

《支柱》解题报告

杭州学军中学 金策

1 试题来源

PA 2013 Round 6 Filary

提交地址: <http://main.edu.pl/pl/archive/pa/2013/fil>

BZOJ: <http://www.lydsy.com/JudgeOnline/problem.php?id=3837>

2 试题大意

给定 n 个正整数 w_1, w_2, \dots, w_n , 从中挑出 k 个数, 满足: 存在某一个 $m \geq 2$, 使得这 k 个数模 m 的余数相等。

求出 k 的最大值, 并求出此时的 m 。

如果有多组解使得 k 最大, 你要在此基础上求出 m 的最大值 (保证这个值存在)。

数据规模: $2 \leq n \leq 10^5, 1 \leq w_i \leq 10^7$ 。

3 算法介绍

3.1 发现性质

稍微探索一下, 可以发现这样的性质: 最优解中 $k \geq \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$ 。

证明. 取 $m = 2$. 按奇偶性将 w_i 分成两类, 其中必有一类的元素数量不小于 $\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$, 取出这一类所有元素, 即可得到一组合解。□

这一性质告诉我们, 如果任意选取一个 w_i , 则它被包含在最优解中的概率至少是 $\frac{1}{2}$ 。

如果我们能设计一个算法，对于给定的 w_i ，求出包含它的最优解。那么随机选取 w_i 计算并重复 k 次，答案错误的概率不会超过 2^{-k} 。取 $k = 10$ 左右就已足够可靠，可以AC。

3.2 包含给定值的最优解

设必须被包含的 w_i 的值为 z 。

对于剩下的某个 w_i ，若满足 $w_i \equiv z \pmod{m}$ ，则有 $m \mid w_i - z$ 。令 $x_i = |w_i - z|$ 。对于正整数 m ，设集合 $S_m = \{i : m \mid x_i\}$ 。则问题转化为：寻找一个 m ，使得 $k = |S_m|$ 最大；并在此基础上使 m 尽量大。

3.2.1 k 的最大值

我们先不考虑第二问 m 的最大值。这时，为了使 k 尽量大，不妨设选取的 m 是质数；否则，取 m 的一个质因子，得到的 k 不会更小。

将所有 x_i 质因数分解。对于所有涉及到的质数 p 求出对应的 $|S_p|$ 。则 $\max |S_p|$ 即为第一问答案。

为了高效分解质因数，只需先用线性筛法预处理出 10^7 范围内每个数的最小质因子。

3.2.2 m 的最大值

现在若考虑 m 的最大值，则选取的 m 不一定是质数。

设最优解中 m 的质因数分解为 $m = \prod_j p_j^{\alpha_j}$ 。根据定义，显然有 $S_m \subseteq S_{p_j}$ 。又由于 m 是最优解，有 $|S_m| \geq |S_{p_j}|$ 。从而，对于所有 j ，有 $S_m = S_{p_j}$ 。

因此，我们可以把 S_p 相同的所有 p 都合并起来。判断两个集合 S 是否相等可以用比较哈希值的方法。

合并时还需要考虑的是每个质因子的次数 α_j 。这也很简单，只要取 $\alpha = \min_i \max \{d : p^d \mid x_i\}$ 即可。这样我们就可以求得最大的 m 值。

3.3 时空复杂度

记 $W = \max w_i$ 。线性筛预处理时间 $O(W)$ ，分解质因数的时间为 $O(W)$ 。从而总时间为 $O(W + kn \log W)$ ，其中 k 是随机次数。

空间复杂度为 $O(n + W)$ 。

4 总结

本题利用传统的方法很难得到足够优秀的算法。但经过思考分析后，我们可以发现关于最优解的一个性质，并利用它得到一个随机化的算法。