) - \min(a_i)}{n-1} = g$ 证毕。

2、数值分配

给定序列 A 要求构造序列 B, C 使得：

- $a_i = b_i + c_i$
- 序列 B 非严格单调递增(即不减)
- 序列 B 非严格单调递减(即不增)

要求最小化 $\sum |b_i| + |c_i|$ 则一定存在最优解满足 $b_{i+1} = b_i + \max(a_{i+1} - a_i, 0), c_{i+1} = c_i + \min(a_{i+1} - a_i, 0)$ 具体见 [证明](#)

3、因子个数

一个数 n 的因子个数不超过 $O(\left(n^{f(n)}\right))$ $f(n)$ 大致递减且 n 比较大时可认为 $f(n) \leq \frac{13}{\log n}$ 例如 $n \leq 10^{18}$ 时因子数至多在 10^5 左右。

From: <https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link: https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string;jxm2001:other:%E7%BB%93%E8%AE%BA_3&rev=1627090329

Last update: 2021/07/24 09:32