

# 重要知识点

- 第1章：整数的可除性
- 第2章：同余
- 第3章：同余式
- 第4章：二次同余式与平方剩余
- 第8~9章：群、群的结构（第5章：原根与指标）

# 第1章 整数的可除性

- 整除的概念、性质
- 素数的概念、性质
  - $p$ 是正合数 $n$ 大于1的最小正因子, 那么 $p$ 必定是素数, 并且 $p \leq \sqrt{n}$ .
  - 如果对所有小于等于 $\sqrt{n}$ 的素数 $p$ 来说,  $p$ 都不能整除 $n$ , 那么 $n$ 必定是素数.
  - 素数一定有无穷多个.
- 欧几里德除法/带余除法
  - $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}^+, \exists (q, r), s.t. a = bq + r, 0 \leq r < b$
  - $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}^+, \forall c, \exists (q, r), s.t. a = bq + r, c \leq r < b + c$
  - $b$ 进制数 $n = a_k b^k + a_{k-1} b^{k-1} + \dots + a_1 b + a_0 = (a_k a_{k-1} a_{k-2} \dots a_1 a_0)_b$
- 最大公因数、最小公倍数、互素
  - 辗转相除法/广义欧几里德除法  $a = bq + c \implies (a, b) = (b, c)$
  - $\exists s, t \in \mathbb{Z}, s.t., (a, b) = s \cdot a + t \cdot b$
  - $(a, b) = 1 \iff \exists s, t \in \mathbb{Z}, s.t., s \cdot a + t \cdot b = 1$
  - 如果素数 $p|(ab)$ , 则要么 $p|a$ , 要么 $p|b$ .
  - 算术基本定理 GCD, LCM的形式

## 第2章 同余

- 同余的概念、性质

- $$\left. \begin{array}{l} ad \equiv bd \pmod{m} \\ (d, m) = 1 \end{array} \right\} \implies a \equiv b \pmod{m}$$
- $$\left. \begin{array}{l} a \equiv b \pmod{m} \\ d|a, b, m \end{array} \right\} \implies \frac{a}{d} \equiv \frac{b}{d} \pmod{\frac{m}{d}}$$

- 剩余/剩余类/完全剩余系/简化剩余系 Wilson定理:  $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$

- 欧拉函数的性质

- $\varphi(p^\alpha) = p^\alpha - p^{\alpha-1}$
- $(m, n) = 1 \implies \varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$
- $n = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_s^{\alpha_s}, \varphi(n) = n \cdot (1 - \frac{1}{p_1}) \cdot (1 - \frac{1}{p_2}) \cdot \dots \cdot (1 - \frac{1}{p_s})$
- 欧拉定理:  $1 < m \in \mathbb{Z}, (a, m) = 1 \implies a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$
- 费马小定理:  $p$ 是素数,  $a \in \mathbb{Z}$ , 则  $a^p \equiv a \pmod{p}$

- 模指数计算/模幂运算: 总共需要 $2k$ 次模乘运算,  $k$ 为指数 $n$ 的二进制长度

# 第3章 同余方程

## • 一次同余

- $d = (a, m)$ ,  $ax \equiv b \pmod m$ 有解  $\iff d|b$ 。有解的话, 解数必为 $d$
- 求解一次同余式 $ax \equiv b \pmod m$ :
  - 计算 $d = (a, m)$ , 判断是否 $d|b$ , 如果不是则无解; 如果整除的话:
  - 计算 $\frac{a}{d}, \frac{b}{d}, \frac{m}{d}$ , 和使得 $s \cdot \frac{a}{d} + t \cdot \frac{m}{d} = 1$ 的 $s$ ;
  - 写出全部解 $x \equiv s \cdot \frac{b}{d} + k \cdot \frac{m}{d} \pmod m$ , ( $k = 0, 1, 2, \dots, d-1$ )

## • 中国剩余定理(孙子定理):

- $m_1, m_2, \dots, m_k \in \mathbb{Z}^+$ 两两互素, 
$$\begin{cases} x \equiv b_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv b_2 \pmod{m_2} \\ \dots\dots\dots \\ x \equiv b_k \pmod{m_k} \end{cases}$$
- $M = m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_k$ ,  $M_1 = \frac{M}{m_1}, M_2 = \frac{M}{m_2}, \dots, M_k = \frac{M}{m_k}$   
 $M'_1 M_1 \equiv 1 \pmod{m_1}, M'_2 M_2 \equiv 1 \pmod{m_2}, \dots, M'_k M_k \equiv 1 \pmod{m_k}$
- $x \equiv M'_1 M_1 b_1 + M'_2 M_2 b_2 + \dots + M'_k M_k b_k \pmod M$

## • 同余方程的恒等变形

- $f(x) \equiv 0 \pmod m$ ;  $f(x) + ms(x) \equiv 0 \pmod m$ ;  $f(x) + s(x) \equiv s(x) \pmod m$ ;  $af(x) \equiv 0 \pmod m$
- $h(x) \equiv 0 \pmod m$ 有 $m$ 个解(如 $x^p - x \equiv 0 \pmod p$ ),  
有 $f(x) = q(x)h(x) + r(x)$ , 则 $f(x) \equiv 0 \pmod m \iff r(x) \equiv 0 \pmod m$
- $f(x) \equiv 0 \pmod m$ 有解 $\implies f(x) \equiv 0 \pmod d$ 有解, 其中 $d$ 为 $m$ 的正因子

## 第3章 同余方程

$$\text{一般高次同余 } f(x) \equiv 0 \pmod{m} \iff \begin{cases} f(x) \equiv 0 \pmod{m_1} \\ f(x) \equiv 0 \pmod{m_2} \\ \dots\dots\dots \\ f(x) \equiv 0 \pmod{m_k} \end{cases}$$

- ① 分解 $m$ 为两两互素的数之积:  $m_1, m_2, \dots, m_k$ ;
- ② 求解 $f(x) \equiv 0 \pmod{m_1}$ 得到 $a_{11}, \dots$ , 求解 $f(x) \equiv 0 \pmod{m_k}$ 得到 $a_{k1}$ ;

③ 求解同余式组 
$$\begin{cases} x \equiv a_{11} \pmod{m_1} \\ x \equiv a_{21} \pmod{m_2} \\ \dots\dots\dots \\ x \equiv a_{k1} \pmod{m_k} \end{cases} \quad \text{得到全部 } T_1 T_2 \dots T_k \text{ 个解.}$$

当 $m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}$ 时, 取 $m_1 = p_1^{\alpha_1}, m_2 = p_2^{\alpha_2}, \dots, m_k = p_k^{\alpha_k}$   
求解 $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ 归结为求解 $f(x) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$

# 第3章 同余方程

## 模素数幂高次同余方程

- 如果  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$  (1)有解且  $d|m$ , 则  $f(x) \equiv 0 \pmod{d}$  (2)也有解  
设  $x \equiv c_1, \dots, c_s \pmod{d}$  为(2)的全部解,  $x \equiv a_1 \pmod{m}$  为(1)的一个解,  
则  $c_1, \dots, c_k$  中有且仅有一个(记为  $c_i$ )满足  $a \equiv c_i \pmod{d}$ .
- 考虑  $m = p^\alpha, d = p^{\alpha-1}, \alpha \geq 2, c$  是同余方程  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{\alpha-1}}$  的解.  
为求  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$  与  $c$  模  $d$  同余的解  $a$ , 即  $a = kd + c$ , 将  $a = kd + c$  代入方程  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$  确定  $k$  的值  
$$f'(c)d \cdot k + f(c) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}, \quad \text{i.e.,} \quad f'(c)p^{\alpha-1} \cdot k \equiv -f(c) \pmod{p^\alpha}$$
  
因  $p^{\alpha-1} | f(c)$  故  $f'(c) \cdot k \equiv \frac{-f(c)}{p^{\alpha-1}} \pmod{p}$  是关于  $k$  的一次同余方程
  - 如果  $(f'(c), p) = 1$ , 可求出唯一解  $x \equiv k_1 \pmod{p}$ ;
  - 如果  $(f'(c), p) \neq 1, p | f'(c)$ , 如果  $p \nmid \frac{-f(c)}{p^{\alpha-1}}$ , 则无解;
  - 如果  $(f'(c), p) \neq 1, p | f'(c)$ , 如果  $p | \frac{-f(c)}{p^{\alpha-1}}$ , 则有  $p$  个解  $k \equiv 0, 1, \dots, p-1 \pmod{p}$ ;从而  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$  对应于  $f(c) \equiv 0 \pmod{p^{\alpha-1}}$  的解为  
 $x \equiv c + p^{\alpha-1}k_1 \pmod{m}$  或  $x \equiv c + p^{\alpha-1}k \pmod{m}, k \equiv 0, 1, \dots, p-1 \pmod{p}$
- 求解  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ , 归结为求解  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$ , 再归结为求解  $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$

# 第3章 同余方程

## 模素数高次同余方程

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0,$$

$$\text{取 } g(x) = x^p - x, f(x) = (x^p - x)q(x) + r(x)$$

$$\text{同余方程 } f(x) \equiv 0 \pmod{p} \iff r(x) \equiv 0 \pmod{p}$$

求解任意次数模 $p$ 的同余方程,可以转换为求解次数不超过 $p-1$ 方程

次数为 $n$ 的模 $p$ 同余方程, 解数 $k$ 至多为 $n$

模素数 $p$ 的高次同余方程的求解:

- ① 模 $p$ 同余方程等价于次数不超过 $p-1$ 的模 $p$ 同余方程
- ② 模 $p$ 的次数不超过 $p-1$ (比如记为 $n$ )的同余方程的解数至多为它的次数 $n$
- ③ 模 $p$ 的次数为 $n(< p)$ 的同余方程的解数为 $n$ 的充要条件为 $x^p - x$ 被它除后所得余式的系数都是 $p$ 的倍数

## 第4章 二次同余/平方剩余

平方/二次(非)剩余的概念、个数、欧拉判别条件

$a$ 是模素数 $p$ 的平方剩余  $\iff a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod p$

$a$ 是模素数 $p$ 的平方非剩余  $\iff a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod p$

勒让德符号:  $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv (\frac{a}{p}) \pmod p$ , 其中 $p$ 为奇素数

$$(\frac{a+kp}{p}) = (\frac{a}{p}), a \equiv b \pmod p \implies (\frac{a}{p}) = (\frac{b}{p}),$$

$$(\frac{ab}{p}) = (\frac{a}{p})(\frac{b}{p}), (a, p) = 1 \implies (\frac{a^2}{p}) = 1$$

$$(\frac{-1}{p}) = (-1)^{\frac{p-1}{2}} = \begin{cases} 1 & \text{if } p \equiv 1 \pmod 4 \\ -1 & \text{if } p \equiv 3 \pmod 4 \end{cases}$$

$$(\frac{2}{p}) = (-1)^{\frac{p^2-1}{8}} = \begin{cases} 1 & p \equiv \pm 1 \pmod 8 \\ -1 & p \equiv \pm 3 \pmod 8 \end{cases}$$

Gauss二次互反律: 奇素数 $p, q$ ,  $(\frac{q}{p}) \cdot (\frac{p}{q}) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}$

只要一个模4余1, 就有 $(\frac{p}{q}) = (\frac{q}{p})$ , 否则 $(\frac{p}{q}) = -(\frac{q}{p})$



## 第4章 二次同余/平方剩余

雅克比符号  $(\frac{a}{m}) \triangleq (\frac{a}{p_1}) \cdot \dots \cdot (\frac{a}{p_s})$ , 其中  $m = p_1 \dots p_s$ ,  $(\frac{a}{p_i})$  为勒让德符号

若  $(m, n) > 1$  则  $(\frac{m}{n}) = 0, (\frac{n}{m}) = 0$

$$(\frac{a+km}{m}) = (\frac{a}{m})$$

$$(\frac{ab}{m}) = (\frac{a}{m})(\frac{b}{m})$$

$$(\frac{-1}{m}) = (-1)^{\frac{m-1}{2}} = \begin{cases} 1 & \text{if } m \equiv 1 \pmod{4} \\ -1 & \text{if } m \equiv 3 \pmod{4} \end{cases}$$

$$(\frac{2}{m}) = (-1)^{\frac{m^2-1}{8}} = \begin{cases} 1 & m \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ -1 & m \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$$

雅克比符号的互反律:  $(m, n) = 1, (\frac{n}{m}) \cdot (\frac{m}{n}) = (-1)^{\frac{m-1}{2} \cdot \frac{n-1}{2}}$

只要一个模4余1, 就有  $(\frac{m}{n}) = (\frac{n}{m})$ , 否则  $(\frac{m}{n}) = -(\frac{n}{m})$

计算雅克比符号(包括特殊情形勒让德符号)的值, 并不需要分解素因数式;  
有了雅克比符号, 也大大方便了勒让德符号的计算(可直接翻转)

## 第4章 二次同余/平方剩余

模数为2的幂次的二次同余方程 $x^2 \equiv a \pmod{2^\delta}$ 的判定与求解

- ①  $\delta = 2$   $x^2 \equiv a \pmod{4}$  有解  $\iff a \equiv 1 \pmod{4}$  解为 $x \equiv \pm 1 \pmod{4}$
- ②  $\delta > 2$   $x^2 \equiv a \pmod{2^\delta}$  有解  $\iff a \equiv 1 \pmod{8}$ , 解的个数为4
  - $\delta = 3$ 时,  $x \in \{\pm(1 + 4k) : k \in \mathbb{Z}\}$
  - $\delta = 4$ 时, 利用模 $2^3$ 下的解推出 $x \in \{\pm(1 + 8l + 4 \cdot (\frac{a-1}{8} \pmod{2}))\}, l \in \mathbb{Z}$
  - $\delta = 5$ 时, 利用模 $2^4$ 下的解推出 $x \in \{\pm(x_4 + 16s + 8 \cdot (\frac{a-x_4^2}{16} \pmod{2}))\}, s \in \mathbb{Z}$ ,  
其中 $x_4 = 1 + 4 \cdot (\frac{a-1}{8} \pmod{2})$
  - ...

方程 $x^2 \equiv a \pmod{p^\alpha}$  ( $a$ 与 $p$ 互素)的判定与求解:  $x^2 \equiv a \pmod{p^\alpha}$ 有解  $\iff a$ 为模 $p$ 的二次剩余. 且有解的话, 解数为2

作为第3章的特例, 求解 $x^2 \equiv a \pmod{p^\alpha}$ , 归结为求解 $x^2 \equiv a \pmod{p}$

## 第4章 二次同余/平方剩余

模素数的二次同余方程 $x^2 \equiv a \pmod p$ 求解

- 对特殊素数 $p = 4k + 3$ ,  $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod p$ , 解为 $x \equiv \pm a^{\frac{p+1}{4}} \pmod p$
- 对一般素数 $p$ , (若 $x_0$ 为解则 $a^{-1}x_0^2 \equiv 1 \pmod p$ )

- ① 将 $p-1$ 写成2的幂和奇数的乘积 $p-1 = 2^t \cdot s$

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod p, (a^{-1} \cdot (a^{\frac{s+1}{2}})^2)^{2^{t-1}} \equiv 1 \pmod p$$

用 $x_{t-1} = a^{\frac{s+1}{2}}$ 构造 $y^{2^{t-1}} \equiv 1 \pmod p$ 的解 $y = a^{-1}x_{t-1}^2$

- ② 任取模 $p$ 的平方非剩余 $n$ , 计算 $b = (n^s \pmod p)$

$$b^{2^t} = n^{p-1} \equiv 1 \pmod p, b^{2^{t-1}} = n^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod p$$

- ③  $(a^{-1} \cdot (x_{t-1})^2)^{2^{t-1}} \equiv 1 \pmod p$ 则 $(a^{-1} \cdot (x_{t-1})^2)^{2^{t-2}} \equiv \pm 1 \pmod p$ 令

$$x_{t-2} = x_{t-1}, \text{ 当 } (a^{-1} \cdot (x_{t-1})^2)^{2^{t-2}} \equiv 1 \pmod p \text{ 时}$$

$$x_{t-2} = x_{t-1} \cdot b, \text{ 当 } (a^{-1} \cdot (x_{t-1})^2)^{2^{t-2}} \equiv -1 \pmod p \text{ 时}$$

则 $y = a^{-1}x_{t-2}^2$ 为 $y^{2^{t-2}} \equiv 1 \pmod p$ 的解

- ④  $(a^{-1} \cdot (x_{t-2})^2)^{2^{t-2}} \equiv 1 \pmod p$ 则 $(a^{-1} \cdot (x_{t-2})^2)^{2^{t-3}} \equiv \pm 1 \pmod p$ 令

$$x_{t-3} = x_{t-2}, \text{ 当 } (a^{-1} \cdot (x_{t-2})^2)^{2^{t-3}} \equiv 1 \pmod p \text{ 时}$$

$$x_{t-3} = x_{t-2} \cdot b^2, \text{ 当 } (a^{-1} \cdot (x_{t-2})^2)^{2^{t-3}} \equiv -1 \pmod p \text{ 时}$$

则 $y = a^{-1}x_{t-3}^2$ 为 $y^{2^{t-3}} \equiv 1 \pmod p$ 的解

- ⑤  $\dots x_0 = x_1$ 或 $x_1 \cdot b^{2^{t-2}}$ ,  $y = a^{-1}x_0^2$ 为 $y \equiv 1 \pmod p$ 的解。 $x_0$ 即为最终所求。

## 第4章 二次同余/平方剩余

模合数的二次同余方程  $x^2 \equiv a \pmod{m}$  求解,  $m = 2^\delta p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}$

$$\begin{cases} x^2 \equiv a \pmod{2^\delta} \\ x^2 \equiv a \pmod{p_1^{\alpha_1}} \\ x^2 \equiv a \pmod{p_2^{\alpha_2}} \\ \dots\dots\dots \\ x^2 \equiv a \pmod{p_k^{\alpha_k}} \end{cases}$$

要解决的问题是:

方程  $x^2 \equiv a \pmod{2^\delta}$  的判定(与求解),

方程  $x^2 \equiv a \pmod{p^\alpha}$  ( $a$ 与 $p$ 互素)的判定(与求解).

## 第4章 二次同余/平方剩余

二次同余方程的求解方法:

- ① 模素数的二次方程  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  的解的判定与求解;
- ② 模为  $2^\delta$  的二次方程  $x^2 \equiv a \pmod{2^\delta}$  的解的判定与求解(有解的话, 解数为4, 从  $x^2 \equiv a \pmod{2^3}$  开始求解);
- ③ 模为  $p^\alpha$  的二次方程  $x^2 \equiv a \pmod{p^\alpha}$  的解的判定与求解(有解的话, 解数为2, 从  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  开始求解);
- ④ 模为合数的二次方程  $x^2 \equiv a \pmod{m}$  ( $a$  与  $m$  互素) 的解的判定与求解(利用2与3).

# 第8-9、5章 群

- 群的概念、性质，群的阶、群元素的阶，剩余类群
- 子群的概念、性质、判断
- 陪集的概念及性质，正规子群、商(集)群、拉格朗日定理：子群的阶/元素的阶整除群的阶
- $Z_p^*$ 乘法群，循环群(两类)，生成元(个数)
- 群同态/同构的概念、性质、例子，核

## 第8-9、5章 群

指数/阶： 原根/生成元： 指标/对数

- $a$ 与 $m$ 互素, 则整数 $d$ 使得 $a^d \equiv 1 \pmod{m} \iff \text{ord}_m(a) | d$

如果 $a$ 与 $m$ 互素, 自然有 $\text{ord}_m(a) | \varphi(m)$

为了求 $a$ 的指数, 只需要在 $\varphi(m)$ 的因子中找即可

- 设 $a$ 与 $m$ 互素,  $n|m \implies \text{ord}_n(a) | \text{ord}_m(a)$
- $ab \equiv 1 \pmod{m} \implies \text{ord}_m(a) = \text{ord}_m(b)$  (即 $a$ 与它的逆元同阶)
- 设 $m > 1, (a, m) = 1$ , 则 $a^k \equiv a^l \pmod{m} \iff k \equiv l \pmod{\text{ord}_m(a)}$

- $$\text{ord}_m(a^k) = \frac{\text{ord}_m(a)}{(\text{ord}_m(a), k)}$$

如果 $a$ 是模 $m$ 的原根, 则 $a^k (k > 0)$ 也是模 $m$ 的原根  $\iff (k, \varphi(m)) = 1$   
模 $m$ 有 $\varphi(\varphi(m))$ 个原根

简化剩余中任取一个元素是模 $m$ 原根的概率为 $\frac{\varphi(\varphi(m))}{\varphi(m)}$

## 第8-9、5章 群

指数/阶： 原根/生成元： 指标/对数

- $\text{ord}_m(ab) = \text{ord}_m(a) \cdot \text{ord}_m(b) \iff (\text{ord}_m(a), \text{ord}_m(b)) = 1$   
一般地, 未必有  $\text{ord}_m(ab) = \text{ord}_m(a) \cdot \text{ord}_m(b)$   
也未必有  $\text{ord}_m(ab) = [\text{ord}_m(a), \text{ord}_m(b)]$   
已知  $a, b$  均与  $m$  互素, 则存在  $c$  使得  $\text{ord}_m(c) = [\text{ord}_m(a), \text{ord}_m(b)]$
- $(a, m) = (a, n) = (m, n) = 1 \implies \text{ord}_{mn}(a) = [\text{ord}_m(a), \text{ord}_n(a)]$   
如果  $a$  与  $pq (p \neq q)$  互素, 显然有  $\text{ord}_{pq}(a) = [\text{ord}_p(a), \text{ord}_q(a)]$   
如果  $m = 2^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} p_3^{\alpha_3} \dots p_s^{\alpha_s}$ ,  $(a, m) = 1$ , 则有  
 $\text{ord}_m(a) = [\text{ord}_{2^{\alpha_1}}(a), \text{ord}_{p_2^{\alpha_2}}(a), \dots, \text{ord}_{p_s^{\alpha_s}}(a)]$
- $(m, n) = 1$ ,  $a_1, a_2$  均与  $mn$  互素, 则存在  $a$  使得  
 $\text{ord}_{mn}(a) = [\text{ord}_m(a_1), \text{ord}_n(a_2)]$
- 模  $m$  存在原根  $\implies m = 1$ , 或  $2$ , 或  $4$ , 或  $p^\alpha$ , 或  $2p^\alpha$  ( $p$  是奇素数)



## 第8-9、5章 群

指数/阶； 原根/生成元； 指标/对数

- 设 $p$ 是素数, 则模 $p$ 有原根
- 设 $g$ 是模 $p^{\alpha+1}$  ( $\alpha \geq 1$ )的原根, 则 $g$ 必是模 $p^{\alpha}$ 的原根
- 设 $g$ 是模 $p^{\alpha}$ 的原根, 则必有 $\text{ord}_{p^{\alpha+1}}(g) = \varphi(p^{\alpha})$ , 或 $\text{ord}_{p^{\alpha+1}}(g) = \varphi(p^{\alpha+1})$
- $g$ 是模奇素数 $p$ 的原根, 满足 $g^{p-1} = 1 + rp, p \nmid r$ , 则 $g$ 是模 $p^{\alpha}$  ( $\forall \alpha \geq 1$ )的原根
- 设 $p$ 是奇素数,  $g'$ 为模 $p$ 的原根,  
则 $g = g', g = g' + p, g = g' + 2p, \dots, g = g' + (p-1)p$ 都是模 $p$ 的原根, 且只有一个不满足条件 $g^{p-1} = 1 + rp, p \nmid r$ , 其余都满足.
- 我们总可以由任意的模 $p$ 的原根 $g'$ , 构造一个为奇数的模 $p$ 的原根 $\tilde{g}$ 满足 $\tilde{g}^{p-1} = 1 + rp, p \nmid r$ .  
找到的这个 $\tilde{g}$ 自然也是模 $p^{\alpha}$  ( $\forall \alpha \geq 1$ )的原根.
- 模 $m$ 有原根的充要条件是 $m = 1$ , 或 $2$ , 或 $4$ , 或 $p^{\alpha}$ , 或 $2p^{\alpha}$

## 第8-9、5章 群

指数/阶; 原根/生成元; 指标/对数  
整理的结论:

- ①  $p$  为奇素数, 模  $p$  的原根必存在, 比如说是  $g'$ ;
- ② 由这个模  $p$  的原根  $g'$  可以构造出一个模  $p$  的原根  $\tilde{g}$  满足:  
是奇数, 且  $\tilde{g}^{p-1} = 1 + rp (p \nmid r)$ ;
- ③ 这个模  $p$  的原根  $\tilde{g}$  也是模  $p^\alpha$  的原根;
- ④ 这个模  $p$  的原根  $\tilde{g}$  也是模  $2p^\alpha$  的原根;

一方面模  $p$  的原根必定存在, 模  $p^\alpha$  的原根必定存在, 模  $2p^\alpha$  的原根必定存在;  
另一方面, 只要知道了模  $p$  的任意一个原根, 就可以计算出来模  $p^\alpha$  的原根和模  $2p^\alpha$  的原根。

求模  $m$  的原根问题最终归结为求模  $p$  的原根问题。但是求模  $p$  的原根没有统一的方法, 只能对具体的素数  $p$  按照原根的定义逐个数去试。

$$a \text{ 是模 } m \text{ 的 } n \text{ 次剩余} \iff a^{\frac{\varphi(m)}{(n, \varphi(m))}} \equiv 1 \pmod{m}. \quad \diamond$$