



信息安全数学基础

简化剩余系

熊虎

信息与软件工程学院

xionghu.uestc@gmail.com



2.2 同余类与剩余系



在模 m 的一个剩余类当中，如果有一个数与 m 互素，则该剩余类中所有的数均与 m 互素，这时称该剩余类与 m 互素。

定义2.2.3 与 m 互素的剩余类的个数称为欧拉函数，记为 $\varphi(m)$

$\varphi(m)$ 等于 \mathbf{Z}_m 当中与 m 互素的数的个数。对于任意一个素数 p ， $\varphi(p) = p - 1$ 。

定义2.2.4 在与 m 互素的 $\varphi(m)$ 个模 m 的剩余类中各取一个代表元 $a_1, a_2, \dots, a_{\varphi(m)}$ ，它们组合成的集合称为模 m 的一个**既约剩余系**或**简化剩余系**。 \mathbf{Z}_m 中与 m 互素的数构成模 m 的一个既约剩余系，称为最小非负既约剩余系。

例2.2.2 设 $m = 12$ ，则1, 5, 7, 11构成模12 既约剩余系。



2.2 同余类与剩余系



定理2.2.4 设 m 是正整数。整数 a 满足 $\gcd(a, m) = 1$ 。若 x 遍历模 m 的一个既约剩余系，则 ax 也遍历模 m 的一个既约剩余系。

证明： 因为 $\gcd(a, m) = 1, \gcd(x, m) = 1$ ，所以 $\gcd(ax, m) = 1$ 。又若 $ax_i \equiv ax_j \pmod{m}$ ，则由 $\gcd(a, m) = 1$ ，可得 $x_i \equiv x_j \pmod{m}$ 。因此，若 x 遍历模 m 的一个既约剩余系，则 ax 遍历 $\varphi(m)$ 个数，这些数均属于某个模 m 既约剩余类的剩余，而且两两互不同余。故而有 ax 也遍历模 m 的一个既约剩余系。



2.2 同余类与剩余系



定理2.2.5 设 m_1, m_2 是两个互素的正整数。如果 x 遍历模 m_1 的一个既约剩余系, y 遍历模 m_2 的一个既约剩余系, 则 $m_1y + m_2x$ 遍历模 m_1m_2 的一个既约剩余系。

证明思路: 首先证明 $m_1y + m_2x$ 与 m_1m_2 互素, 其次证明的任何一个既约剩余都可以表示成为 $m_1y + m_2x$ 的形式, 其中 x 与 m_1 互素, y 与 m_2 互素。

证明: 由定理2.2.3可知 $m_1y + m_2x$ 模 m_1m_2 两两互不同余。

首先证明当 $\gcd(x, m_1) = 1, \gcd(y, m_2) = 1$ 时, $m_1y + m_2x$ 与 m_1m_2 互素。用反证法。假设 $m_1y + m_2x$ 与 m_1m_2 不互素, 则必有一个素数 p 满足 $p|m_1y + m_2x, p|m_1m_2$ 。



2.2 同余类与剩余系



由于 $\gcd(m_1, m_2) = 1$ ，所以 $p|m_1$ 或 $p|m_2$ 。不妨设 $p|m_1$ ，则由 m_1, m_2 互素，可知 $p \nmid m_2$ 。又 $\gcd(x, m_1) = 1$ ，所以 p 与 x 互素。由 $p|m_1y + m_2x$ 可知 $p|m_2x$ ，从而 $p|x$ ，这与 p, x 互素矛盾。因此有 $m_1y + m_2x$ 与 m_1m_2 互素。

接下来证明 m_1m_2 的任意一个既约剩余都可以表示为 $m_1y + m_2x$ ，其中 $\gcd(x, m_1) = 1$ ， $\gcd(y, m_2) = 1$ 。设整数 a 满足 $\gcd(a, m_1m_2) = 1$ 。根据定理2.2.3，可知存在 x, y ，使得

$$a \equiv m_1y + m_2x \pmod{m_1m_2}$$

因此， $\gcd(m_1y + m_2x, m_1m_2) = 1$ ，根据最大公因数的性质，有

$$\gcd(x, m_1) = \gcd(m_2x, m_1) = \gcd(m_1y + m_2x, m_1m_2) = 1$$

同理， $\gcd(y, m_2) = 1$ 。定理得证。