

# 密码理论与技术

# - 计算机密码学理论与应用

## 第一部分：数学基础 (2)

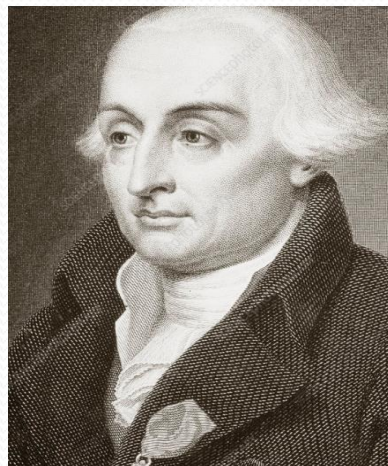
$$ed = 1 \bmod \varphi(N)$$

$$Y = M^e \bmod N$$

$$M = Yd \bmod N$$

# Fermat公式、Euler公式及Lagrange公式

- 基本主题 (*Stallings*教程8.1~8.3节) :
- (1) 特例: *Fermat*公式  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ ,  $p$ 是素数。
- (2) Euler函数 $\varphi(N)$ 及其重要的性质
- (3) Euler公式  $a^{\varphi(N)} \equiv 1 \pmod{N}$
- (4) 推广: 有限群、交换群、子群、Lagrange定理



# 一个特例：Fermat公式

- (1)若 $p$ 是素数且不整除 $a$ ，则  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ 。
- (2)例：  $2^4 \equiv 1 \pmod{5}$ ，  $4^6 \equiv 1 \pmod{7}$ ，  $6^3 \equiv 1 \pmod{5}$ 。
- (3)证明概要：
  - 只要对 $1 \leq a \leq p-1$ 的 $a$ 证明以上命题即可（为什么？）。
  - 消去律：若 $aA \equiv bA \pmod{N}$  且 $A$ 和 $N$ 互素，则 $a \equiv b \pmod{N}$ （为什么？）
  - 考虑集合 $Z_p^* = \{1, 2, \dots, p-1\}$ ，在此不关心具体元素，简单将其记做 $a_1, \dots, a_{p-1}$ ， $a$ 也是其中之一。固定 $a$ 而考虑映射 $a_i^* = aa_i \pmod{p}$ ， $i=1, \dots, p-1$ ，由于 $p$ 是一个素数，故这是一个一一对应(请验证!)，即当元素 $a_i$ 跑遍集合 $Z_p^*$ 时 $a_i^*$ 也恰好跑遍集合 $Z_p^*$ ，因此
    - $a_1^* \dots a_{p-1}^* \equiv a_1 \dots a_{p-1} \pmod{p}$
  - 但左面也等于 $a^{p-1} a_1 \dots a_{p-1} \pmod{p}$ ，从而 $a^{p-1} a_1 \dots a_{p-1} \equiv a_1 \dots a_{p-1} \pmod{p}$ ，也就是（为什么？） $p \mid (a^{p-1} - 1) a_1 \dots a_{p-1}$ ，这意味着 $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ 。

【练习】准确回答上述括号中的问题，以此得到完整的论证。



# Euler函数与Euler公式(1)

- Euler函数  $\varphi(N)$  的定义:
- (1)  $\varphi(N)$  的值等于在1和N-1之间与N互素的所有整数的个数。
- (2) 记  $Z_N^* = \{a: (a, N)=1, a=1, 2, \dots, N-1\}$ , 于是
- $\varphi(N) = \text{集合 } Z_N^* \text{ 的大小}$
- (3) 例:  $\varphi(12) = Z_{12}^* \text{ 的大小} = |\{1, 5, 7, 11\}| = 4;$
- $\varphi(25)$
- $= Z_{25}^* \text{ 的大小}$
- $= |\{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 9, 11, 12, 13, 14, 16, 17, 18, 19, 21, 22, 23, 24\}|$
- $= 20$



# Euler函数与Euler公式(2)

- (4)  $\phi(N)$ 的重要性质之一:

- 对任何素数 $p$ ,  $\phi(p^m) = p^m - p^{m-1}$

- 特别地,  $\phi(p) = p - 1$ 。

- 【习题】根据 $\phi(\cdot)$ 的定义证明上述等式。

- (5)  $\phi(N)$ 的重要性质之二:

- 对任何互素的 $N_1$ 和 $N_2$ ,  $\phi(N_1N_2) = \phi(N_1)\phi(N_2)$

- 续前面的例:  $\phi(12) = \phi(3)\phi(4) = 2 \times 2 = 4$

- $\phi(25) = 5^2 - 5 = 20$

- 更复杂的例:  $\phi(300) = \phi(25)\phi(12) = 20 \times 4 = 80$

- 注: 若 $N_1$ 和 $N_2$ 非互素, 则上式不成立, 例如  $4 = \phi(12) \neq \phi(2)\phi(6) = 2$ 。





# Euler函数与Euler公式(3)

- (6)性质二的证明 (注意应用上节课所学知识!)
- 对互素的整数 $N_1$ 和 $N_2$ , 令 $N=N_1N_2$ , 考虑集合 $Z_N^*$ 和 $Z_{N_1}^* \times Z_{N_2}^* = \{(a_1, a_2): a_1 \text{ 属于 } N_1, a_2 \text{ 属于 } N_2\}$ 之间的映射:
- **A:**  $Z_N^* \rightarrow Z_{N_1}^* \times Z_{N_2}^* : a \rightarrow (a_1, a_2)$ , 其中 $a_1 = a \bmod N_1$ ,  $a_2 = a \bmod N_2$ ;
- (i) A的像属于集合 $Z_{N_1}^* \times Z_{N_2}^*$  (为什么?)
- (ii) A是单射, 即不同的a必有不同的像 $(a_1, a_2)$  (为什么?)
- (iii) A是满射, 即 $Z_{N_1}^* \times Z_{N_2}^*$ 中的每一个 $(a_1, a_2)$ , 都存在相应的a属于N, 使 $A(a) = (a_1, a_2)$  (为什么?)

【提示】借助中国剩余定理论证上属性质(ii)和(iii)。

根据以上性质, 集合 $Z_N^*$ 和 $Z_{N_1}^* \times Z_{N_2}^*$ 一一对应, 故两者元素数目相同:

$$\varphi(N) = \varphi(N_1)\varphi(N_2)$$

证毕。

注: 注意条件“ $N_1$ 和 $N_2$ 互素”在以上论证中所起的作用: 在哪个环节上, 该条件是必须的?



# Euler函数与Euler公式(4)

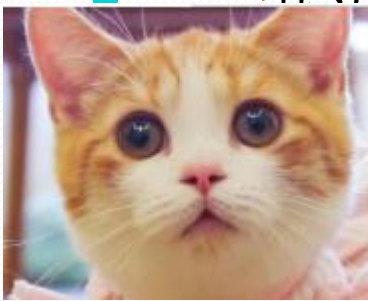
- (7)前述性质的推论:
- 对任何整数N, 若已知N的素因子分解 $N=p_1^{e_1} \dots p_m^{e_m}$ ,  $p_1, \dots, p_m$ 是不同的素数, 则

$$\begin{aligned}\varphi(N) &= \varphi(p_1^{e_1}) \dots \varphi(p_m^{e_m}) \\ &= (p_1^{e_1} - p_1^{e_1-1}) \dots (p_m^{e_m} - p_m^{e_m-1})\end{aligned}$$

- (8)上述公式具有很强的理论价值, 但并非计算 $\phi(N)$ 的实用型算法, 原因是其前提“求整数的素因子分解问题”在计算上难解。

事实上, **不存在计算 $\varphi(N)$ 的多项式复杂度算法!**

(这正是RSA公钥加密方案安全性的根本依据, 参见本课程下一单元)



算法猫: “好失望...就说我无论怎样聪明, 也无法找到计算 $\varphi(N)$ 的实用算法?!”  
RSA狗: “准确地说是N很大时的实用算法.....不过幸亏如此, 伙计!”



# Euler函数与Euler公式(5)

- Euler公式

- 若整数 $a$ 、 $N$ 互素，则恒有 $a^{\varphi(N)} \equiv 1 \pmod{N}$ 。

- 【习题】仿Fermat公式的证明，论证Euler公式。

- 提示：验证在集合 $\mathbb{Z}_N^*$ 上成立消去律。

【习题】Stallings教程第八章习题8.2、8.3、8.4、8.10~8.12。

- 注：某些习题与讲义上布置的练习类同，例如8.10~8.12，完成两者之一即可。

- 【习题】

- 1. 计算  $\varphi(256)$ 、 $\varphi(49)$ 、 $\varphi(118)$       2. 用Fermat或Euler公式计算  $3^{201} \bmod 11 = ?$   $2^{1025} \bmod 15 = ?$

提示：  $201 \bmod \varphi(11) = ?$   $1025 \bmod \varphi(15) = ?$

- 下节课内容

- Euler公式的推广：有限群、交换群、子群、Lagrange定理

