

知识精炼（二）



主讲人：邓哲也



HDU 5514 Frogs

有 m 个石头围成一圈，编号分别为 $0 \sim m-1$.

现在有 n 只青蛙从 0 开始跳，第 i 只青蛙的步长是 $a[i]$ 。

也就是如果 i 号青蛙从位置 j 起跳，会落在 $(j + a[i]) \% m$ 的位置上。青蛙会永无止境的跳。

现在告诉你： $n, m, a[1..n]$ ，问至少被经过一次的石头的编号之和是多少。

$n \leq 10^4, m \leq 10^9, 1 \leq a[i] \leq 10^9$

样例： $n = 2, m = 12, a = [9, 10]$

被经过的石头： $\{9, 6, 3, 10, 8, 4, 2, 0\}$ ，编号之和为 42.

HDU 5514 Frogs

对于 $m = 12$

步长为 9, 经过的石头为 『9, 6, 3』

步长为 10, 经过的石头为 『10, 8, 6, 4, 2』

可以发现, 步长为 k 时, 经过的石头为 $\gcd(k, m)$ 的倍数。

对答案的贡献是一个等差数列:

和为 $\gcd(k, m) * (m / \gcd(k, m)) * (m / \gcd(k, m) - 1) / 2$

HDU 5514 Frogs

可以看到对于样例，

$$\gcd(9, 12) = 3$$

$$\gcd(10, 12) = 2$$

对于 6 我们计算了两遍。

这里就用容斥的思想，对于 6 也算一遍等差数列，从答案中减去。

HDU 5514 Frogs

更一般的，我们对于每个 $a[i]$ 都求出 $\gcd(a[i], m)$ 作为他们的步长。

因为可能的步长肯定是 m 的因子。

所以我们可以预处理出 m 的因子。

```
for(int i = 1; i <= sqrt(m); i++) {  
    if (m % i == 0) {  
        p[++ cnt] = i;  
        if (i * i != m) p[++ cnt] = m / i;  
    }  
    sort(p + 1, p + cnt + 1);
```

HDU 5514 Frogs

用一个数组 $f[i]$ 表示至少有一个步长会整除 i 。

也就是首项为 0，公差为 i 的等差数列会被经过。

因此只要读入所有的 $a[i]$ ，令 $a[i] = \gcd(a[i], m)$ 。

所有 $a[i]$ 的倍数 k ，我们要记为 $f[k] = 1$ 。

HDU 5514 Frogs

然后我们从小到大枚举 k 。

如果 $f[k] = 1$ ，显然我们要把这个公差为 k 的等差数列加入答案。

同时要把所有 k 的倍数 p ，都令 $f[p] -= f[k]$ 。

表示 p 的因子已经被计算过一遍了，不需要再计算 p 了。

HDU 5514 Frogs

当然对于样例来说 $f[2]=1$, $f[3]=1$, $f[6]=1$

$f[6]$ 被减了两次

也就是说以 6 为公差的等差数列需要被乘上 -1, 加入答案

(因为被计算了两次)

HDU 5514 Frogs

对于步长 2, 3, 5

$f[2]=1, f[3]=1, f[5]=1, f[6]=1, f[10]=1, f[15]=1, f[30]=1$

处理完 2, 3, 5之后:

$f[6]=-1, f[10]=-1, f[15]=-1, f[30]=-2$

处理完 6, 10, 15 之后:

$f[30]=1$

HDU 5514 Frogs

```
for (int i = 1; i <= cnt; i++)
    if (f[i] != 0) {
        ans += 等差数列求和 * f[i];
        for (int j = i + 1; j <= cnt; j++)
            if (p[j] % p[i] == 0)
                f[j] -= f[i];
    }
```

下节课再见