

# Another Coin Weighing Puzzle-莫比乌斯反演

## 题目

每个背包里面分别有 $k$ 个相同的硬币。

已知只有一个背包里的是假币,其他的都是真币,且假币重量  $>$  真币重量。

你有一个天平秤,每次左右两边可以放入相同数量的任意硬币,可以通过中间的读数知道哪边大(小)多少,你可以称量最多 $m$ 次。问你最多能从多少个背包里分别出假币包。

## 分析

定义背包 $j$ 的安排为 $A_j = \{a_{j1}, a_{j2}, \dots, a_{jm}\}$ ,其中 $a_{ji}$ 表示在第 $i$ 次称量中背包 $j$ 放入了多少个硬币。

考虑所有背包的安排:

显然当 $a_{j1} = a_{j2} = \dots = a_{jm} = 0$ 时,背包 $j$ 为假背包

考虑当 $a_{ji}$ 不全为0时:

假设真硬币重量为 $w$ ,假硬币重量为 $c * w$ ,则:

在第 $i$ 轮比较中,假设背包 $p$ 是假硬币,则:第 $i$ 轮的差值 $s_i = a_{pi} * c * w - a_{pi} * w = a_{pi} * (c * w - w)$

我们得到一个差值序列 $S$ ,其含义是:每轮假硬币和真硬币的差值(即天平读数)

因为 $s_i = \lambda * a_{pi}$ ,即: $s_i$ 与假币包 $p$ 一一对应

也就是只有假币包才满足: $\forall 1 \leq i \leq m, \frac{a_{pi}}{a_{pj}} = \frac{s_i}{s_j}$

因此,如果出现有 $A_i, A_j$ 满足上述对应关系,则无法分辨

$$\text{显然有 } \frac{s_i}{s_j} = \frac{a_{pi}}{a_{pj}} = \frac{\lambda * a_{pi}}{\lambda * a_{pj}}$$

故我们要保证 $\lambda = 1$ ,即 $\gcd(a_{pi}, a_{pj}) = 1$

因此答案 =  $|A = \{a_i | a_i \in [1, k], \gcd(a_i, a_j) = 1\}|$

经典莫比乌斯反演技巧: $i$ 的倍数的个数 = 最小公倍数是 $i$ 的个数

记: $f(n) = |A = \{a_i | a_i \in [1, k], \gcd(a_i, a_j) = n\}|$ ,  $F(n) = |B = \{b_i | b_i \in [1, k], b_i \% n = 0\}| = (2 * \frac{k}{n} + [b_i = 0])^m$

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

$$f(n) = \sum_{d|n} \mu(d) * F(\frac{n}{d})$$

$$f(n) = \sum_{d|n} \mu(d) * (2 * \frac{k}{d} + 1)^m$$

$$\text{答案} = f(1) = \sum_{d|1} \mu(d) * (2 * \frac{k}{d} + 1)^m$$

$$= \sum_{d=1}^k \mu(d) * (2 * \frac{k}{d} + 1)^m$$