

数学第二讲

离散对数、元根、反演

丁尧尧

上海交通大学

August 12, 2017

目录

数学第二讲

丁尧尧

离散对数

元根

① 离散对数

② 元根

对于以下问题：

Definition (离散对数)

给定 a, b, m ，其中 a 与 m 互素，求最小的非负（正）整数 x ，使得：

$$a^x \equiv b \pmod{m}$$

我们称 x 为在模 m 意义下，以 a 为底的 b 的离散对数，记作 $\text{ind}_a b$ 。

给出 a, b, m ，（我们假设 a 与 m 互素）我们如何求 x 呢？

有一个叫做大步小步的算法 (Baby Step Giant Step)。我们假设 $x = ic + j$ 是一个答案 (其中 c 是我们自己选定的一个在 $2, m-1$ 之间的数)。我们先计算出:

$$a^1, a^2, a^3, \dots, a^{b-1}$$

如果发现其中某个值是 b , 那么我们就找到答案了。否则, 我们将这些数放在一个数据结构中 (平衡二叉树, 哈希表都可以), 要求可以通过 a^i 的值快速得到 i 。那么我们再依次算出:

$$ba^{-c}, ba^{-2c}, \dots, ba^{-kc}$$

每算完一个 ba^{-ic} , 我们就看上面的数据结构中是否有一个值 a^j 等于它, 如果有, 那么它们满足:

$$a^j \equiv ba^{-ic} \pmod{m}$$

即:

$$a^{ic+j} \equiv b \pmod{m}$$

分析复杂度, 如果我们上面用哈希表存, 那么可以 $O(1)$ 判断某个值是否存在。

那么我们总共需要计算的数的个数是 $O(b + \frac{m}{b})$, 我们取 $b = \sqrt{m}$, 可以得到 $O(\sqrt{m})$ 的复杂度。

上面的方法, a 不限于整数, 还可以是矩阵, 但都有同一个要求, 即 a 存在乘法逆元。

我们先介绍一些概念.

Definition (剩余系)

对于给定模数 $m (m > 0)$, 如果有一组数 $\{a_i\}$:

$$a_1, a_2, a_3, \dots, a_m$$

满足:

$$a_i \not\equiv a_j \quad (i \neq j)$$

那么我们将 $\{a_i\}$ 称作模 m 的一组完全剩余系.

类似的有:

Definition (既约剩余系)

对于给定模数 $m(m > 0)$, 如果有一组数 $\{a_i\}$:

$$a_1, a_2, a_3, \dots, a_k$$

满足:

$$a_i \not\equiv a_j \quad (i \neq j)$$

以及:

$$\gcd(a_i, m) = 1$$

那么我们将 $\{a_i\}$ 称作模 m 的一组既约剩余系.

模 m 的既约剩余系的数的个数记作 $\varphi(m)$.

Definition (阶)

给定一个与 m 互素的 a , 则最小的一个满足:

$$a^r \equiv 1 \pmod{m}$$

的正整数 r 叫做 a 模 m 的阶, 一般记作 $r = \delta_m(a)$

Definition (元根)

对于模数 m , 如果存在一个数 g , 满足:

$$\delta_m(g) = \varphi(m)$$

我们则称 g 为模 m 的一个元根

我们知道, 如果 a 与 m 互素, 那么:

$$a^1, a^2, a^3, \dots, a^i, \dots$$

都与 m 互素, 即它们都是缩系的元素.

元根的意义在于, 将缩系中的每一个元素, 都与一个 g^i 这种形式对应起来.

假如我们找到了一个模 m 的元根 g , 想求其缩系中的一个元素 a 对应的指数是什么, 我们就可以用离散对数找到满足:

$$g^i \equiv a \pmod{m}$$

的 i .

并不是所有数都有元根.

Theorem

只有形如:

$$1, 2, 4, p^i, 2p^i$$

的数存在元根.

那么我们怎样找元根呢?

Theorem

如果存在正数 a, b, m , 且 $\gcd(a, m) = 1$, 满足

$$a^b \equiv 1 \pmod{m}$$

那么有:

$$\delta_m(a) \mid b$$

通过上面这个定理可以证明:

Theorem

对于给定的与 $m > 2$ 互素的一个数 g , g 是 m 的一个元根当且仅当对于 $\varphi(m)$ 的所有素因子 p_i , 有:

$$g^{\frac{\varphi(m)}{p_i}} \not\equiv 1 \pmod{m}$$

因为在 10^9 范围内的所有素数的最小的元根都很小 (最大的不过一百多), 所以我们可以暴力从小到大 check.

我们来道例题看看:

例题 1

给你 a, b, m , 都是正整数, 其中 m 是素数, 求:

$$a^x \equiv b \pmod{m}$$

其中: $2 \leq m \leq 2 \times 10^9, 1 \leq a, b < m$

很容易离散对数就可以秒了对不对.

例题 2

给你 a_1, b_1, a_2, b_2, m , 都是正整数, 其中 m 是素数, 求满足下面条件的 x :

$$a_i^x \equiv b_i \pmod{m} \quad (i = 1, 2)$$

其中: $2 \leq m \leq 2 \times 10^9$

先找到 m 的一个元根, 然后找到 a_i 和 b_i 的离散对数:

$$g^{c_i} \equiv a_i \pmod{m}$$

$$g^{d_i} \equiv b_i \pmod{m}$$

然后就把问题化简成了:

$$g^{xc_i} \equiv g^{d_i} \pmod{m}$$

因为 g 是模 m 的元根, 所以上面的方程等价于:

$$xc_i \equiv d_i \pmod{m-1}$$

从而把问题转化为解一元一次同余方程组的问题.

例题 3

给你 a, b, m , 其中 m 是质数, 求 x 满足:

$$x^a \equiv b \pmod{m}$$

同样先求离散对数, 然后解一次方程, 得到 $\text{ind}_g(x)$, 最后快速幂一下就行了.

元根, 离散对数, 主要的作用是把一些和指数有关的问题转化成一般的一次同余方程, 类似于正实数上的开 \log 运算.
只是在模意义下, 我们的底需要精细地选取.