



现代密码学

第三十四讲 欧拉定理

信息与软件工程学院

欧拉定理

推论 1 设 m, n 是两个互素的整数, 则 $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$

定理 1 若 $m = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}$, 则

$$\varphi(m) = m \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{p_i}\right)$$

证明: 当 $m = p^e$ 为单个素数的方幂时, 在模 m 的完全剩余系 $\{0, 1, 2, \cdots, p^e - 1\}$ 的 p^e 整数中与 p 不互素的只有 p 的倍数, 共有 p^{e-1} , 因此与 p^e 互素的数共有 $p^e - p^{e-1}$, 即

$$\varphi(p^e) = p^e - p^{e-1} = p^e \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

根据推论 1, 有

$$\varphi(m) = \varphi(p_1^{e_1})\varphi(p_2^{e_2}) \cdots \varphi(p_k^{e_k}) = \prod_{i=1}^k p_i^{e_i} \left(1 - \frac{1}{p_i}\right) = m \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{p_i}\right)$$

欧拉定理

例 计算11, 121, 143和120的欧拉函数。

解： $\varphi(11) = 11 - 1 = 10$ 。

$121 = 11^2$ ，因此 $\varphi(121) = 11^2 - 11 = 110$ 。

$143 = 11 \times 13$ ，因此

$$\varphi(143) = \varphi(11) \cdot \varphi(13) = (11-1) \times (13-1) = 120。$$

$120 = 2^3 \times 3 \times 5$ ，因此

$$\varphi(120) = 120 \cdot \left(1 - \frac{1}{2}\right) \left(1 - \frac{1}{3}\right) \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 32。$$

欧拉定理

例 设 $m = 12$, $\varphi(12) = 4$, $1, 5, 7, 11$ 构成模12既约剩余系, $\gcd(5, 12) = 1$, 因此有 $5 \times 1, 5 \times 5, 5 \times 7, 5 \times 11$ 也构成模12的简化剩余系, 经过计算可知

$$5 \times 1 \equiv 5 \pmod{12}, \quad 5 \times 5 \equiv 1 \pmod{12},$$

$$5 \times 7 \equiv 11 \pmod{12}, \quad 5 \times 11 \equiv 7 \pmod{12}$$

将上面四个式子左右对应相乘可得

$$(5 \times 1)(5 \times 5)(5 \times 7)(5 \times 11) \equiv 5 \times 1 \times 11 \times 7 \pmod{12}$$

即

$$5^4 \times (1 \times 5 \times 7 \times 11) \equiv 1 \times 5 \times 7 \times 11 \pmod{12}$$

由于 $\gcd(1 \times 5 \times 7 \times 11, 12) = 1$, 根据同余性质 (3) 可得 $5^4 \equiv 1 \pmod{12}$, 即

$$5^{\varphi(12)} \equiv 1 \pmod{12} \quad \text{并非巧合!}$$

欧拉定理

定理 2 （欧拉定理） 设 m 是正整数， $r \in Z_m$ ，若 $\gcd(r, m) = 1$ ，则 $r^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ 。

证明： 取模 m 的一组既约剩余系 $r_1, r_2, \dots, r_{\varphi(m)}$ ，由简化剩余系结论知 $rr_1, rr_2, \dots, rr_{\varphi(m)}$ 也是模 m 的一组既约剩余系，从而有

$$\forall 1 \leq i \leq \varphi(m), \gcd(r, m) = 1$$

因为

$$\prod_{i=1}^{\varphi(m)} r_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(m)} (rr_i) \equiv r^{\varphi(m)} \prod_{i=1}^{\varphi(m)} r_i \pmod{m}$$

也即

$$\left(\prod_{i=1}^{\varphi(m)} r_i \right)^2 \equiv 1 \pmod{m}$$

欧拉定理在密码技术中具有重要应用，如RSA

故有

$$r^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$



感谢聆听!

xionghu.uestc@gmail.com