

# 代数学基础期末复习

杨柳依 y

2024.01.11

## 目录

<b>0 引言</b>	<b>5</b>
<b>1 群、环、域</b>	<b>5</b>
1.1 群、环、域基本概念	5
1.1.1 域的定义	5
1.1.2 子域的判定	5
1.1.3 环的定义与基本性质	5
1.1.4 子环的判定	6
1.1.5 群的定义	6
1.1.6 子群的判定	7
1.2 同态与同构	7
1.2.1 群同态与群同构	7
1.2.2 环同态与环同构	8
<b>2 整除理论</b>	<b>9</b>
2.1 整除的定义和性质	9
2.2 最大公因数与最小公倍数	9
2.2.1 最大公因数	9
2.2.2 带余除法	10
2.2.3 贝祖等式	11
2.2.4 最小公倍数	12
2.3 理想	13
2.3.1 理想的定义与性质	13
2.3.2 用理想语言描述整除理论	15

目录	2
2.4 算术基本定理	15
2.4.1 素数	15
2.4.2 算术基本定理	16
<b>3 同余理论</b>	<b>18</b>
3.1 同余	18
3.1.1 同余的概念与性质	18
3.1.2 同余方程	18
3.1.3 中国剩余定理与解同余方程组	19
3.2 欧拉定理与费马小定理	22
3.3 同余的环论解释	23
3.3.1 环 $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$	23
3.3.2 中国剩余定理的环论证明	23
<b>4 群论基础</b>	<b>25</b>
4.1 循环群	25
4.1.1 幂次与倍数	25
4.1.2 最小生成子群	26
4.1.3 阶	26
4.1.4 循环群	27
4.1.5 循环群结构定理	27
4.1.6 循环群的生成元及其自同构群	28
4.1.7 循环群的子群分类	29
4.2 拉格朗日定理	30
4.2.1 陪集	30
4.2.2 左(右)陪集代表元素	30
4.2.3 指数	31
4.2.4 群论中的拉格朗日定理	31
4.3 正规子群与商群	32
4.3.1 正规子群	32
4.4 群同态中的正规子群	32
4.4.1 商群与陪集运算	32

4.5	群同态基本定理 . . . . .	33
<b>5</b>	<b>域 <math>\mathbb{F}_p</math> 上的算术</b>	<b>33</b>
5.1	单位群 $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$ 的结构 . . . . .	33
5.1.1	原根 . . . . .	33
5.2	单位群 $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$ 何时为循环群 . . . . .	33
5.3	$(\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times (\alpha \geq 3)$ 的结构 . . . . .	36
5.4	小结 . . . . .	36
5.5	$\mathbb{F}_p$ 中的平方元与二次剩余 . . . . .	37
5.5.1	二次剩余 . . . . .	37
5.5.2	勒让德符号 . . . . .	37
5.5.3	勒让德符号的计算 . . . . .	37
5.5.4	欧拉判别法 . . . . .	37
5.5.5	高斯引理 . . . . .	38
5.5.6	二次互反律 . . . . .	39
<b>6</b>	<b>多项式理论</b>	<b>40</b>
6.1	引入 . . . . .	40
6.2	域上的多项式理论 . . . . .	41
6.2.1	整除理论 . . . . .	41
6.2.2	带余除法 . . . . .	41
6.2.3	最大公因子 . . . . .	41
6.2.4	贝祖定理 . . . . .	41
6.2.5	$\mathbb{F}[x]$ 为主理想整环 . . . . .	42
6.2.6	初等数论的推广 . . . . .	42
6.2.7	欧式算法 . . . . .	42
6.2.8	不可约元 . . . . .	43
6.2.9	唯一分解定理 . . . . .	43
6.3	同余理论 . . . . .	43
6.3.1	基本定义与等价类 . . . . .	43
6.3.2	构造 $p^d$ 元域 . . . . .	44
6.3.3	中国剩余定理 . . . . .	44

6.4	其他性质	45
6.4.1	低次多项式的不可约性	45
6.4.2	余数定理	45
6.4.3	多项式的拉格朗日定理	45
6.4.4	韦达定理	45
6.4.5	根的重数	46
6.4.6	形式微商	46
6.4.7	代数学基本定理	47
6.5	整系数多项式环	48
6.5.1	基本定义和定理	48
6.5.2	带余除法	49
6.5.3	本原多项式	49
6.5.4	容度	50
6.5.5	高斯引理	50
6.5.6	$\mathbb{Z}[x]$ 与 $\mathbb{Q}[x]$ 的联系	50
6.5.7	$\mathbb{Z}[x]$ 是唯一分解整环 (UFD)	51
6.5.8	艾森斯坦判别法	51
<b>7</b>	<b>对称群与对称多项式</b>	<b>52</b>
7.1	对称群	52
7.1.1	简化表达	53
7.1.2	轮换	53
7.1.3	用对换表示对称群元素	53
7.1.4	型	53
7.1.5	奇置换与偶置换	54
7.1.6	交错数	55
7.2	交错群	55
7.2.1	定义及举例	55
7.2.2	单群	56
7.3	交换多项式	56
7.3.1	定义及举例	56
7.3.2	判别式	57

## 0 引言

本文为作者复习代数学基础使用，内容顺序为杨老师授课顺序。可能会出现笔误，本文一切解释权归作者所有。

## 1 群、环、域

### 1.1 群、环、域基本概念

#### 1.1.1 域的定义

称  $(K, +, \cdot)$  为一个域，若满足

0、封闭性

$$\text{加法} \left\{ \begin{array}{l} 1、\text{加法结合律 } \forall a, b, c \in K, (a + b) + c = a + (b + c) \\ 2、\text{零元存在性 } \exists 0_k \in K, s.t. a + 0_k = a = 0_k + a \\ 3、\text{负元存在性 } \forall a \in K, \exists b \in K, a + b = 0_k = b + a \\ 4、\text{加法交换律 } \forall a, b \in K, a + b = b + a \end{array} \right.$$

$+$ 、 $\cdot$  相容:5、分配律  $\forall a, b, c \in K, a(b + c) = ab + ac, (a + b)c = ac + bc$

$$\text{乘法} \left\{ \begin{array}{l} 6、\text{乘法结合律 } \forall a, b, c \in K, (ab)c = a(bc) \\ 7、\text{单位元存在性 } \exists 1_k \in K, s.t. a \cdot 1_k = a = 1_k \cdot a \\ 8、\text{乘法交换律 } \forall a, b \in K, ab = ba \\ 9、\text{逆元存在性 } \forall a \in K \setminus \{0\}, \exists b \in K, s.t. ab = 1_k = ba \end{array} \right.$$

域区别于环的最显著特征是非零元均可逆

#### 1.1.2 子域的判定

$$F \text{ 为子域} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} 1_K \in F \\ F \text{ 关于 } -, \cdot \text{ 封闭} \\ \text{若 } a \in F \setminus \{0\}, \text{ 则 } a^{-1} \in F \end{array} \right.$$

#### 1.1.3 环的定义与基本性质

若  $(R, +, \cdot)$  满足上述 1 ~ 7，则称 R 为 (含幺) 环

若  $(R, +, \cdot)$  满足上述 1 ~ 8，则称 R 为 (含幺) 交换环

- 特别地,  $2\mathbb{Z} = \{2n \mid n \in \mathbb{Z}\}$  为不含幺元的环
- $(M_2(\mathbb{R}), +, \cdot)$  为含幺非交换环 ( $M_2(\mathbb{R})$  为 2 阶实矩阵)
- 零环:  $0_R = 1_R$
- 乘法消去律不一定成立! ( $x^n = 0, x = 0$  不一定成立!)

$$\text{又如 } \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

整环的定义: 设  $(R, +, \cdot)$  为交换环, 若对  $\forall a, b \in R \setminus \{0\}$ , 有  $ab \neq 0$ , 则称  $R$  为整环 (整环 = 交换环 + 消去律)

#### 1.1.4 子环的判定

$(R, +, \cdot)$  为环  $T \subseteq R$ , 则

$$T \text{ 为子环} \Leftrightarrow \begin{cases} 1_R \in T \\ T \text{ 关于 } -, \cdot \text{ 封闭} \end{cases}$$

#### 1.1.5 群的定义

设  $(G, \cdot)$  为带一个二元运算的代数系统,  $G \neq \emptyset$

0、封闭性

$$\begin{cases} 1、结合律 \forall a, b, c \in G, (ab)c = a(bc) \\ 2、单位元存在性 \exists 0_G \in G, s.t. a \cdot 0_G = a = 0_G \cdot a \\ 3、逆元存在性 \forall a \in G, \exists b \in G ab = 0_G = ba \\ 4、交换律 \forall a, b \in G, ab = ba \end{cases}$$

1° 若  $G$  满足 1~4, 则称  $G$  为交换群 (阿贝尔群)

2° 若  $G$  满足 1~3, 则称  $G$  为群

3° 若  $G$  满足 1~2, 则称  $G$  为含幺半群

4° 若  $G$  满足 1, 则称  $G$  为半群

注: 若是乘法群, 则单位元为 1; 若是加法群, 则单位元为 0, 逆元为负元

例:  $(\{1, 2, \dots\}, +)$  半群不含幺

$(\{0, 1, 2, \dots\}, +)$  含幺半群

单位群: 设  $R$  为非零环, 则  $R^\times := \{r \in R \mid r \text{ 乘法可逆}\}$

例:  $GL_2(\mathbb{R}) := \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in M_2\mathbb{R} \mid ad - bc \neq 0 \right\}$  为群但非交换

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \text{ 的乘法逆元为 } \begin{pmatrix} \frac{d}{ad-bc} & \frac{-b}{ad-bc} \\ \frac{-c}{ad-bc} & \frac{a}{ad-bc} \end{pmatrix}$$

### 1.1.6 子群的判定

$(G, \cdot)$  为群

$$H \text{ 为 } G \text{ 的子群} \Leftrightarrow \forall a, b \in H, \begin{cases} a \cdot b \in H \\ a^{-1} \in H \end{cases} \Leftrightarrow \forall a, b \in H, a \cdot b^{-1} \in H$$

## 1.2 同态与同构

### 1.2.1 群同态与群同构

定义: 设  $(G, \cdot), (G', *)$  为两群, 设映射  $\varphi: G \rightarrow G'$

1° 若对  $\forall a, b \in G$  有  $\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) * \varphi(b)$  则称  $\varphi$  为群同态

2° 若  $\varphi$  为群同态且为双射, 则称  $\varphi$  为群同构

例:  $\det: GL_2 \rightarrow \mathbb{R}^\times$   $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \mapsto ad - bc$  为群同态

群同态的性质:

设  $f: G_1 \rightarrow G_2$  为群同态, 则

1°  $f(1) = 1, f(g^{-1}) = (f(g))^{-1}$

2°  $\text{Ker}(f) := \{g \in G_1 \mid f(g) = 1_{G_2}\}$  为  $G_1$  的子群, 称为  $f$  的核 (kernel)

$\text{im}f := \{f(g) \mid g \in G_1\}$  为  $G_2$  的子群, 称为  $f$  的像 (image)

3°  $f$  为同构, 则  $f^{-1}$  为同构

pf:

1°  $f(1) = f(1 \cdot 1) = f(1) * f(1)$

由  $G_2$  中的消去律,  $f(1) = 1_{G_2}$

所以,  $1 = f(1) = f(g \cdot g^{-1}) = f(g) \cdot f(g^{-1})$

$\Rightarrow f(g^{-1}) = (f(g))^{-1}$

2° 要证明子群, 只需证明除法封闭

•  $\text{Ker}(f): \forall g_1, g_2 \in \text{Ker}(f)$

$f(g_1 g_2^{-1}) = f(g_1) f(g_2^{-1}) = f(g_1) (f(g_2))^{-1} = 1 \cdot 1^{-1} = 1$

$\Rightarrow g_1 g_2^{-1} \in \text{Ker}(f)$

•  $\text{im}(f): \forall g'_1 = f(g_1), g'_2 = f(g_2) \in \text{im}(f)$

$$g'_1(g'_2)^{-1} = f(g_1)(f(g_2))^{-1} = f(g_1g_2^{-1}) \in \text{im}(f)$$

3° 由  $f$  为双射知,  $f^{-1}$  也为双射

只需再证  $f^{-1}$  为群同态

$$\forall g', h' \in G_2, \exists! g, h \in G_1, \text{s.t. } f(g) = g', f(h) = h'$$

$$f \text{ 为群同态} \Rightarrow f(gh) = f(g)f(h)$$

$$\Rightarrow gh = f^{-1}(f(g)f(h))$$

$$LHS = gh = f^{-1}(g')f^{-1}(h')$$

$$RHS = f^{-1}(f(g)f(h)) = f^{-1}(g'h')$$

PROPERTY: 若  $\varphi$  为群同态, 则  $\varphi$  为单射  $\Leftrightarrow \text{Ker}(\varphi) = \{1\}$

### 1.2.2 环同态与环同构

定义: 设  $(R_1, +, \cdot), (R_2, \oplus, \otimes)$  为两环,  $\varphi: R_1 \rightarrow R_2$  为映射

$$1^\circ \text{ 若对 } \forall a, b \in R_1, \text{ 有 } \begin{cases} \varphi(a+b) = \varphi(a) \oplus \varphi(b) \\ \varphi(ab) = \varphi(a) \otimes \varphi(b) \\ \varphi(1_{R_1}) = 1_{R_2} \end{cases}$$

则称  $\varphi$  为环同态

2° 若  $\varphi: R_1 \rightarrow R_2$  为环同态且  $\varphi$  为双射, 则称  $\varphi$  为环同构

环同态的性质:

设  $f: R_1 \rightarrow R_2$  为环同态, 则

$$1^\circ f(0_{R_1}) = 0_{R_2}, f(1_{R_1}) = 1_{R_2}$$

$$2^\circ f(g) = -f(-g)$$

$$3^\circ \text{ 若 } g \text{ 乘法可逆, 则 } f(g^{-1}) = (f(g))^{-1}$$

$$4^\circ f: (R_1^\times, \cdot) \rightarrow (R_2^\times, \otimes) \text{ 为群同态}$$

5°  $\text{im}(f)$  为  $R_2$  的子环

6° 若  $R_2$  为非零环, 则  $\text{Ker}(f)$  不为  $R_1$  的子环

但  $\text{Ker}(f)$  关于加、减、数乘都封闭 (理想)

pf: 仅证明 5,6

$$5^\circ 1_{R_2} = f(1_{R_1}) \in \text{im}(f)$$

$$f(r_1) - f(r_2) = f(r_1 - r_2) \in \text{im}(f)$$

$$f(r_1)f(r_2) = f(r_1r_2) \in \text{im}(f)$$

6° 只需注意环中  $\text{Ker}(f) := \{a \in R \mid f(a) = 0\}$



从而  $f(1) = 1, 1 \notin \text{Ker}(f) \Rightarrow \text{Ker}(f)$  不为子环

## 2 整除理论

### 2.1 整除的定义和性质

定义: 若  $a, b \in \mathbb{Z}, \exists a = bc, c \in \mathbb{Z}$

则称  $b$  整除  $a$ , 记为  $b \mid a$

$b$  为  $a$  的因子,  $a$  为  $b$  的倍数

性质:

$$1^\circ b \mid a \Leftrightarrow bc \mid ac$$

$$2^\circ a \mid b, b \mid c \Rightarrow a \mid c \text{ (整除的传递性)}$$

$$3^\circ a \mid b, a \mid c \Rightarrow a \mid bx + cy \text{ (} b \text{ 和 } c \text{ 的线性组合)}$$

$$4^\circ a \mid bc, \gcd(a, b) = 1 \Rightarrow a \mid c$$

$$\text{pf: } \gcd(a, b) = 1 \Leftrightarrow \exists x, y \in \mathbb{Z}, ax + by = 1$$

$$\Rightarrow axc + byc = c, bc = ka \Rightarrow a(xc + ky) = c \Rightarrow a \mid c$$

### 2.2 最大公因数与最小公倍数

#### 2.2.1 最大公因数

称集合  $\{d \in \mathbb{Z} \mid d \mid a, d \mid b\}$  的最大元为  $a$  与  $b$  的最大公因子  
记为  $\gcd(a, b)$  或  $(a, b)$

换句话说,  $d$  为最大公因数  $\Leftrightarrow \begin{cases} d \mid a, d \mid b \\ \forall d', d' \mid a, d' \mid b, d' \leq d \end{cases}$

• 称  $a$  与  $b$  互素, 若  $\gcd(a, b) = 1$

性质:

$$1^\circ \gcd(a, a) = \gcd(a, 0) = |a|$$

$$2^\circ \gcd(a + by, b) = \gcd(a, b + ax)$$

$$\text{pf: } \begin{cases} d \mid a \\ d \mid b \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} d \mid a + by \text{ (} a = a + by - by \text{)} \\ d \mid b \end{cases}$$

$$\text{所以, } \gcd(a, b) = \max\{d \in \mathbb{Z} \mid d \mid a, d \mid b\}$$

$$= \max\{d \in \mathbb{Z} \mid d \mid a + by, d \mid b\}$$

$$= \gcd(a + by, b)$$

$$3^\circ \quad d \mid a, d \mid b \Rightarrow d \mid \gcd(a, b)$$

$$4^\circ \quad m > 0 \Rightarrow m \cdot \gcd(a, b) = \gcd(ma, mb)$$

$$\text{pf: } m \cdot \gcd(a, b) = m(ax + by) = (ma)x + (mb)y = \gcd(ma, mb)$$

$$5^\circ \quad \gcd(a, b) = d \Rightarrow \gcd\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = 1$$

$$\text{设 } \gcd(a, b) = d$$

$$\text{由 } 4^\circ \text{ 知 } d = d \cdot \gcd\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = \gcd(a, b)$$

$$\Rightarrow \gcd\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = 1$$

$$6^\circ \quad \gcd(a, m) = 1 = \gcd(b, m) \Rightarrow \gcd(ab, m) = 1$$

$$\begin{cases} \gcd(a, m) = 1 \Leftrightarrow ax_1 + my_1 = 1 \\ \gcd(b, m) = 1 \Leftrightarrow bx_2 + my_2 = 1 \end{cases}$$

$$1 = (ax_1 + my_1)(bx_2 + my_2) = ab(x_1x_2) + m(y_1bx_2 + y_2ax_1 + my_1y_2)$$

$$\Rightarrow \gcd(ab, m) = 1$$

### 2.2.2 带余除法

定理:  $\forall a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0, \exists! q, r \in \mathbb{Z}, s.t. a = bq + r, (0 \leq r < b)$

pf: 存在性: 记  $I := \{a - bk \mid k \in \mathbb{Z}\} \Rightarrow I \cap \mathbb{N}_+ \neq \emptyset \Rightarrow I \cap \mathbb{N}_+$  有最小值  $r$   
(即  $r$  为形如  $a - bk$  的最小非负整数)

*Claim*:  $0 \leq r < b$

(否则,  $r' = r - |b| \in I \cap \mathbb{N}_+$  且  $r' < r$ , 与  $r$  为最小元矛盾!)

$\Rightarrow r = a - bq (a = bq + r)$  符合要求

唯一性: 假设存在  $(q_1, r_1), (q_2, r_2), s.t. a = q_1b + r_1 = q_2b + r_2$

则  $|r_1 - r_2| = |b||q_1 - q_2|$

*Claim*:  $q_1 = q_2$

否则,  $b \mid r_1 - r_2$  且  $r_1 - r_2 \neq 0$

因此,  $|b| \leq |r_1 - r_2|$

但  $0 \leq r_1, r_2 < b$ , 矛盾!

所以  $q_1 = q_2$  进一步,  $r_1 = r_2$

应用: 欧式算法

input:  $a, b \in \mathbb{Z}$

output:  $\gcd(a, b), x, y, s.t. \gcd(a, b) = ax + by$

原理: 反复使用带余除法:  $a = qb + r \Rightarrow \gcd(a, b) = \gcd(b, r)$

$$r_n = \gcd(a, b) = a \cdot x_n + b \cdot y_n$$

quotient	remainder	x	y
	$r_{-1}$	$x_{-1} = 1$	$y_{-1} = 0$
$q_0$	$r_0$	$x_0 = 0$	$y_0 = 1$
$q_1$	$r_1$	$x_1 = x_{-1} - q_0x_0$	$y_1 = y_{-1} - q_0y_0$
...	...	...	...
$q_{i+1}$	$r_{i+1}$	$x_{i+1} = x_{i-1} - q_ix_i$	$y_{i+1} = y_{i-1} - q_iy_i$
...	...	...	...
$q_n$	$r_n$	$x_n = x_{n-2} - q_{n-1}x_{n-1}$	$y_n = y_{n-2} - q_{n-1}y_{n-1}$
	0		

例: 求  $\gcd(1517, 481)$  并将其表示为两数的线性组合

	1517	1	0
3	481	0	1
6	74	1	-3
2	37	-6	19
	0		

$$37 = \gcd(1517, 481) = (-6) \times 1517 + 19 \times 481$$

### 2.2.3 贝祖等式

设  $a, b \in \mathbb{Z}$  且不全为 0, 则

$$1^\circ \exists x, y \in \mathbb{Z} \text{ s.t. } \gcd(a, b) = ax + by$$

2° 若  $d > 0$  为  $a, b$  的公因子且  $\exists x, y \in \mathbb{Z}, \text{ s.t. } d = ax + by$  则  $d = \gcd(a, b)$

pf: 1° 记  $I_+ := \{ax + by > 0 \mid x, y \in \mathbb{Z}\} \neq \emptyset$

从而  $I_+$  中有最小元, 记作  $d$ , 设  $d = ax + by$

*Claim* :  $d = \gcd(a, b)$

从整除的角度, 要证明两个数相等, 只需证明他们相互整除即可

一方面, 显然  $\gcd(a, b) \mid d$

另一方面, 需证明  $d \mid a, d \mid b$

由带余除法,  $a = qd + r (0 \leq r < d)$

$$\Rightarrow a = q(ax + by) + r$$

$$\Rightarrow r = a(1 - qx) + b(-qy)$$

$\Rightarrow r = 0$  否则,  $r \in I_+$  且  $r < d$  与  $d$  为最小元矛盾!

所以,  $a = qd \Rightarrow d \mid a$ , 同理,  $d \mid b$

所以,  $d \mid \gcd(a, b) \Rightarrow \gcd(a, b) = ax + by$

pf: 2° 由上面已证, 设  $d = \gcd(a, b) = ax + by$

$$\forall d', d' \mid a, d' \mid b \Rightarrow d' \mid ax + by = d \Rightarrow |d'| \leq d$$

则任意  $a, b$  的公因子小于等于  $d = \gcd(a, b) = ax + by$ , 则  $d = \gcd(a, b)$

### 2.2.4 最小公倍数

称  $m$  为  $a, b$  的最小公倍数, 若

$$1^\circ m > 0, a \mid m, b \mid m$$

2° 设  $m'$  为  $a, b$  公倍数, 则  $m \leq |m'|$

性质:

$$1^\circ a \mid m, b \mid m \Leftrightarrow \text{lcm}(a, b) \mid m$$

pf: 设  $|m| = q \cdot \text{lcm}(a, b) + r (0 \leq r < \text{lcm}(a, b))$

$$r = |m| - q \cdot \text{lcm}(a, b) \Rightarrow \begin{cases} a \mid r \\ b \mid r \end{cases} \Rightarrow r = 0$$

否则,  $\text{lcm}(a, b) \leq r$ , 矛盾!

$$\Rightarrow \text{lcm}(a, b) \mid m$$

$$2^\circ \text{lcm}(ma, mb) = |m| \text{lcm}(a, b)$$

pf: 证明二者相互整除即可

一方面

$$\begin{cases} ma \mid m \cdot \text{lcm}(a, b) \\ mb \mid m \cdot \text{lcm}(a, b) \end{cases} \Rightarrow \text{lcm}(ma, mb) \mid m \cdot \text{lcm}(a, b)$$

另一方面

$$\begin{cases} ma \mid \text{lcm}(ma, mb) \Rightarrow a \mid \frac{\text{lcm}(ma, mb)}{m} \\ mb \mid \text{lcm}(ma, mb) \Rightarrow b \mid \frac{\text{lcm}(ma, mb)}{m} \end{cases} \Rightarrow \text{lcm}(a, b) \mid \frac{\text{lcm}(ma, mb)}{m}$$

所以  $m \cdot \text{lcm}(a, b) \mid \text{lcm}(ma, mb)$

$$3^\circ \gcd(a, b) \cdot \text{lcm}(a, b) = |ab|$$

特别地, 若  $\gcd(a, b) = 1 \Rightarrow \text{lcm}(a, b) = ab$

pf: 记  $d = \gcd(a, b)$

$$\text{一方面 } \begin{cases} a \mid a \cdot \frac{b}{d} \\ b \mid b \cdot \frac{a}{d} \end{cases} \Rightarrow \text{lcm}(a, b) \mid \frac{ab}{d} \Rightarrow d \cdot \text{lcm}(a, b) \mid ab$$

另一方面, 设  $d = \gcd(a, b) = ax + by$

$$\begin{cases} ab \mid a \cdot \text{lcm}(a, b) \\ ab \mid b \cdot \text{lcm}(a, b) \end{cases} \Rightarrow ab \mid (ax + by)\text{lcm}(a, b) = d \cdot \text{lcm}(a, b)$$

所以,  $\gcd(a, b) \cdot \text{lcm}(a, b) = |ab|$

可归纳地定义:  $\text{lcm}(a_1, \dots, a_n) := \text{lcm}(\text{lcm}(a_1, \dots, a_{n-1}), a_n)$

推广:  $\forall i = 1, \dots, n$  有  $a_i \mid b \Leftrightarrow \text{lcm}(a_1, \dots, a_n) \mid b$

## 2.3 理想

### 2.3.1 理想的定义与性质

定义: 设  $R$  为环,  $I \neq \emptyset \subseteq R$ , 若  $I$  满足:

1°  $\forall a, b \in I, a - b \in I$  (减法封闭)

2°  $\forall a \in I, \forall r \in R, ra = ar \in I$  (数乘封闭)

则称  $I$  为  $R$  的一个理想, 记为  $I \triangleleft R$

注意:  $(I, +)$  形成  $(R, +)$  的子群

PROPERTIES: 设  $I_1, I_2$  为环  $R$  的理想, 则

$$I_1 + I_2 := \{r_1 + r_2 \mid r_1 \in I_1, r_2 \in I_2\}$$

$$I_1 \cap I_2 := \{r \in R \mid r \in I_1, r \in I_2\}$$

$$I_1 \cdot I_2 := \left\{ \sum_{i=1}^n a_i b_i \mid a_i \in I_1, b_i \in I_2 \right\}$$

均为  $R$  的理想

pf: 仅证明  $I_1 \cdot I_2$  为环  $R$  的理想

一方面, 先证明关于加法构成子群, 即证明关于减法封闭

$$\forall a_1 b_1 + \dots + a_m b_m, c_1 d_1 + \dots + c_n d_n \in I \cdot J$$

$$(a_1 b_1 + \dots + a_m b_m) - (c_1 d_1 + \dots + c_n d_n)$$

$$= a_1 b_1 + \dots + a_m b_m + (-c_1) d_1 + \dots + (-c_n) d_n \in I \cdot J$$

另一方面, 需证明对数乘封闭

$$\forall a_i \in I, r \in R, r a_i \in I$$

$$\text{所以, } r(a_1 b_1 + \dots + a_m b_m) = (r a_1) b_1 + \dots + (r a_m) b_m$$

3° 设  $R$  为交换环,  $a_1, \dots, a_n \in R$ , 则

$$1)(a) := aR := \{ar | r \in R\}$$

为包含  $a$  的最理想, 称为由  $a$  生成的主理想

$$2)(a_1, \dots, a_n) = \{a_1r_1 + \dots + a_nr_n | r_1, \dots, r_n \in R\}$$

为包含  $a_1, \dots, a_n$  的最理想, 称为由  $a_1, \dots, a_n$  生成的主理想

pf: 只需证明 2)

一方面, 证明  $(a_1, \dots, a_n)$  为环  $R$  的理想

$$\forall x = a_1r_1 + \dots + a_nr_n, y = a_1r'_1 + \dots + a_nr'_n, \forall r \in R$$

$$\bullet x - y = a_1(r_1 - r'_1) + \dots + a_n(r_n - r'_n) \in (a_1, \dots, a_n)$$

(因为  $r_i - r'_i \in R$ )

$$\bullet rx = r(a_1r_1 + \dots + a_nr_n) = a_1(rr_1) + \dots + a_n(rr_n) \in (a_1, \dots, a_n)$$

另一方面, 证明  $(a_1, \dots, a_n)$  的最小性

任意  $I$  为  $R$  中理想, 且  $a_1, \dots, a_n \in I$

则对  $\forall r_1, \dots, r_n \in R$ , 有  $a_1r_1 + \dots + a_nr_n \in I$

因此  $(a_1, \dots, a_n) \subseteq I$ , 从而  $(a_1, \dots, a_n)$  是最小的

注: 设  $R$  为交换环,  $a_1, \dots, a_n \in R$

$$1^\circ aR = 0 \Leftrightarrow a = 0$$

$$2^\circ aR = R \Leftrightarrow a \text{ 为 } R \text{ 中乘法可逆元}$$

$$3^\circ (a_1, \dots, a_n) = (a_1) + (a_2) + \dots + (a_n)$$

定理: 1)  $\forall d \in \mathbb{N} = \mathbb{Z}_{\geq 0}$ ,  $d\mathbb{Z}$  为  $\mathbb{Z}$  的理想

2) 任取  $\mathbb{Z}$  的理想  $I$ , 存在  $d \in \mathbb{N}$ , s.t.  $I = d\mathbb{Z}$

$$\begin{aligned} \mathbb{N} &\xrightarrow{1:1} \{I | I \in \mathbb{Z}\} \\ d &\longmapsto d\mathbb{Z} \end{aligned}$$

pf: 2) 若  $I=0$ , 则取  $d=0$ (trivial)

若  $I \neq 0$ , 令  $I_+ := I \cap \mathbb{Z}_{\geq 0} \neq \emptyset$

取  $d = \min I_+$ , 我们断言:  $I = d\mathbb{Z}$ (相互包含)

$\bullet d\mathbb{Z} \subseteq I$  显然

$\bullet \forall n \in I$ , 由带余除法,  $n = dq + r (0 \leq r < d)$

$$\Rightarrow r = n - dq \in I$$

$$\Rightarrow r = 0 \text{ 否则与 } d \text{ 为最小元矛盾!} \Rightarrow n = dq \in d\mathbb{Z}$$

所以,  $I \subseteq d\mathbb{Z}$

注:  $d\mathbb{Z}$  有两个生成元:  $d, -d$

### 2.3.2 用理想语言描述整除理论

引理:1)  $a \mid b \Leftrightarrow b \in (a) \Leftrightarrow (b) \subseteq (a)$

2)  $a = \pm b \Leftrightarrow (a) = (b)$

3)  $a, b$  互素  $(a, b) = \mathbb{Z}$  或  $(a) + (b) = \mathbb{Z}$

整除  $\begin{cases} 1、(a) \subseteq (b) \xLeftrightarrow{c \neq 0} (ac) \subseteq (bc) \\ 2、(c) \subseteq (b), (b) \subseteq (a) \Rightarrow (c) \subseteq (a) \\ 3、(b) \subseteq (a), (c) \subseteq (a) \Rightarrow (b) + (c) = (a) \end{cases}$

最大公因数与最小公倍数:

$a, b \in \mathbb{Z}$  不全为零,  $d = \gcd(a, b)$ ,

则 (1)  $d\mathbb{Z} = a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} \Leftrightarrow (d) = (a) + (b)$

(2)  $(lcm(a, b)) = (a) \cap (b)$

即  $\gcd(a, b)$  为  $(a) + (b)$  的生成元

$lcm(a, b)$  为  $(a) \cap (b)$  的生成元

pf:(1) 一方面,  $d = \gcd(a, b) = ax + by \in (a) + (b)$

$\Rightarrow (d) \subseteq (a) + (b)$

另一方面,  $d \mid a, d \mid b \Rightarrow (a) \subseteq (d), (b) \subseteq (d)$

$(a) + (b) \subseteq (d)$

所以,  $(d) = (a) + (b)$

(2)  $\begin{cases} a \mid n \\ b \mid n \end{cases} \Leftrightarrow lcm(a, b) \mid n \Leftrightarrow (a) \cap (b) = (lcm(a, b))$

•  $((a) \cap (b))(a, b) = (a) \cdot (b)$

特别地若  $a, b$  互素, 则  $(a) \cap (b) = (a) \cdot (b)$

推广:  $(lcm(a_1, \dots, a_n)) = (a_1) \cap \dots \cap (a_n)$

## 2.4 算术基本定理

### 2.4.1 素数

素数:  $p \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$ , 若  $p$  的正因子只有 1 和  $p$ , 则称  $p$  为素数 (prime)

反之则为合数

素数的性质:

$$1^\circ \gcd(p, a) = \begin{cases} 1 & p \nmid a \\ p & p \mid a \end{cases}$$

2°  $n \in \mathbb{Z}_{\geq 2} \Rightarrow n$  有素因子

pf: 记  $I_+ := \{d \geq 2 \mid d \mid n\} \neq \emptyset (n \in I_+)$

即  $p$  为  $I_+$  中的最小元, Claim:  $p$  为素数

设  $d$  为  $p$  的正因子且不为 1, 则只需证  $d=p$

因为  $d \mid p \mid n \Rightarrow d \in I_+ \Rightarrow p \leq d \Rightarrow d = p$

• 欧几里得引理:  $p$  为素数,  $p \mid ab \Rightarrow p \mid a$  或  $p \mid b$

$$\begin{cases} \text{不妨设 } p \nmid a \Rightarrow \gcd(p, a) = 1 \\ p \mid ab \Rightarrow \gcd(p, ab) = p \end{cases} \Leftrightarrow \gcd(p, b)^{\gcd(p, a)=1} \gcd(p, ab) = p$$

推论:  $p \mid a_1 \cdots a_n \Rightarrow \exists i \in \{1, 2, \dots, n\}, s.t. p \mid a_i$

• 欧几里得定理: 素数有无穷多个

pf: 假设有有限个素数  $\{p_1, \dots, p_n\}$

考虑  $N = p_1 p_2 \cdots p_n + 1$ , 依据假设,  $N$  是合数

$\Rightarrow \exists p_i \mid N$ , 又有  $p_i \mid p_1 p_2 \cdots p_n$

$\Rightarrow p \mid N - p_1 p_2 \cdots p_n = 1$ , 矛盾!

### 2.4.2 算术基本定理

$\forall n \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$

1)  $\exists$  素数  $p_1, p_2, \dots, p_r, s.t. n = p_1 p_2 \cdots p_r$

2) 不计次序下, 表达唯一

pf: 1) 存在性: 对  $n$  归纳

$n=2$  或素数, 显然

$n$  为合数, 设  $n=ab$ , 将  $a, b$  的分解乘在一起即可

2) 唯一性:  $n=2$  显然, 对  $n$  归纳, 设  $n < k$  时表达均唯一

设  $n = p_1 p_2 \cdots p_n = q_1 q_2 \cdots q_m$

则  $p_i \mid n \Rightarrow \exists q_j, s.t. p_i \mid q_j$

因为  $p_i, q_j$  均为素数  $\Rightarrow p_i = q_j$

等式两边同时消去  $p_i$

$\Rightarrow p_1 \cdots p_{i-1} p_{i+1} \cdots p_n = q_1 \cdots q_{j-1} q_{j+1} \cdots q_m$

由归纳假设知,  $q_1 \cdots q_{j-1} q_{j+1} \cdots q_m$  是  $p_1 \cdots p_{i-1} p_{i+1} \cdots p_n$  的一个排列



所以  $q_1q_2 \cdots q_m$  是  $p_1p_2 \cdots p_n$  的一个排列, 故表达唯一

另一形式:  $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_n^{\alpha_n}$

$$\forall n \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}, n = \text{sgn}(n) \cdot \prod_p p_i^{v_{p_i}(n)}$$

$$1) \text{sgn}(a) = \frac{a}{|a|}$$

$$2) v_p(a) \in \mathbb{Z}_{\geq 0} \text{ 且 } p \text{ 素数足够大时, } v_p(a) = 0$$

$$3) p \mid n \Rightarrow v_p(n) > 0$$

$$\text{应用: } 1) n \in \mathbb{Z}_{\geq 0}, d = \text{sgn}(d) \cdot \prod_p p_i^{v_{p_i}(d)}$$

$$d \mid n \Leftrightarrow v_p(d) \leq v_p(n), \forall p$$

$$2) \text{gcd}(a, b) = \prod_p p^{\min\{v_p(a), v_p(b)\}}$$

pf: 要证明两个数相等, 只需证两个数的所有因数相等

$$\forall d \mid \text{gcd}(a, b) \Leftrightarrow \begin{cases} d \mid a \Leftrightarrow \forall p, v_p(d) \leq v_p(a) \\ d \mid b \Leftrightarrow \forall p, v_p(d) \leq v_p(b) \end{cases} \Leftrightarrow \forall p, v_p(d) \leq \min\{v_p(a), v_p(b)\}$$

$$d \mid \prod_p p^{\min\{v_p(a), v_p(b)\}}, \text{ 即得证}$$

$$\text{lcm}(a, b) = \prod_p p^{\max\{v_p(a), v_p(b)\}}$$

pf: 思路同上, 只需证明  $\forall m, \text{lcm}(a, b) \mid m$  有  $\prod_p p^{\max\{v_p(a), v_p(b)\}} \mid m$

$$\forall m, \text{lcm}(a, b) \mid m \Leftrightarrow \begin{cases} a \mid m \Leftrightarrow \forall p, v_p(a) \leq v_p(m) \\ b \mid m \Leftrightarrow \forall p, v_p(b) \leq v_p(m) \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \forall p, \max\{v_p(a), v_p(b)\} \leq v_p(m) \Leftrightarrow \prod_p p^{\max\{v_p(a), v_p(b)\}} \mid m$$

• 推广到有理数,  $n = \frac{\alpha}{\beta}, (\alpha, \beta) = 1$

$$n \stackrel{!}{=} \text{sgn}(n) \prod_p p^{v_p(n)}$$

$$v_p(n) = v_p(a) - v_p(b)$$

$$a = \prod_{v_{p_i}(n) \geq 0} p_i^{v_{p_i}(n)}, b = \prod_{v_{p_i}(n) < 0} p_i^{-v_{p_i}(n)}$$

• 实际上  $v_p$  是一个群同态

$$v_p: (Q^\times, \cdot) \longrightarrow (\mathbb{Z}, +)$$

$$a \longmapsto v_p(a)$$

$$v_p(ab) = v_p(a) + v_p(b)$$

### 3 同余理论

#### 3.1 同余

##### 3.1.1 同余的概念与性质

$m \in \mathbb{N}_+$ , 若  $m \mid a - b$ , 则称  $a$  与  $b$  模  $m$  同余, 记作  $a \equiv b \pmod{m}$

PROPERTIES:

$$1) \begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ c \equiv d \pmod{m} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m} \\ ac \equiv bd \pmod{m} \end{cases}$$

pf: 仅证明乘法

$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ c \equiv d \pmod{m} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} m \mid a - b \\ m \mid c - d \end{cases} \Leftrightarrow m \mid (a - b)c + (c - d)b = ac - bd$$

2) 若  $\forall i \in \{1, \dots, n\}, a_i \equiv b_i \pmod{m}$ , 则对任意整系数多项式

我们有  $f(a_1, \dots, a_n) \equiv f(b_1, \dots, b_n) \pmod{m}$

$$3) \begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ d \mid m \end{cases} \Leftrightarrow a \equiv b \pmod{d}$$

$$4) a \equiv b \pmod{m} \xLeftrightarrow{d \neq 0} da \equiv db \pmod{dm}$$

$$5) a \equiv b \pmod{m_i}, i = 1, \dots, n \Leftrightarrow a \equiv b \pmod{\text{lcm}(m_1, \dots, m_n)}$$

$$\text{pf: } (\Leftarrow) a \equiv b \pmod{\text{lcm}(m_1, \dots, m_n)} \xrightarrow{m_i \mid \text{lcm}(m_1, \dots, m_n)} a \equiv b \pmod{m_i}$$

$$\Rightarrow a \equiv b \pmod{m_i} (\forall i) \Rightarrow m_i \mid a - b (\forall i)$$

$$\Rightarrow \text{lcm}(m_1, \dots, m_n) \mid a - b \Rightarrow a \equiv b \pmod{\text{lcm}(m_1, \dots, m_n)}$$

$$6) ac \equiv bc \pmod{m} \Rightarrow a \equiv b \pmod{\frac{m}{\text{gcd}(m, c)}}$$

特别地, 若  $m$  与  $c$  互素, 则  $ac \equiv bc \pmod{m} \Rightarrow a \equiv b \pmod{m}$

$$\text{pf: } ac \equiv bc \pmod{m} \Rightarrow m \mid c(a - b) \Rightarrow \frac{m}{\text{gcd}(m, c)} \mid \frac{c}{\text{gcd}(m, c)}(a - b)$$

$$\text{因为 } \text{gcd}\left(\frac{m}{\text{gcd}(m, c)}, \frac{c}{\text{gcd}(m, c)}\right) = 1$$

$$\text{所以 } \frac{m}{\text{gcd}(m, c)} \mid (a - b) \Rightarrow a \equiv b \pmod{\frac{m}{\text{gcd}(m, c)}}$$

例: 一个数字模 9 等于各个数位上数字之和

##### 3.1.2 同余方程

• 同余类的定义:  $\forall r \in \mathbb{Z}$ , 称  $\mathbb{Z}$  的子集

$$[r] := r + m\mathbb{Z} := \{\dots, r - 2m, r - m, r, r + m, r + 2m, \dots\}$$

$$\text{即 } [r] = \{r + km \mid k \in \mathbb{Z}\}$$

为  $r$  所在的模  $m$  的同余类, 也记作  $\bar{r}$ , 称  $r$  为  $[r]$  的一个代表

注:  $1. a \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow [a] = [b]$

$2. a \not\equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow [a] \cap [b] = \emptyset$

$3. \mathbb{Z} = \bigsqcup_{i=0}^{m-1} [i]$

• 同余方程

定理:  $ax \equiv b \pmod{m}$  有解  $\Leftrightarrow \gcd(a, m) \mid b$  且此时, 解集为模

$\frac{m}{\gcd(a, m)}$  的一个同余类, 也为  $\gcd(a, m)$  个模  $m$  的同余类的并

特别地  $ax \equiv 1 \pmod{m}$  有解  $\Leftrightarrow \gcd(a, m) = 1$

pf: 有解:  $ax \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow m \mid ax - b \Leftrightarrow ax - b = my$

$\Leftrightarrow b = ax + my \stackrel{\text{Bezout}}{\Leftrightarrow} \gcd(a, m) \mid b$

解集的形式: 不假设  $x_0$  为一个解  $ax_0 \equiv b \pmod{m}$

若  $x$  也为解:  $a(x - x_0) \equiv 0 \pmod{m} \Leftrightarrow m \mid a(x - x_0)$

$d = \gcd(a, m) \begin{cases} \Leftrightarrow \frac{m}{d} \mid \frac{a}{d}(x - x_0) \\ \Leftrightarrow \frac{m}{d} \mid (x - x_0) \end{cases} \begin{matrix} \gcd(\frac{m}{d}, \frac{a}{d}) = 1 \\ \end{matrix}$

$\Leftrightarrow x \equiv x_0 \pmod{\frac{m}{\gcd(m, a)}}$

例:  $15x \equiv 9 \pmod{21}$

解: 先验证是否有解,  $\gcd(15, 21) = 3 \mid 9$

原同余方程可先同除 3  $\Rightarrow 5x \equiv 3 \pmod{7}$

解:  $\gcd(5, 7) = 1 = 3 \times 5 + 7 \times (-2)$

即 5 在模 7 下的逆元为 3

$3 \cdot 5x \equiv 3 \cdot 3 \pmod{7}$

$x \equiv 9 \equiv 2 \pmod{7}$

### 3.1.3 中国剩余定理与解同余方程组

设  $m = m_1 m_2 \cdots m_n$ , 其中  $m_1, \dots, m_n$  两两互素,  $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$

则方程组 
$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \\ \dots \\ x \equiv a_n \pmod{m_n} \end{cases}$$

有解, 且解集为模  $m$  的一个同余类

pf: (1) 记  $\widehat{m}_i = m_1 \cdots m_{i-1} m_{i+1} \cdots m_n$  则  $\gcd(m_i, \widehat{m}_i) = 1$

$$\Rightarrow \exists x_i, y_i \in \mathbb{Z}, \text{ s.t. } x_i \widehat{m}_i + y_i m_i = 1$$

$$\text{所以, } x_i \widehat{m}_i \equiv 1 \pmod{m_i}$$

$$\text{同时, 有 } x_i \widehat{m}_i \equiv 0 \pmod{m_j} (j \neq i)$$

$$\text{所以对于 } x_i \widehat{m}_i, \text{ 有 } \begin{cases} x_i \widehat{m}_i \equiv 0 \pmod{m_1} \\ x_i \widehat{m}_i \equiv 0 \pmod{m_2} \\ \dots \\ x_i \widehat{m}_i \equiv 1 \pmod{m_i} \\ \dots \\ x_i \widehat{m}_i \equiv 0 \pmod{m_{n-1}} \\ x_i \widehat{m}_i \equiv 0 \pmod{m_n} \end{cases}$$

$$\text{记 } x_0 = \sum_{i=1}^n a_i x_i \widehat{m}_i$$

$$\text{所以, } x_0 \equiv a_i x_i \widehat{m}_i \equiv a_i \pmod{m_i}$$

(2) 解是模  $m$  的一个同余类

$$x \text{ 为方程组的解} \Leftrightarrow x \equiv x_0 \pmod{m_i}, \forall i \Leftrightarrow m_i \mid x - x_0$$

$$\Leftrightarrow \text{lcm}(m_1, \dots, m_n) = m \mid x - x_0$$

$$x \equiv x_0 \pmod{m}$$

$$\text{例: 解同余方程组 } \begin{cases} x \equiv 3 \pmod{14} \\ x \equiv 13 \pmod{15} \\ x \equiv 7 \pmod{11} \end{cases}$$

$$\text{Step1: } \widehat{m}_1 = 15 \times 11 = 165 \quad m_1 = 14 \quad 1 = 165 \times (-5) + 14 \times (59)$$

$$\widehat{m}_2 = 14 \times 11 = 154 \quad m_2 = 15 \quad 1 = 154 \times 4 + 15 \times (-41)$$

$$\widehat{m}_3 = 14 \times 15 = 210 \quad m_3 = 11 \quad 1 = 210 \times 1 + 11 \times (19)$$

$$\text{Step2: } x_0 = 3 \times (-5) \times 165 + 13 \times 4 \times 154 + 7 \times 1 \times 210 = 7003$$

$$\text{所以 } x \equiv 7003 \pmod{15 \times 14 \times 11}$$

$$\text{即 } x \equiv 73 \pmod{2310}$$

• 思考: 若上述同余方程组  $m_1, \dots, m_n$  不两两互素, 该怎么解?

先考虑只有两个方程时:

$$\text{引理: } \begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \end{cases} \dots \dots (*)$$

$$\text{记 } d = \text{gcd}(m_1, m_2)$$

1) 方程组 (\*) 有解  $\Leftrightarrow d \mid a_1 - a_2$

2) 若  $d \mid a_1 - a_2$ , 则  $x \equiv rm_1s_1 + a_1 \pmod{\text{lcm}(m_1, m_2)}$

其中,  $r = \frac{a_2 - a_1}{d}$ ,  $m_1s_1 + m_2s_2 = d$  (贝祖定理)

pf:1)( $\Rightarrow$ ) 设  $x = x_0$  为一个解, 记  $d = \text{gcd}(m_1, m_2)$

$$\begin{cases} x_0 \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x_0 \equiv a_2 \pmod{m_2} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_0 \equiv a_1 \pmod{d} \\ x_0 \equiv a_2 \pmod{d} \end{cases} \Rightarrow d \mid a_1 - a_2$$

1)( $\Leftarrow$ )  $2)x_0 = rm_1s_1 + a_1$

$$x_0 \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$x_0 = r(d - m_2s_2) + a_1 \equiv rd + a_1 \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

还需证明所有解均落在上述同余类中

设  $x = x_1$  为另一解

$$\begin{cases} x_1 \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x_1 \equiv a_2 \pmod{m_2} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x_1 - x_0 \equiv 0 \pmod{m_1} \\ x_1 - x_0 \equiv 0 \pmod{m_2} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} m_1 \mid x_1 - x_0 \\ m_2 \mid x_1 - x_0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \text{lcm}(m_1, m_2) \mid x_1 - x_0 \Leftrightarrow x_1 \equiv x_0 \pmod{\text{lcm}(m_1, m_2)}$$

• 若为多个方程, 先解其中两个, 坚持与努力

例: 解同余方程组 
$$\begin{cases} x \equiv 13 \pmod{15} \\ x \equiv 3 \pmod{35} \\ x \equiv 31 \pmod{42} \end{cases}$$

先解前两个 
$$\begin{cases} x \equiv 13 \pmod{15} \\ x \equiv 3 \pmod{35} \end{cases}$$

Step1: 验证可解性:  $d_1 = \text{gcd}(15, 35) = 5, 5 \mid 13 - 3 = 10$

Step2: 算  $r, m_1s_1$

$$r_1 = \frac{a_2 - a_1}{d_1} = \frac{3 - 13}{5} = -2$$

由欧式算法:  $15 \times (-2) + 35 \times 1 = 5$

$$m_1s_1 = -30$$

所以  $x \equiv (-2)(-30) + 13 \pmod{\text{lcm}(15, 35)}$

$$x \equiv 73 \pmod{105}$$

再解剩下两个 
$$\begin{cases} x \equiv 73 \pmod{105} \\ x \equiv 31 \pmod{42} \end{cases}$$

Step1: 验证可解性:  $d_2 = \text{gcd}(105, 42) = 21 \mid (73 - 31) = 42$

Step2: 算  $r, m_1s_1$

$$r_2 = \frac{a_2 - a_1}{d_2} = \frac{31 - 73}{42} = -2$$

由欧式算法:  $105 \times 1 + 42 \times (-2) = 21$

$$m_1 s_1 = 105$$

$$x \equiv (-2)(105) + 73 \pmod{\text{lcm}(105, 42)}$$

因此, 上述同余方程组的解集为  $x \equiv 73 \pmod{210}$

### 3.2 欧拉定理与费马小定理

• 欧拉函数  $\varphi: \mathbb{Z}_{\geq 1} \rightarrow \mathbb{Z}_{\geq 1}$

$$m \mapsto \#\{i \in \{0, 1, \dots, m-1\} \mid \gcd(i, m) = 1\}$$

如:  $m = 1, \varphi(1) = \#\{0\} = 1$

$m = 2, \varphi(2) = \#\{1\} = 1$

$m = 6, \varphi(6) = \#\{1, 5\} = 2$

• 欧拉定理: 若  $\gcd(a, m) = 1$  则  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$

pf: 考虑集合  $\Sigma := \{i \mid 0 \leq i < m, \gcd(i, m) = 1\}$

对  $\forall i \in \Sigma, \exists! q_i, r_i, s.t. ai = mq_i + r_i \Rightarrow ai \equiv r_i \pmod{m}$

另一方面

$$\gcd(ai, m) = 1 \Rightarrow \gcd(r_i, m) = 1 \Rightarrow r_i \in \Sigma$$

因此我们构造一个映射  $\chi: \Sigma \rightarrow \Sigma$

$$i \mapsto r_i$$

断言:  $\chi$  为双射

由于是自身映射, 只需验证单射即可

若  $r_i = r_j \Rightarrow ai \equiv aj \pmod{m} \Rightarrow i \equiv j \pmod{m} \Rightarrow i = j$

于是,  $\prod_{i \in \Sigma} ai \equiv \prod_{i \in \Sigma} r_i \equiv \prod_{i \in \Sigma} i \pmod{m}$

即  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m} (\forall i, \gcd(i, m) = 1)$

• 费马小定理: 若  $p$  为素数, 则对任意  $a \in \mathbb{Z}$ , 有  $a^p \equiv a \pmod{p}$

pf:  $p \nmid a$ : 由欧拉定理,  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^p \equiv a \pmod{p}$

$p \mid a \Rightarrow a^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$

### 3.3 同余的环论解释

#### 3.3.1 环 $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$

$$\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} := \{[0], [1], \dots, [m-1]\}$$

例:  $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z} = \{\text{偶数集}, \text{奇数集}\}$

在  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  上可以定义二元运算:

$$[a] + [b] = [a + b]$$

$$[a] \cdot [b] = [ab]$$

上述运算是良定义的

i.e. 若  $[a] = [a']$ ,  $[b] = [b']$  则  $[a + b] = [a' + b']$ ,  $[ab] = [a'b']$

$$\begin{cases} [a] = [a'] \Leftrightarrow a \equiv a' \pmod{m} \\ [b] = [b'] \Leftrightarrow b \equiv b' \pmod{m} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a + b \equiv a' + b' \pmod{m} \\ ab \equiv a'b' \pmod{m} \end{cases}$$

$$[a + b] = [a' + b'], [ab] = [a'b']$$

•  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}, +)$  构成  $m$  元交换环

• 单位群:  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times = \{[a] \mid \gcd(a, m) = 1, 0 \leq a < m\}$

$$\varphi(m) = \#(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$$

解同余方程组  $ax \equiv b \pmod{m}$  实际上是找  $[a]$  在  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$  中的逆元

•  $p$  为素数,  $\mathbb{F}_p := \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  为  $p$  元有限域

#### 3.3.2 中国剩余定理的环论证明

• 为引入中国剩余定理的环论证明, 我们考虑映射  $\varphi$

若  $d \mid m$ ,  $\varphi: \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/d\mathbb{Z}$

$$i + m\mathbb{Z} \mapsto i + d\mathbb{Z}$$

先验证  $\varphi$  的良定性:

i.e. 若  $i + m\mathbb{Z} = i' + m\mathbb{Z}$ , 是否有  $i + d\mathbb{Z} = i' + d\mathbb{Z}$

因为  $i + m\mathbb{Z} = i' + m\mathbb{Z} \Rightarrow m \mid i - i' \stackrel{d \mid m}{\Rightarrow} d \mid i - i' \Leftrightarrow i + d\mathbb{Z} = i' + d\mathbb{Z}$

• 性质:  $\varphi$  为环同态

pf: 单位元:  $\varphi(1 + m\mathbb{Z}) = 1 + d\mathbb{Z}$

加法保持群结构:  $\varphi((i + m\mathbb{Z}) + (j + m\mathbb{Z})) = i + j + d\mathbb{Z}$

$$\varphi(i + m\mathbb{Z}) + \varphi(j + m\mathbb{Z}) = i + d\mathbb{Z} + j + d\mathbb{Z} = i + j + d\mathbb{Z}$$

所以加法保持群结构, 同理验证乘法保持群结构即可

• 为引入中国剩余定理的环论证明, 我们引入环的笛卡尔积

$R_1, R_2, \dots, R_n$  为环

$$R_1 \times R_2 \times \dots \times R_n = \{(r_1, r_2, \dots, r_n) | r_i \in R_i\}$$

$$+ : (r_1, r_2, \dots, r_n) + (r'_1, r'_2, \dots, r'_n) = (r_1 + r'_1, r_2 + r'_2, \dots, r_n + r'_n)$$

$$\cdot : (r_1, r_2, \dots, r_n) \cdot (r'_1, r'_2, \dots, r'_n) = (r_1 r'_1, r_2 r'_2, \dots, r_n r'_n)$$

• 中国剩余定理 (环论证明)

若  $m_1, m_2, \dots, m_n$  两两互素, 记  $m = m_1 m_2 \dots m_n$

则  $\varphi : \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/m_1\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/m_2\mathbb{Z} \dots \mathbb{Z}/m_n\mathbb{Z}$

$$i + m\mathbb{Z} \mapsto (i + m_1\mathbb{Z}, \dots, i + m_n\mathbb{Z})$$

Claim:  $\varphi$  是环同构

pf: 1).  $\varphi(1 + m\mathbb{Z}) = (1 + m_1\mathbb{Z}, \dots, 1 + m_n\mathbb{Z})$

2). 加法保持群结构, 乘法保持群结构同上可证

3) 双射: 因为  $\#\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} = m = m_1 \dots m_n = \#(\mathbb{Z}/m_1\mathbb{Z} \times \dots \times \mathbb{Z}/m_n\mathbb{Z})$

只需证明  $\varphi$  是单射即可

若  $\varphi(i + m\mathbb{Z}) = \varphi(j + m\mathbb{Z})$

$$\Rightarrow \forall k, i + m_k\mathbb{Z} = j + m_k\mathbb{Z} \Rightarrow \forall k, m_k | i - j \Rightarrow \gcd(m_1, m_2, \dots, m_n) | i - j$$

即  $m | i - j \Rightarrow i + m\mathbb{Z} = j + m\mathbb{Z}$

综上,  $\varphi$  为环同构

$$\text{对于同余方程组} \begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \\ \dots \\ x \equiv a_n \pmod{m_n} \end{cases}$$

由环同构可知每一组  $a_1, a_2, \dots, a_n$  都对应一个  $x$

解集的形式为模  $m$  的一个同余类

• 中国剩余定理在含么交换环上的推广:

若  $I = I_1 I_2 \dots I_n, I_1, \dots, I_n$  两两互素

则  $R/I \cong R/I_1 \times R/I_2 \times \dots \times R/I_n$

• 由  $\varphi : R_1 \rightarrow R_2$  为环同态可知,  $\varphi : R_1^\times \rightarrow R_2^\times$  为群同构 (乘法)

则根据  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times \cong (\mathbb{Z}/m_1\mathbb{Z})^\times \times (\mathbb{Z}/m_2\mathbb{Z})^\times \dots (\mathbb{Z}/m_n\mathbb{Z})^\times$

有两边集合元素个数相等

因此我们得到欧拉函数的重要性质:



若  $m_1, m_2, \dots, m_n$  两两互素,  $m = m_1 m_2 \cdots m_n$ , 则

$$\varphi(m) = \varphi(m_1)\varphi(m_2)\cdots\varphi(m_n)$$

$$\text{另一形式: } m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_n^{\alpha_n}$$

$$\varphi(m) = \varphi(p_1^{\alpha_1})\varphi(p_2^{\alpha_2})\cdots\varphi(p_n^{\alpha_n})$$

$$\text{其中, } \varphi(p_i^{\alpha_i}) = p_i^{(\alpha_i-1)}(p_i - 1)$$

$$\text{例: } \varphi(100) = \varphi(2^2)\varphi(5^2) = 2^1(2-1)5^1(5-1) = 40$$

例: 求  $2^{81}$  的最后两位数

$$\text{即求 } x \equiv 2^{81} \pmod{100}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x \equiv 2^{81} \pmod{4} \\ x \equiv 2^{81} \pmod{25} \end{cases}$$

对同余方程组进一步处理:  $x \equiv 2^{81} \equiv 0 \pmod{4}$

$$\text{由欧拉定理, } 2^{\varphi(25)} = 2^{20} \equiv 1 \pmod{25}$$

$$\text{所以 } 2^{81} \equiv 2^{20 \cdot 4} \cdot 2 \equiv 2 \pmod{25}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{4} \\ x \equiv 2 \pmod{25} \end{cases}$$

由中国剩余定理或瞪眼法知,  $x \equiv 52 \pmod{100}$

## 4 群论基础

### 4.1 循环群

#### 4.1.1 幂次与倍数

幂次: 考虑群  $(G, \cdot), g \in G$

$$g^n = \begin{cases} g \cdots g (n \uparrow g) & n > 0 \\ 1 & n = 0 \\ g^{-1} \cdots g^{-1} (-n \uparrow g) & n < 0 \end{cases}$$

倍数: 考虑群  $(A, +), a \in A$

$$na(\text{数乘}) = \begin{cases} a + \cdots + a (n \uparrow a) & n > 0 \\ 0_A & n = 0 \\ (-a) + \cdots + (-a) (-n \uparrow a) & n < 0 \end{cases}$$

Prop: 1)  $g^m \cdot g^n = g^{m+n}, g^{mn} = (g^m)^n$

$$2) g^m = 1_G = g^n \Leftrightarrow g^{\gcd(m,n)} = 1_G$$

### 4.1.2 最小生成子群

Def: 设  $(G, \cdot)$  为群,  $g \in G$ , 则  $\langle g \rangle := \{g^k | k \in \mathbb{Z}\}$  为  $G$  中包含  $g$  的最小的子群, 称为由  $g$  生成的子群。

proof:  $g^k \cdot (g^l)^{-1} = g^{k-l} \in \langle g \rangle \Rightarrow g$  为子群

$g \in \langle g \rangle$ , 这是显然的

若  $g \in H \leq G$ , 则  $g^k \in H (\forall k > 0) \Rightarrow g^k = (g^{-k})^{-1} \in H, \forall k < 0$

$\Rightarrow \langle g \rangle \subseteq H \Rightarrow \langle g \rangle$  最小

Def: 设  $(G, \cdot)$  为群,  $g \in G, S \subseteq G$ , 称包含  $S$  的最小子群为由  $S$  生成的子群, 记为  $\langle S \rangle$ , 若  $S = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ , 则记  $\langle S \rangle = \langle \{x_1, x_2, \dots, x_n\} \rangle$

例: 在  $\mathbb{Z}$  中,  $\langle m_1, \dots, m_n \rangle = \langle \gcd(m_1, \dots, m_n) \rangle$ , 特别地,  $\langle m, n \rangle = \langle \gcd(m, n) \rangle$

proof:  $\subseteq: m = \frac{m}{\gcd(m,n)} \cdot \gcd(m, n) \in \langle \gcd(m, n) \rangle$

$n$  同理, 所以  $\langle m, n \rangle \subseteq \langle \gcd(m, n) \rangle$

$\supseteq: \gcd(m, n) = ms + nt \in \langle m, n \rangle \Rightarrow \langle \gcd(m, n) \rangle \subseteq \langle m, n \rangle$

### 4.1.3 阶

Def:  $g \in G$ , 若存在  $n \in \mathbb{N}_+$  使得  $g^n = 1$ , 则称满足  $g^n = 1$  的最小整数  $n$  为  $g$  的阶 (order), 记作  $ord(g)$  或  $o(g)$ , 若上述  $n$  不存在, 则称  $g$  的阶为无限, 记作  $ord(g) = \infty$  或  $o(g) = \infty$ , 若  $o(g) = 1$ , 则  $g = 1_G$ 。

注: 在证明有关阶的问题时, 需考虑阶有限还是无限

Property: 1) 若  $ord(g) = k < \infty$ , 则 a)  $g^n = 1 \Leftrightarrow n \equiv 0 \pmod{k}$

$$b) g^i = g^j \Leftrightarrow i \equiv j \pmod{k}$$

$$c) \langle g \rangle = \{1, g, \dots, g^{k-1}\}$$

2) 若  $ord(g) = \infty$ , 则  $\forall i \neq j$ , 均有  $g^i \neq g^j$

3)  $ord(g) = \# \langle g \rangle$

proof: a)  $\forall n = kq + r (0 \leq r < k), g^n = 1 \Leftrightarrow g^r = 1 (0 \leq r < k)$

$$\stackrel{ord(g)=k}{\Leftrightarrow} r = 0 \Leftrightarrow k | n$$

$$b) : g^i = g^j \Leftrightarrow g^{i-j} = 1 \Leftrightarrow k | i - j$$

c)  $\forall g^m \in \langle g \rangle, m = kq_m + r_m (0 \leq r_m < k)$

$$g^m = g^{kq_m + r_m} = (g^k)^{q_m} \cdot g^{r_m} = g^{r_m} \in \{1, g, \dots, g^{k-1}\}$$

2): 反证, 若  $i \neq j$  且  $i \neq j$ , 不妨设  $j > i$ , 则  $\Leftrightarrow g^{i-j} = 1 \Rightarrow \text{ord}(g) \neq \infty$ , 矛盾!

3): 由 1), 2) 立得

#### 4.1.4 循环群

设  $G$  为群

1) 若  $S \subseteq G$  满足  $G = \langle S \rangle$ , 则称  $G$  由  $S$  生成

2) 若存在有限子集  $S \subseteq G$ , 使得  $G = \langle S \rangle$ , 则称  $G$  为有限生成群 (finitely generated group)

3) 若存在  $g \in G$  使得  $G = \langle g \rangle$ , 则称  $G$  为循环群 (cyclic group), 称  $g$  为  $G$  的一个生成元 (generator)

例:  $(\mathbb{Z}, +)$  和  $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$  都是循环群,  $(\mathbb{Z}/8\mathbb{Z})^\times$  不是循环群, 但可由两个元素生成, 即  $(\mathbb{Z}/8\mathbb{Z})^\times = \langle \bar{3}, \bar{5} \rangle = \langle \bar{3}, \bar{7} \rangle = \langle \bar{5}, \bar{7} \rangle$

例:  $(\mathbb{Q}, +)$  不是有限生成群

proof: 假设  $(\mathbb{Q}, +)$  是有限生成群, 设  $(\mathbb{Q}, +) = \langle a_1, \dots, a_n \rangle, a_i = \frac{p_i}{q_i}$

$\langle a_1, \dots, a_n \rangle \subseteq \langle \frac{1}{q_1 \cdots q_n} \rangle \neq \mathbb{Q}$

#### 4.1.5 循环群结构定理

设  $G$  为循环群, 则

1)  $\#G = n \Rightarrow G \cong \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

2)  $\#G = \infty \Rightarrow G \cong \mathbb{Z}$

proof: 设  $G = \langle g \rangle$

1°  $\#G = \infty$ , 定义  $\varphi: \mathbb{Z} \rightarrow G, k \mapsto g^k$ , 则  $\varphi$  为群同态

单射:  $\varphi(i) = \varphi(j) \Leftrightarrow g^i = g^j \Leftrightarrow i = j$

满射:  $\forall g^k \in G$ , 均有原像  $k \in \mathbb{Z}$

2°  $\#G = n < \infty$ , 则  $G = \{1, g, \dots, g^{n-1}\}$

定义  $\varphi: \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \rightarrow G, \bar{i} \mapsto g^i$

验证  $\varphi$  的良好定义性: 若  $\bar{i} = \bar{j}$ , 则  $n \mid i - j \Rightarrow g^{i-j} = 1_G \Rightarrow g^i = g^j$

验证  $\varphi$  保持群结构: 即证明  $\varphi(\bar{i} + \bar{j}) = \varphi(\bar{i})\varphi(\bar{j})$

$LHS = g^{i+j} = g^i \cdot g^j = RHS$

验证双射: 因为  $\#\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \#G$ , 验证单射即可

若  $\varphi(\bar{i}) = \varphi(\bar{j}) \Rightarrow g^i = g^j \Rightarrow g^{i-j} = 1 \Rightarrow n \mid i - j \Rightarrow \bar{i} = \bar{j}$

## 4.1.6 循环群的生成元及其自同构群

设  $G = \langle g \rangle$ , 则 1)  $\#G = \infty \Rightarrow G$  的生成元为  $g$  或  $g^{-1}$

2)  $\#G = n < \infty \Rightarrow G$  的生成元集合为  $\{g^k | 0 \leq k < n, \gcd(k, n) = 1\}$

$$3) \text{Aut}(G) \cong \begin{cases} \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} & \#G = \infty \\ (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times & \#G = n < \infty \end{cases}$$

注:  $\text{Aut}(G) = \{\varphi : G \rightarrow G | \varphi \text{ 为群同构}\}$

proof: 1) 2): 设  $G = \langle g \rangle$ , 任取一元素  $g^\alpha (\alpha \in \mathbb{Z})$

若  $g^\alpha$  为生成元, 则  $g \in G = \langle g^\alpha \rangle = \{g^{\alpha k} | k \in \mathbb{Z}\}$

$\Rightarrow \exists \beta \in \mathbb{Z}, s.t. g = g^{\alpha\beta}$

1) 若  $G = \infty$ , 则  $1 = \alpha\beta \Rightarrow \alpha = \pm 1$

2) 若  $G = n < \infty$ , 由  $g^{\alpha\beta-1} = 1 \Rightarrow n | \alpha\beta - 1 \xrightarrow{s \in \mathbb{Z}} \alpha\beta + ns = 1 \xrightarrow{\text{贝祖}} \gcd(\alpha, n) = 1$

反之,  $\forall 0 \leq k < n, \gcd(k, n) = 1$ , 要验证  $g^k$  为生成元, 只需验证  $g^k$  能生成  $g$  即可

$\Rightarrow \exists s, t, s.t. sk + tn = 1 \Rightarrow g = g^1 = g^{sk+tn} = (g^k)^s \cdot (g^n)^t = (g^k)^s$

3) Step1: 设  $\varphi : G \rightarrow G$  为自同构

$G = \{\varphi(g^k) | k \in \mathbb{Z}\} = \{(\varphi(g))^k | k \in \mathbb{Z}\} \Rightarrow \varphi(g)$  为  $G$  的一个生成元,  $\varphi$  由  $\varphi(g)$  唯一决定, 可构造如下映射:

1°  $\#G = \infty \quad \psi : \text{Aut}(G) \rightarrow \{\pm 1\} = \mathbb{Z}^\times$

$$\psi(\varphi) = \begin{cases} 1 & \varphi(g) = g \\ -1 & \varphi(g) = -g \end{cases}$$

2°  $\#G = n \quad \psi : \text{Aut}(G) \rightarrow (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$

$\varphi(g) = g^\alpha \Rightarrow \psi(\varphi) = \alpha \pmod{n}$

Step2: 下面验证  $\psi$  为群同构

1°  $\#G = \infty$

由一个生成元对应一个自同构知,  $G$  只有两个自同构:  $\varphi_1(g) = g, \varphi_2(g) = g^{-1}$

不难验证  $\psi$  为群同构

2°  $\#G = n < \infty$

• 群同态: 设  $\varphi_1(g) = g^\alpha, \varphi_2(g) = g^\beta, \gcd(n, \alpha) = \gcd(n, \beta) = 1$ , 则  $\varphi_1, \varphi_2$  为群  $G$  的两个自同构

只需验证  $\psi(\varphi_1 \circ \varphi_2) = \psi(\varphi_1)\psi(\varphi_2)$

因为  $\varphi_1 \circ \varphi_2(g) = \varphi_1(g^\beta) = g^{\alpha\beta}, \gcd(n, \alpha\beta) = 1$ , 则  $g^{\alpha\beta}$  唯一确定了群同构  $\varphi_1 \circ \varphi_2$

则  $\psi(\varphi_1 \circ \varphi_2) = \alpha\beta = \psi(\varphi_1)\psi(\varphi_2)$

- 单射: 假设  $\psi(\varphi_1) = \psi(\varphi_2)$ , 则由自同构的唯一确定知,  $\varphi_1 = \varphi_2$
- 满射:  $\forall \alpha \in (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times \Rightarrow \gcd(\alpha, n) = 1 \Rightarrow \varphi_\alpha: G \rightarrow G, g \mapsto g^\alpha$  为自同构

例: 1)  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  的生成元  $\{1 \leq \alpha < n | \gcd(\alpha, n) = 1\}$

2)  $\mu_n$  的生成元:  $\{\zeta_n^\alpha | 1 \leq \alpha < n, \gcd(\alpha, n) = 1\}$

3)  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  为循环群  $\Leftrightarrow \gcd(m, n) = 1$

#### 4.1.7 循环群的子群分类

Thm:1)  $\forall d \in \mathbb{N} = \mathbb{Z}_{\geq 0} \Rightarrow \langle d \rangle = \{0, \pm d, \pm 2d, \dots\}$  为  $\mathbb{Z}$  的循环子群

2)  $\mathbb{Z}$  的所有子群均为 1) 中的形式

3)  $\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle = \langle \gcd(a_1, a_2, \dots, a_n) \rangle \subseteq \mathbb{Z}$

proof:2) 设  $H$  为  $(\mathbb{Z}, +)$  的子群, 则  $H$  为  $\mathbb{Z}$  的理想

(理想满足  $\forall h_1, h_2 \in H, h_1 + h_2 \in H, nh = h + \dots + h \in H$ )

$\exists d \geq 0, s.t. H = \langle d \rangle \Rightarrow H = \{0, \pm d, \pm 2d, \dots\}$

3)  $\subseteq$ : 记  $d = \gcd(a_1, \dots, a_n)$

则  $d | a_i \Rightarrow a_i \in \langle d \rangle \Rightarrow \langle a_1, \dots, a_n \rangle \subseteq \langle d \rangle$

$\supseteq$ : 由贝祖定理,  $\exists t_i (i = 1, \dots, n), s.t. d = a_1 t_1 + \dots + a_n t_n \in \langle a_1, \dots, a_n \rangle$

$\Rightarrow \langle d \rangle \subseteq \langle a_1, \dots, a_n \rangle$

Thm:1)  $\forall d | m (d > 0)$ , 则  $\langle \bar{d} \rangle = \{0, \bar{d}, \dots, (\frac{m}{d} - 1)\bar{d}\}$  为  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  的  $\frac{m}{d}$  阶循环子群

2)  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  的所有子群均为 1) 中的形式

3)  $\langle \bar{a}_1, \dots, \bar{a}_n \rangle = \langle \overline{\gcd(a_1, \dots, a_n, m)} \rangle \subseteq \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ , 特别地,  $\langle \bar{a} \rangle = \langle \overline{\gcd(a, m)} \rangle$

proof:1) 容易证明  $ord(\bar{d}) = \frac{m}{d}$

2) 设  $H \leq \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ , 设  $I_H := \{i \in \mathbb{Z} | \bar{i} \in H\}$ , 则  $I_H$  为  $\mathbb{Z}$  的子群,  $(\forall i, j \in I_H, \overline{i - j} = \bar{i} - \bar{j} \in H \Rightarrow i - j \in I_H)$

$\Rightarrow \exists d \geq 0, s.t. I_H = \langle d \rangle \subseteq \mathbb{Z}$

$\Rightarrow H = \{\bar{i} | i \in I_H\} = \{\overline{k d} | k \in \mathbb{Z}\} = \langle \bar{d} \rangle$

3)  $\subseteq$ : 显然

$\supseteq$ : 由贝祖定理,  $\gcd(a_1, \dots, a_n) = a_1 x_1 + \dots + a_n x_n + ym$

同时模  $m$ , 则  $\overline{\gcd(a_1, \dots, a_n)} = \overline{a_1 x_1 + \dots + a_n x_n} \in \langle \bar{a}_1, \dots, \bar{a}_n \rangle$

推论:  $G$  为  $m$  阶循环群, 设  $x$  为  $G$  的生成元,  $\forall d | m$ , 记  $H_d = \{1, x^{\frac{m}{d}}, \dots, x^{\frac{(d-1)m}{d}}\}$

则 1)  $H_d$  为  $G$  的  $d$  阶循环子群

2)  $G$  的任意子群均为这一形式

proof:1) 容易证明  $\text{ord}(x^{\frac{m}{d}}) = d \Rightarrow H_d = \langle x^{\frac{m}{d}} \rangle$  为  $G$  的  $d$  阶循环子群

2)  $\forall H \leq G$ , 考虑  $m \in I_H := \{i \in \mathbb{Z} | x^i \in H\} \leq \mathbb{Z}$

因此  $I_H = \langle \frac{m}{d} \rangle (d | m)$ , 从而  $H = \{x^i | i \in I_H = \langle x^{\frac{m}{d}} \rangle\} = \{1, x^{\frac{m}{d}}, \dots, x^{\frac{(d-1)m}{d}}\}$

推论:  $n = \sum_{1 \leq d | n} \varphi(d)$

proof: 记  $H_d$  为  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  的  $d$  阶子群的生成元组成的子集

$$\Rightarrow \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} = \bigsqcup_{d|m} H_d \Rightarrow m = \sum_{d|m} \#H_d = \sum_{d|m} \varphi(d)$$

## 4.2 拉格朗日定理

### 4.2.1 陪集

Def:  $H < G, \forall a \in G$ , 定义  $\begin{cases} aH = \{ah | h \in H\} \text{ 为 } H \text{ 的左陪集 (left coset)} \\ Ha = \{ha | h \in H\} \text{ 为 } H \text{ 的右陪集 (right coset)} \end{cases}$

Properties: 1)  $\forall a \in H, aH = H$

2) 以下三个命题等价

a)  $aH = bH$

b)  $aH \cap bH \neq \emptyset$

c)  $b^{-1}a \in H$

proof: 1)  $\forall h \in H, h = a(a^{-1}h), a^{-1}h \in H \Rightarrow H = aH$

2): a)  $\Rightarrow$  b): 显然

b)  $\Rightarrow$  c):  $\exists h_1, h_2 \in H, s.t. ah_1 = bh_2 \Rightarrow b^{-1}a = h_2h_1^{-1} \in H$

c)  $\Rightarrow$  a):  $b^{-1}a \in H \Rightarrow b^{-1}aH = H \Rightarrow aH = b(b^{-1}aH) = bH$

### 4.2.2 左 (右) 陪集代表元素

$G$  的一个分拆: 设  $\{a_i H | i \in I\}$  为  $G$  关于  $H$  的所有左陪集构成的集合, 即  $a_i H$  过所有  $G$  关于  $H$  的左陪集且两两不交, 则  $G = \bigsqcup_{i \in I} a_i H$

Def: 上式中的指标集  $\{a_i | i \in I\}$  称为  $G$  的一个左陪集代表元系, 类似地, 我们可以定义右陪集代表元系。容易看出,  $\{b_j | j \in J\}$  为  $G$  的一个右陪集代表元系当且仅当  $G = \bigsqcup_{j \in J} H b_j$

Lemma: 若  $S \subseteq G$  为  $G$  的左陪集代表元系, 则  $S^{-1} := \{s^{-1} | s \in S\}$  为  $G$  的右陪集代表元系

proof: 因为作为集合  $(aH)^{-1} = \{(ah)^{-1} | h \in H\} = \{h^{-1}a^{-1} | h \in H\} = Ha^{-1}$

## 4.2.3 指数

Def:  $H < G$ , 称  $H$  在  $G$  中的左 (右) 陪集总个数为  $G$  关于  $H$  的指数 (index), 记作  $(G : H)$  或  $[G : H]$ , 若有无穷多个陪集, 则记为  $(G : H) = \infty$

## 4.2.4 群论中的拉格朗日定理

Thm:  $\#G = \#H \cdot (G : H)$

proof:  $G = \bigsqcup_{i \in I} a_i H$  (此时  $(G : H) = \#I$ )

因为  $H \xrightarrow{1:1} aH \Rightarrow \#(a_i H) = \#H$

1° 若  $\#G = \infty$ , 则  $\#H = \infty$  或  $\#I = \infty$  (否则右边为有限集合)

因此,  $\#G = \#H \cdot (G : H)$

2° 若  $\#G < \infty$ , 则  $\#G = \sum_{i \in I} \#(a_i H) = \sum_{i \in I} (\#H) = \#H \cdot \#I = \#H \cdot (G : H)$

推论: 若  $\#G < \infty$ , 则

1)  $H < G \Rightarrow \#H \mid \#G$

2)  $\forall x \in G \Rightarrow \text{ord}(x) \mid \#G \Rightarrow x^{\#G} = 1$

推论: 欧拉定理、费马小定理

1)  $\text{gcd}(a, m) = 1 \Rightarrow a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$

2)  $p$  素数,  $p \nmid a \Rightarrow a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

proof: 1)  $\text{gcd}(a, m) = 1 \Rightarrow a \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$

而  $\#(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times = \varphi(m) \Rightarrow \bar{a}^{\varphi(m)} = 1$

推论:  $p$  素数, 则

1)  $p$  阶群同构于  $(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, +)$

2)  $p$  阶域同构于  $\mathbb{F}_p$

proof: 1) 因为  $\#G = p \Rightarrow \forall g \in G \setminus \{1\}, \text{ord}(g) \mid \#G = p \Rightarrow \text{ord}(g) = p$

所以  $G = \langle g \rangle \Rightarrow G \cong \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$

2) 设  $\mathbb{F}$  为  $p$  阶域, 则由 1),  $(\mathbb{F}, +) \cong (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, +)$

因为  $\text{ord}(1_{\mathbb{F}}) = p$  (对于加法), 所以  $\mathbb{F} = \{0_{\mathbb{F}}, 1_{\mathbb{F}}, 2 \cdot 1_{\mathbb{F}} \cdots, (p-1) \cdot 1_{\mathbb{F}}\}$

根据倍数的定义  $(i \cdot 1_{\mathbb{F}})(j \cdot 1_{\mathbb{F}}) = ij \cdot 1_{\mathbb{F}}$

对于乘法, 考虑映射  $\varphi: \mathbb{F} \rightarrow \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, i \cdot 1_{\mathbb{F}} \mapsto \bar{i} = i + p\mathbb{Z}$

所以,  $\varphi((i \cdot 1_{\mathbb{F}})(j \cdot 1_{\mathbb{F}})) = \overline{ij} = \bar{i} \cdot \bar{j} = \varphi(i \cdot 1_{\mathbb{F}}) \cdot \varphi(j \cdot 1_{\mathbb{F}})$

### 4.3 正规子群与商群

#### 4.3.1 正规子群

Def:  $H \leq G$

1)  $\forall x, g \in G$ , 称  $gxg^{-1}$  为  $x$  的共轭元

2) 若任意  $H$  中元素的任意共轭元均在  $H$  中, 也就是说  $\forall g \in G, ghg^{-1} \in H$ , 则称  $H$  为  $G$  的正规子群, 记作  $H \triangleleft G$

特别地, 若  $G$  为交换群, 则  $gxg^{-1} = x$ , 即交换群的任意子群均为正规子群

Lemma:  $H \leq G, a \in G$ , 则  $aHa^{-1} = H \Leftrightarrow aH = Ha$

proof:  $(\Rightarrow)$ :  $aHa^{-1} := \{aha^{-1} | h \in H\}$

$Ha := \{ha | h \in H\} = \{h'a | h' \in aHa^{-1}\} = \{(ah''a^{-1})a | h'' \in H\} = \{ah'' | h'' \in H\} = aH$

$(\Leftarrow)$ :  $aHa^{-1} := \{aha^{-1} | h \in H\} = \{ga^{-1} | g \in aH\} = \{ga^{-1} | g \in Ha\} = \{h'aa^{-1} | h' \in H\} = \{h' | h' \in H\} = H$

Property:  $H \leq G$ , 则  $H \triangleleft G \Leftrightarrow gH = Hg, \forall g \in G$

#### 4.4 群同态中的正规子群

Property: 若  $\varphi: G \rightarrow G'$  为群同态, 则  $Ker(\varphi)$  为正规子群 (反之也对, 需要构造  $\varphi$  使得  $Ker(\varphi)$  为该正规子群)

proof:  $Ker(\varphi) := \varphi^{-1}(1_{G'}) = \{g \in G | \varphi(g) = 1_{G'}\}$

$\forall h \in Ker(\varphi), \forall g \in G, \varphi(ghg^{-1}) = \varphi(g)\varphi(h)\varphi(g)^{-1} = \varphi(g) \cdot 1_{G'} \cdot \varphi(g)^{-1} = 1_{G'}$

##### 4.4.1 商群与陪集运算

Def:  $N \triangleleft G \Rightarrow$  称  $G/N = \{gN | g \in G\}$  为商群

Def(商群下的陪集运算):  $(g_1N) \cdot (g_2N) := (g_1g_2)N$

良定性: 需要验证若  $g_1N = g'_1N, g_2N = g'_2N$ , 是否有  $(g_1g_2)N = (g'_1g'_2)N$

$$\left. \begin{array}{l} g_1N = g'_1N \Rightarrow (g'_1)^{-1}g_1 \in N \\ g_2N = g'_2N \Rightarrow (g'_2)^{-1}g_2 \in N \end{array} \right\} \begin{array}{l} g_2^{-1}g_1^{-1}g_1g_2 = (g_2^{-1}g_2)(g_1^{-1}g_1) \in N \\ g_2'^{-1}g_1'^{-1}g_1g_2 = (g_2'^{-1}g_2)(g_2^{-1}g_1'^{-1}g_1g_2) \in N \end{array}$$

所以  $(g_1g_2)N = (g'_1g'_2)N$

Property:  $N \triangleleft G$ , 则  $(G/N, \cdot)$  构成群

结合律:  $(g_1N \cdot g_2N)g_3N = g_1g_2N \cdot g_3N = g_1g_2g_3N = g_1N \cdot g_2g_3N = g_1N(g_2g_3N)$



么元:  $N$

逆元:  $(gN)^{-1} = g^{-1}N$

类比  $i \mapsto \bar{i}$ , 我们考虑映射  $\varphi: G \rightarrow G/N, g \mapsto gN$ , 则若  $N \triangleleft G$

1)  $\varphi$  为群同态

2)  $\text{Ker}(\varphi) = N$

#### 4.5 群同态基本定理

设  $\varphi: G \rightarrow G'$  为群同态, 则

$$\text{im}(\varphi) \cong G/\text{Ker}(\varphi)$$

proof: 考虑  $\psi: \varphi(a) \mapsto a\text{Ker}(\varphi)$

## 5 域 $\mathbb{F}_p$ 上的算术

### 5.1 单位群 $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$ 的结构

#### 5.1.1 原根

Def: 设  $m \geq 1$ , 如果  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$  为循环群, 则它的一个生成元  $g \pmod m$  称为模  $m$  的一个原根 (primitive root)

### 5.2 单位群 $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$ 何时为循环群

Thm:  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$  是循环群  $\Leftrightarrow m = 2, 4, p^\alpha$  或  $2p^\alpha$  ( $p$  为奇素数)

接下来我们开始证明这个定理

若记  $m = p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}$ , 则由中国剩余定理, 有

$$(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times \cong (\mathbb{Z}/p_1^{\alpha_1}\mathbb{Z})^\times \times \cdots \times (\mathbb{Z}/p_k^{\alpha_k}\mathbb{Z})^\times$$

$$r \pmod m \mapsto (r \pmod{p_1^{\alpha_1}}, \dots, r \pmod{p_k^{\alpha_k}})$$

推广至一般群, 我们给出以下引理

Lemma: 设  $G = H_1 \times H_2 \times \cdots \times H_s$  为有限群, 则

$$G \text{ 循环} \Leftrightarrow \begin{cases} H_1, \dots, H_s \text{ 循环} \\ \gcd(\#H_i, \#H_j) = 1, \forall i \neq j \end{cases}$$

proof: ( $\Leftarrow$ ): 记  $m_i := \#H_i, \#G = m = \prod_{i=1}^s m_i$

则  $G = H_1 \times \cdots \times H_s \cong \mathbb{Z}/m_1\mathbb{Z} \times \cdots \times \mathbb{Z}/m_s\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ , 故  $G$  为循环群

( $\Rightarrow$ ):  $\exists g = (h_1, \cdots, h_s) \in G = H_1 \times \cdots \times H_s$ , 使得  $G = \langle g \rangle$

则  $G$  中元素均为  $g^k = (h_1^k, \cdots, h_s^k)$

$\Rightarrow H_i$  中元素均为  $h_i^k \Rightarrow H_i = \langle h_i \rangle$  为循环群

接下来我们要说明  $\gcd(\#H_i, \#H_j) = 1, \forall i \neq j$

记  $m' = \text{lcm}(\#H_1, \cdots, \#H_s)$ , 因为  $h_i^{\#H_i} = 1$ , 所以  $h_i^{m'} = 1$

$g^{m'} = (h_1^{m'}, \cdots, h_s^{m'}) = (1, \cdots, 1) = 1_G$

所以  $\#G = \text{ord}(h_1, \cdots, h_s) \mid m' = \text{lcm}(\#H_1, \cdots, \#H_s) \mid \#H_1 \cdots \#H_s = m_1 \cdots m_s = m = \#G$

即  $\text{lcm}(m_1, \cdots, m_s) = m_1 \cdots m_s \Rightarrow m_1, \cdots, m_s$  两两互素

**Lemma:**  $(\mathbb{Z}/2^\alpha)^\times$  循环  $\Leftrightarrow \alpha \leq 2$

proof:( $\Leftarrow$ ): 逐一验证即可

( $\Rightarrow$ ):  $(\mathbb{Z}/8\mathbb{Z})^\times = \{\bar{1}, \bar{3}, \bar{5}, \bar{7}\}, \bar{3}^2 = \bar{5}^2 = \bar{7}^2 = 1$  不为循环群

$\alpha > 3$  时, 考虑满同态  $\varphi: (\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times \rightarrow (\mathbb{Z}/8\mathbb{Z})^\times, i + 2^\alpha\mathbb{Z} \mapsto i + 8\mathbb{Z}$

假设  $(\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times$  为循环群, 有生成元  $g \mapsto \varphi(g)$

则  $\varphi(g)$  为  $(\mathbb{Z}/8\mathbb{Z})^\times$  的生成元, 矛盾!

由此我们可以开始证明定理

proof:( $\Rightarrow$ ): 由引理知,  $m=2$  或  $4$  时为循环群, 下面验证  $m = p^\alpha$  时

**Thm:**  $\mathbb{F}_p$  为  $p-1$  阶循环群

proof: 构造集合  $S_d := \{a \in \mathbb{F}_p^\times \mid \text{ord}(a) = d\} \subseteq \{x \in \mathbb{F}_p \mid x^d = 1\}$

fact: 域上的  $d$  次多项式最多有  $d$  个解

所以, 若  $a^d = 1$ , 则  $1, a, \cdots, a^{d-1}$  为  $x^d = 1$  的  $d$  个解, 且恰有  $\varphi(d)$  个解为  $d$  阶元

则  $\#S_d \leq \varphi(d)$

因此,  $p-1 = \sum_{1 \leq d \mid p-1} \#S_d \leq \sum_{1 \leq d \mid p-1} \varphi(d) = p-1$

所以上式中不等号应为等号, 即  $\#S_{p-1} = \varphi(p-1) \neq \emptyset$

$\Rightarrow$  存在  $p-1$  阶元, 即  $\mathbb{F}_p$  为  $p-1$  阶循环群

**Thm:**  $p$  为奇素数,  $k \geq 2$ , 则  $(\mathbb{Z}/p^k\mathbb{Z})^\times$  为循环群

**Lemma1:**  $\varphi: G \rightarrow G', g \mapsto \varphi(g)$  为群同态, 则  $\forall g \in G$ , 有  $\text{ord}(\varphi(g)) \mid \text{ord}(g)$

proof: 设  $n = \text{ord}(g) \Rightarrow g^n = 1_G, \varphi(g^n) = \varphi(g)^n = 1_{G'} \Rightarrow \text{ord}(\varphi(g)) \mid n$

**Lemma2(升幂引理):** 设  $p$  为奇素数或  $\alpha \geq 2, \forall a, b$  与  $p$  互素,  $\forall k \geq 0$ , 则

$p^\alpha \mid a - b \Rightarrow p^{\alpha+k} \mid a^{p^k} - b^{p^k}$  (恰好整除:  $p^\alpha \mid n \Leftrightarrow p^\alpha \mid n$  且  $p^{\alpha+1} \nmid n$ )

proof: 对  $k$  归纳,  $k=0$  时, 显然, 假设  $k=n$  时命题成立, 下证  $k=n+1$  时也成立

根据归纳假设, 我们有  $a^{p^n} - b^{p^n} = p^{\alpha+n} \cdot c$

$$\begin{aligned} a^{p^{n+1}} &= (a^{p^n})^p = (b^{p^n} + p^{\alpha+n} \cdot c)^p \\ &= (b^{p^n})^p + \binom{p}{1}(b^{p^n})^{p-1}(p^{\alpha+n} \cdot c) + \binom{p}{2}(b^{p^n})^{p-2}(p^{\alpha+n} \cdot c)^2 + \cdots + \binom{p}{p}(p^{\alpha+n} \cdot c)^n \end{aligned}$$

两边同时模  $p^{\alpha+n+1}$  得  $a^{p^{n+1}} \equiv b^{p^{n+1}} \pmod{p^{\alpha+n+1}}$

两边同时模  $p^{\alpha+n+2}$  得  $a^{p^{n+1}} \equiv b^{p^{n+1}} + \binom{p}{1}(b^{p^n})^{p-1}(p^{\alpha+n} \cdot c) \pmod{p^{\alpha+n+2}}$

即  $p^{\alpha+n+1} \parallel a^{p^{n+1}} - b^{p^{n+1}}$

proof(Thm):  $k=1$  时已证, 设  $g$  为  $\mathbb{F}_p$  的生成元

$k=2$  时考虑满同态  $\varphi: \mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, g + p^2\mathbb{Z} \mapsto g + p\mathbb{Z}$

因为  $\varphi(g + p + p^2\mathbb{Z}) = \varphi(g + p^2\mathbb{Z}) = g + p\mathbb{Z}$

由 Lemma1: 
$$\begin{cases} ord(g + p\mathbb{Z}) \mid ord(g + p^2\mathbb{Z}) \\ ord(g + p\mathbb{Z}) \mid orrd(g + p + p^2\mathbb{Z}) \end{cases}$$

因为  $\#(\mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z})^\times = p(p-1)$

所以 
$$\begin{cases} p-1 \mid ord(g + p^2\mathbb{Z}) \mid p(p-1) \\ p-1 \mid orrd(g + p + p^2\mathbb{Z}) \mid p(p-1) \end{cases}$$

$\Rightarrow ord(g + p^2\mathbb{Z}), ord(g + p + p^2\mathbb{Z}) \in \{p-1, p(p-1)\}$

因为  $(g+p)^{p-1} - g^{p-1} = \binom{p-1}{1}g^{p-2}p + \binom{p-1}{2}g^{p-3}p^2 + \cdots + \binom{p-1}{p-1}p^{p-1}$

同时模  $p^2$  得

$$(g+p)^{p-1} - g^{p-1} \equiv g^{p-2}p(p-1) \not\equiv 0 \pmod{p^2}$$

因此, 二者不可能同时模  $p^2$  余 1

所以  $ord(g + p^2\mathbb{Z}) \neq p-1$  或  $ord(g + p + p^2\mathbb{Z}) \neq p-1$

即  $ord(g + p^2\mathbb{Z}) = p(p-1)$  或  $ord(g + p + p^2\mathbb{Z}) = p(p-1)$

即  $g$  或  $g+p$  为生成元,  $(\mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z})^\times$  为  $p(p-1)$  阶循环群

$k \geq 3$  时, 我们不妨设  $g + p^2\mathbb{Z}$  生成  $(\mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z})^\times$

则  $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$  且  $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow p \parallel g^{p-1} - 1$

由升幂引理, 
$$\begin{cases} k = \alpha - 1 \Rightarrow p^\alpha \parallel (g^{p-1})^{p^{\alpha-1}} - 1 \\ k = \alpha - 2 \Rightarrow p^{\alpha-1} \parallel (g^{p-1})^{p^{\alpha-2}} - 1 \end{cases}$$

即 
$$\begin{cases} g^{p^{\alpha-1}(p-1)} \equiv 1 \pmod{p^\alpha} & \Leftrightarrow \begin{cases} ord(g + p^\alpha\mathbb{Z}) \mid p^{\alpha-1}(p-1) \cdots \textcircled{1} \\ g^{p^{\alpha-2}(p-1)} \not\equiv 1 \pmod{p^\alpha} & \begin{cases} ord(g + p^\alpha\mathbb{Z}) \nmid p^{\alpha-2}(p-1) \cdots \textcircled{2} \end{cases} \end{cases} \end{cases}$$

考虑满同态  $\varphi: (\mathbb{Z}/p^\alpha\mathbb{Z})^\times \rightarrow (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^\times, g + p^\alpha\mathbb{Z} \mapsto g + p\mathbb{Z}$

由 Lemma1 知,  $ord(g + p\mathbb{Z}) = p-1 \mid ord(g + p^\alpha\mathbb{Z}) \cdots \textcircled{3}$

综上, 由①②③知,  $ord(g + p^\alpha\mathbb{Z}) = p^{\alpha-1}(p-1) = \varphi(p^\alpha)$

即  $(\mathbb{Z}/p^\alpha\mathbb{Z})^\times$  由  $g + p^\alpha\mathbb{Z}$  生成

因此, 找模  $p^\alpha$  的原根只需找模  $p$  的原根, 再验证其是不是模  $p^2$  的原根即可

$m = 2p^\alpha$  时,  $(\mathbb{Z}/2p^\alpha\mathbb{Z})^\times \cong (\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})^\times \times (\mathbb{Z}/p^\alpha\mathbb{Z})^\times \cong (\mathbb{Z}/p^\alpha\mathbb{Z})^\times$  为循环群

### 5.3 $(\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times (\alpha \geq 3)$ 的结构

Thm:  $(\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times = \langle \bar{5}, \bar{-1} \rangle$

proof: Claim:  $ord(\bar{5}) = 2^{\alpha-2}$

proof of claim: 因为  $8 = 2^3 \parallel 5^2 - 1$

由升幂引理, 取  $k = \alpha - 3 \Rightarrow 2^\alpha \parallel (5^2)^{2^{\alpha-3}} - 1 = 5^{2^{\alpha-2}} - 1$

所以,  $5^{2^{\alpha-2}} \equiv 1 \pmod{2^\alpha} \Rightarrow ord(\bar{5}) \leq 2^{\alpha-2}$

注意到  $4 \parallel 5 - 1$ , 由升幂引理, 取  $k = \alpha - 3$ , 则  $2^{\alpha-1} \parallel 5^{2^{\alpha-3}} - 1$ , 即  $2^\alpha \nmid 5^{2^{\alpha-3}} - 1$

所以  $5^{2^{\alpha-3}} \not\equiv 1 \pmod{2^\alpha}$ , 所以,  $ord(\bar{5}) = 2^{\alpha-2}$

考虑  $\varphi: \langle \bar{5} \rangle \times \langle \bar{-1} \rangle \rightarrow (\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times, (\bar{5}^k, (\bar{-1})^l) \mapsto (\bar{-1})^k \bar{5}^l$

Claim:  $\varphi$  为群同构

$\varphi(((\bar{-1})^{k_1}, \bar{5}^{l_1})(\bar{-1})^{k_2}, \bar{5}^{l_2})) = (\bar{-1})^{k_1} \bar{5}^{l_1} (\bar{-1})^{k_2} \bar{5}^{l_2} = \varphi((\bar{-1})^{k_1}, \bar{5}^{l_1}) \varphi((\bar{-1})^{k_2}, \bar{5}^{l_2})$

因为  $\# \langle \bar{5} \rangle \times \# \langle \bar{-1} \rangle = 2^{\alpha-2} \cdot 2 = 2^{\alpha-1} = \#(\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times$

只需验证单射即可, 即验证  $Ker(\varphi) = \{(1, 1)\}$

若  $\bar{5}^k (\bar{-1})^l = \bar{1} \Rightarrow 5^k \equiv (-1)^l \pmod{2^\alpha} \Rightarrow 5^k \equiv (-1)^l \pmod{8}$

注意到  $5^1 \equiv 5 \pmod{8}, 5^2 \equiv 1 \pmod{8}, \dots$

$(-1)^1 \equiv -1 \pmod{8}, (-1)^2 \equiv 1 \pmod{8}, \dots$

所以若  $5^k (-1)^l \equiv 1 \pmod{8}$ , 只能是  $5^k \equiv (-1)^l \equiv 1 \pmod{8}$

所以  $Ker(\varphi) = \{(1, 1)\}$

所以,  $(\mathbb{Z}/2^\alpha\mathbb{Z})^\times = \langle \bar{5}, \bar{-1} \rangle$

### 5.4 小结

设  $gcd(a, m) = 1$

a 模 m 的阶  $\Leftrightarrow a + m\mathbb{Z}$  在  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$  中的阶

g 为模 m 的原根  $\Leftrightarrow g + m\mathbb{Z}$  生成  $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$

模 m 有原根  $\Leftrightarrow (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$  为循环群

## 5.5 $\mathbb{F}_p$ 中的平方元与二次剩余

### 5.5.1 二次剩余

Def: 如果  $a \pmod p$  是  $\mathbb{F}_p$  中的平方元, 称  $a \pmod p$  为二次剩余, 反之, 则称为非二次剩余

Prop:  $\mathbb{F}_p$  中的二次剩余共有  $\frac{p-1}{2}$  个

proof:  $\mathbb{F}_p = \{-\frac{p-1}{2}, \dots, -1, 1, \dots, \frac{p-1}{2}\}$

平方后得到  $1^2, 2^2, \dots, (\frac{p-1}{2})^2$ , 下面只需证明这  $\frac{p-1}{2}$  个数两两不等

假设  $i^2 \equiv j^2 \pmod p, i \neq j$

则  $(i+j)(i-j) \equiv 0 \pmod p$ , 而  $-(p-1) < i+j < p-1$

则只能是  $i = j$ , 矛盾!

•  $(\mathbb{F}_p^\times)^2 := \{a^2 | a \in \mathbb{F}_p\}$  为  $(\mathbb{F}_p)^\times$  的  $\frac{p-1}{2}$  阶子群

### 5.5.2 勒让德符号

$$a \in \mathbb{F}_p, \left(\frac{a}{p}\right) = \left(\frac{a \pmod p}{p}\right) = \begin{cases} 1 & a \text{ 为二次剩余} \\ 0 & a=0 \\ -1 & a \text{ 为非二次剩余} \end{cases}$$

Prop: 方程  $x^2 \equiv a \pmod p$  在  $\mathbb{F}_p$  中的解数为  $\left(\frac{a}{p}\right) + 1$

Property:  $\left(\frac{\cdot}{p}\right) : (\mathbb{F}_p)^\times \rightarrow \{\pm 1\}$  为群同态,  $\text{Ker}\left(\frac{\cdot}{p}\right) := \{a, -a | a \text{ 为二次剩余}\}$

proof: 即证  $\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right)$ , 设  $(\mathbb{F}_p)^\times = \langle g \rangle, a = g^k, b = g^l$

则  $\left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right) = (-1)^k(-1)^l = (-1)^{k+l} = \left(\frac{ab}{p}\right)$

$(a = g^k \text{ 为二次剩余} \Leftrightarrow 2 | k \Rightarrow \left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^k)$

### 5.5.3 勒让德符号的计算

$$a = \text{sgn}(a) \cdot p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}$$

$$\Rightarrow \left(\frac{a}{p}\right) = \left(\frac{\text{sgn}(a)}{p}\right) \left(\frac{p_1}{p}\right)^{\alpha_1} \cdots \left(\frac{p_k}{p}\right)^{\alpha_k}$$

只需计算  $\left(\frac{-1}{p}\right), \left(\frac{2}{p}\right), \left(\frac{q}{p}\right)$  即可 ( $q$  是与  $p$  不同的奇素数)

### 5.5.4 欧拉判别法

$p$  为奇素数,  $\left(\frac{a}{p}\right) \equiv a^{\frac{p-1}{2}} \pmod p$

proof: 设  $(\mathbb{F}_p)^\times = \langle g \rangle, a = g^k$

由欧拉定理,  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod p$ , 则  $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod p$

因为  $a^{\frac{p-1}{2}} = g^{p-1 \cdot \frac{k}{2}} \equiv 1 \pmod{p}$  当且仅当  $p-1$  是  $\frac{p-1}{2}$  的因子, 即  $k$  为偶数,  $a$  为模  $p$  二次剩余, 命题得证

$$\text{例: } a = -1 \text{ 时, } \left(\frac{-1}{p}\right) \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p} = \begin{cases} 1, p = 4k + 1 \\ -1, p = 4k + 3 \end{cases}$$

### 5.5.5 高斯引理

Lemma:  $p$  为奇素数,  $\gcd(a, p) = 1$ , 记  $r = \frac{p-1}{2}, \mu := \#\{i | 1 \leq i \leq r | ia \text{ 模 } p \text{ 余数大于 } \frac{p}{2}\}$

则  $\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^\mu$

proof: 将  $\{a, 2a, \dots, ra\}$  按与  $\frac{p}{2}$  大小, 并模  $p$  后重排得到  $\{b_1, \dots, b_\alpha, c_1, \dots, c_\beta\}$

其中  $b_1 < \dots < b_\alpha < \frac{p}{2} < c_1 < \dots < c_\beta, \alpha + \beta = r$

Claim:  $\{b_1, \dots, b_\alpha, p - c_1, \dots, p - c_\beta\} = \{1, 2, \dots, r\}$  (模  $p$  意义下)

因为对于  $\forall i_1 \neq i_2, j_1 \neq j_2, i \neq j$

均有  $b_{i_1} \not\equiv b_{i_2} \pmod{p}, p - c_{j_1} \not\equiv p - c_{j_2} \pmod{p}, b_i \not\equiv p - c_j \pmod{p}$

若  $b_{i_1} \equiv b_{i_2} \pmod{p} \Rightarrow \exists s_1, s_2, s_1 a \equiv s_2 a \pmod{p} \Rightarrow s_1 = s_2$ , 矛盾

若  $p - c_{j_1} \equiv p - c_{j_2} \pmod{p} \Rightarrow \exists t_1, t_2, p - t_1 a \equiv p - t_2 a \pmod{p} \Rightarrow t_1 = t_2$ , 矛盾

若  $b_i \equiv p - c_j \pmod{p} \Rightarrow \exists s, t, sa \equiv p - ta \pmod{p} \Rightarrow s + t \equiv 0 \pmod{p}$ , 与  $1 \leq s, t \leq \frac{p-1}{2}$

矛盾

所以  $\{b_1, \dots, b_\alpha, p - c_1, \dots, p - c_\beta\}$  中元素两两模  $p$  不同余且均  $\in [1, \frac{p-1}{2}]$

断言得证, 进一步, 两边同时累乘 (模  $p$  意义下)

$$b_1 \cdots b_\alpha (p - c_1) \cdots (p - c_\beta) \equiv r! \pmod{p}$$

$$\text{即 } b_1 \cdots b_\alpha c_1 \cdots c_\beta (-1)^\mu \equiv r! \pmod{p}$$

$$\Rightarrow (-1)^\mu (a \cdot 2a \cdots ra) \equiv r! \pmod{p}$$

$$\Rightarrow (-1)^\mu r! a^{\frac{p-1}{2}} \equiv r! \pmod{p}$$

因为  $\gcd(r!, p) = 1$ , 所以  $(-1)^\mu a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^\mu \pmod{p}$

由欧拉引理,  $\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^\mu$

例:  $a=2$  时,  $\forall i \in [1, r], 2i \in [2, p-1]$

$\mu = \frac{p}{2}$  到  $p$  间的偶数个数 = 0 到  $p$  间的偶数个数 - 0 到  $\frac{p}{2}$  间的偶数个数

$$\mu = \left[\frac{p}{2}\right] - \left[\frac{p}{4}\right] \Rightarrow \left(\frac{2}{p}\right) = \begin{cases} 1, p \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ -1, p \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$$

## 5.5.6 二次互反律

Thm:  $p, q$  为奇素数, 则  $(\frac{p}{q})(\frac{q}{p}) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \frac{q-1}{2}}$

也就是说  $(\frac{p}{q}) = \begin{cases} (\frac{q}{p}), p \equiv 1(\text{mod } 4) \text{ 或 } q \equiv 1(\text{mod } 4) \\ -(\frac{q}{p}), p \equiv q \equiv 3(\text{mod } p) \end{cases}$

proof:  $ia = p[\frac{ia}{p}] + r_i$

沿用高斯引理证明过程中的记号,  $r_i \in \{b_1, \dots, b_\alpha, c_1, \dots, c_\beta\}$

其中  $b_1 < \dots < b_\alpha < \frac{p}{2} < c_1 < \dots < c_\beta, \alpha + \beta = r$

记  $B = b_1 + \dots + b_\alpha, C = c_1 + \dots + c_\beta$

累加得  $a(1 + \dots + r) = \frac{p^2-1}{8}a = p \sum_{i=1}^r [\frac{ia}{p}] + B + C$

另一方面,  $\{b_1, \dots, b_\alpha, p - c_1, \dots, p - c_\beta\} = \{1, 2, \dots, r\}$  (模  $p$  意义下)

所以  $B + \mu p - C = 1 + \dots + r = \frac{p^2-1}{8}$

联立两式消去  $C$ ,  $(a+1)\frac{p^2-1}{8} = p(\mu + \sum_{i=1}^r [\frac{ia}{p}]) + 2B$

$a$  为奇素数, 则  $p(\mu + \sum_{i=1}^r [\frac{ia}{p}]) = (a+1)\frac{p^2-1}{8} - 2B$  为偶数

即  $\mu$  与  $\sum_{i=1}^r [\frac{ia}{p}]$  同奇偶,  $\Rightarrow (\frac{a}{p}) = (-1)^\mu = (-1)^{\sum_{i=1}^r [\frac{ia}{p}]}$

令  $a=q$  为奇素数, 即  $(\frac{q}{p}) = (-1)^\mu = (-1)^{\sum_{i=1}^r [\frac{iq}{p}]}$

交换  $p$  和  $q$  的位置, 则  $(\frac{p}{q}) = (-1)^\mu = (-1)^{\sum_{i=1}^r [\frac{ip}{q}]}$

所以  $(\frac{q}{p})(\frac{p}{q}) = (-1)^{\sum_{i=1}^r [\frac{ip}{q}] + \sum_{i=1}^r [\frac{iq}{p}]}$ , 只需证  $\sum_{i=1}^r [\frac{ip}{q}] + \sum_{i=1}^r [\frac{iq}{p}] = \frac{p-1}{2} \frac{q-1}{2}$

观察下图, 上式中等号两边为在由  $(0, 0), (0, \frac{q}{2}), (\frac{p}{2}, 0), (\frac{p}{2}, \frac{q}{2})$  构成的矩形中的整点个数的两种表达方式, 则原命题得证

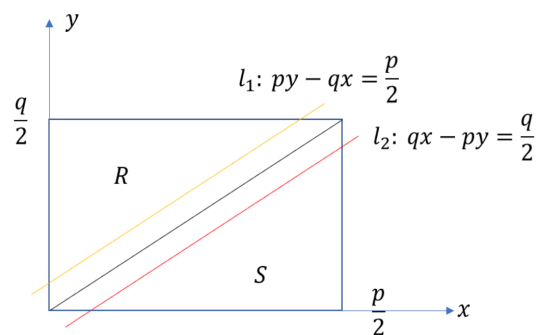


图 1: 二次互反律

$$\text{例: } \left(\frac{219}{383}\right) = \left(\frac{73}{383}\right)\left(\frac{3}{383}\right) = \left(\frac{383}{73}\right)(-1)\left(\frac{383}{3}\right) = (-1)\left(\frac{18}{73}\right)\left(\frac{2}{3}\right) = \left(\frac{18}{73}\right) = \left(\frac{2}{73}\right)\left(\frac{3}{73}\right)^2 = \left(\frac{2}{73}\right) = 1$$

## 6 多项式理论

### 6.1 引入

设  $\mathcal{R}$  为含幺环, 则形式和

$$a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots$$

称为  $\mathcal{R}$  上的一元多项式, 其中  $a_i \in \mathbb{R} (\forall i \geq 0)$  且  $a_i = 0 (\forall i \gg 0)$

一般记作

$$f(x) = a_nx^n + \cdots + a_1x + a_0$$

其中  $a_n$  为首项系数,  $n$  为次数, 记作  $\deg(f) = n$ ,  $a_0$  为常数项

记  $\mathcal{R}$  上的多项式环为  $\mathcal{R}[x] = \{a_nx^n + \cdots + a_1x + a_0 | n \in \mathbb{N}, a_i \in \mathcal{R}, \forall i\}$

可通过  $\mathcal{R}$  上的加法和乘法来定义  $\mathcal{R}[x]$  上的加法和乘法

Prop:  $(\mathcal{R}[x], +, \cdot)$  为含幺环, 且

1)  $\mathcal{R}$  交换  $\Leftrightarrow \mathcal{R}[x]$  交换

2)  $\mathcal{R}$  为整环  $\Rightarrow \mathcal{R}[x]$  为整环



## 6.2 域上的多项式理论

### 6.2.1 整除理论

$g \mid f \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists h, s.t. f = gh$ , 称  $f$  为  $g$  的倍式,  $g$  为  $f$  的因子

例 (平凡因子):  $a \in \mathbb{F}^\times$  和  $af$  均为  $f$  的因子

### 6.2.2 带余除法

Thm(带余除法):  $\forall f, g \neq 0 \in \mathbb{F}[x], \deg(g) < \deg(f)$ , 则  $\exists! q, r \in \mathbb{F}[x], s.t. f = qg + r(\deg(r) < \deg(g))$

proof: 存在性: 构造集合  $I := \{f - ag \mid a \in \mathbb{F}[x]\}$ , 取  $I$  中次数最小的多项式  $r$ , 则  $\deg(r) < \deg(g)$

唯一性: 假设  $f = qg + r = q'g + r' \Rightarrow g(q - q') = r - r'$

则  $g \mid r - r'$ , 由  $\deg(r) < \deg(g)$  知, 只能是  $r = r'$ , 则  $q = q'$

问: 若  $\mathcal{R}$  不为域,  $\mathcal{R}[x]$  上是否有带余除法?

答: 对一般的  $g$  没有, 但对首项系数可逆的  $g$  有

### 6.2.3 最大公因子

Def:  $\forall f, g \in \mathbb{F}[x]$ , 称  $d \in \mathbb{F}[x]$  为  $f$  与  $g$  的最大公因子, 若

1)  $d$  首一 (保证唯一性)

2)  $d \mid f$  且  $d \mid g$

3)  $\forall d'$  满足  $d' \mid f$  且  $d' \mid g$ , 则  $\deg(d') < \deg(d)$

此时记  $d = \gcd(f, g)$ , 若  $d = 1$ , 则称  $f$  与  $g$  互素

### 6.2.4 贝祖定理

回忆:  $(S) \triangleleft \mathcal{R}$  为包含  $S$  的最小理想

Thm(贝祖定理):  $(\gcd(f, g)) = (f, g) \triangleleft \mathbb{F}[x]$

proof:  $\supseteq$ : 显然

$\subseteq$ : 设  $f \neq 0$  或  $g \neq 0$ , 记  $d$  为  $(f, g)$  中次数最小的非零首一多项式

带余除法  $\Rightarrow \begin{cases} d \mid f \\ d \mid g \end{cases} \Rightarrow 0 < \deg(d) \leq \deg(\gcd(f, g))$

另一方面,  $d \in (f, g)$ ,  $\gcd(f, g) \mid d \Rightarrow d = \gcd(f, g)$

推论 (贝祖等式): 1)  $\forall f, g, \exists u, v$ , 使得  $\gcd(f, g) = fu + gv$ , 特别地, 若  $d$  为  $f$  和  $g$  的公因子, 则  $d \mid \gcd(f, g)$

$$2) \gcd(f, g) = 1 \Leftrightarrow \exists u, v, \text{ 使得 } fu + gv = 1$$

### 6.2.5 $\mathbb{F}[x]$ 为主理想整环

proof:  $\forall I \triangleleft \mathbb{F}[x]$

$$1^\circ I = \{0\} \Rightarrow I = (0)$$

2)  $I \neq 0$ , 记  $d$  为  $I$  中次数最小的非零多项式, 下证  $I = (d)$

$\supseteq$ : 显然

$$\subseteq: \forall f \in I, f = dq + r (\deg(r) < \deg(d))$$

$$\Rightarrow r = f - dq \in I \Rightarrow r = 0, \text{ 否则与 } d \text{ 次数最小矛盾!}$$

所以,  $f = dq \in (d)$

### 6.2.6 初等数论的推广

初等数论中最大公因子的性质都可以推广到多项式上, 如下

$$\text{Prop: } 1). a, b \in \mathbb{F}^\times \Rightarrow \gcd(af, bg) = \gcd(f, g)$$

$$2). \gcd(f, g) = \gcd(g, f)$$

$$3). f \neq 0, \gcd(f, 0) = \gcd(f, f) = \frac{f}{\text{lc}(f)} (\text{lc}(f) \text{ 为 } f \text{ 的首项系数})$$

$$4). d \mid f, d \mid g \Rightarrow d \mid \gcd(f, g)$$

$$5). h \text{ 首一, 则 } h \cdot \gcd(f, g) = \gcd(fh, gh)$$

$$6). d = \gcd(f, g) \Rightarrow \gcd\left(\frac{f}{d}, \frac{g}{d}\right) = 1$$

$$7). \gcd(f, h) = 1 \Rightarrow \gcd(f, gh) = \gcd(f, g)$$

$$8). h \mid fg, \gcd(h, f) = 1 \Rightarrow h \mid g$$

类似地, 我们还可以定义  $\gcd(f_1, f_2 \cdots, f_n), \text{lcm}(f, g), \text{lcm}(f_1, f_2 \cdots, f_n)$

### 6.2.7 欧式算法

目的: 求  $u, v$ , 使得  $\gcd(f, g) = fu + gv$

$$\text{例: } f = x^4 + x^3, g = x^4 - 1$$

$$x^4 + x^3 = x^4 - 1 + x^3 + 1$$

$$x^4 - 1 = x(x^3 + 1) + (-x - 1)$$

$$x^3 + 1 = (-x - 1)(-x^2 + x - 1)$$

则  $\gcd(x^4 + x^3, x^4 - 1) = x + 1$  (首项系数为 1)

用表格表示如下

	$x^4 + x^3$	1	0
1	$x^4 - 1$	0	1
x	$x^3 + 1$	1	-1
$-x^2 + x - 1$	$-x - 1$	-x	1+x

则  $-x - 1 = -x(x^4 + x^3) + (1 + x)(x^4 - 1)$

$\Rightarrow x + 1 = x(x^4 + x^3) - (1 + x)(x^4 - 1)$

### 6.2.8 不可约元

Def:  $\forall p \in \mathbb{F}[x]$  且  $p \notin \mathbb{F}$ , 称  $p$  不可约, 若它满足

$p = fg \Rightarrow f \in \mathbb{F}^\times$  或  $g \in \mathbb{F}^\times$  ( $p$  只有平凡拆分)

注: 不可约元对应的是素数这一概念

欧几里得引理:  $p$  不可约, 则  $p \mid fg \Rightarrow p \mid f$  或  $p \mid g$

proof:  $\gcd(p, fg) = cp$  ( $c \in \mathbb{F}^\times$ ) 且  $cp$  首一

设  $p \nmid f \Rightarrow \gcd(p, f) = 1 \Rightarrow \gcd(p, g) = cp \Rightarrow p \mid g$

注: 域上多项式是否可约, 判断其是否有根即可

### 6.2.9 唯一分解定理

$\mathbb{F}[x]$  为唯一分解整环, 也就是说,  $\forall f \in \mathbb{F}[x], f \notin \mathbb{F}$ , 则存在首一多项式  $p_1, \dots, p_s$  以及  $c \in \mathbb{F}^\times$ , 使得  $f = cp_1 p_2 \cdots p_s$ , 且在不计次序下, 该表达唯一

$\Rightarrow f = cp_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}$  ( $p_i \neq p_j, \forall i \neq j$ )

推论: 1)  $\gcd(c_1 p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}, c_2 p_1^{\beta_1} \cdots p_k^{\beta_k}) = p_1^{\min\{\alpha_1, \beta_1\}} \cdots p_k^{\min\{\alpha_k, \beta_k\}}$

2)  $\text{lcm}(c_1 p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}, c_2 p_1^{\beta_1} \cdots p_k^{\beta_k}) = p_1^{\max\{\alpha_1, \beta_1\}} \cdots p_k^{\max\{\alpha_k, \beta_k\}}$

3)  $\frac{fg}{\text{lcm}(fg)} = \gcd(f, g) \cdot \text{lcm}(f, g)$

## 6.3 同余理论

### 6.3.1 基本定义与等价类

设  $\deg(m) \geq 1$ ,  $f \equiv g \pmod{m} \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} m \mid f - g$ , 称  $f$  与  $g$  模  $m$  同余

$\forall r \in \mathbb{F}[x]$ ,  $[r] := r$  所在的模  $m$  等价类 =  $\{r + mf \mid f \in \mathbb{F}[x]\}$

也可写作  $\bar{r}, r \bmod m, r + m\mathbb{F}[x], r + (m)$

类比  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ , 我们定义  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x] = \{[r] | r \in \mathbb{F}[x]\}$

定义同余类的加法和乘法:  $\forall [r_1], [r_2] \in \mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$

$$[r_1] + [r_2] = [r_1 + r_2], [r_1] \cdot [r_2] = [r_1 \cdot r_2]$$

Thm:1)  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$  为含么交换环

2)  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$  中的元素都可唯一地表示为  $[r]$ , 其中  $r = 0$  或  $\deg(r) \leq \deg(m)$

3)  $(\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x])^\times = \{[a] | \gcd(a, m) = 1\}$

4) ①  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$  = 整环  $\Leftrightarrow$  ②  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$  = 域  $\Leftrightarrow$  ③  $m$  为不可约元

proof:4) ③  $\Rightarrow$  ②:  $\forall [r] \neq 0 \in \mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x] \Rightarrow m \nmid r \Rightarrow \gcd(m, r) = 1$  (否则,  $m = \gcd(m, r) \cdot \frac{m}{\gcd(m, r)}$  与  $m$  不可约矛盾!), 则由贝祖定理知,  $[r]$  可逆, 即  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$  = 域

②  $\Rightarrow$  ① 根据定义立得

①  $\Rightarrow$  ③ 设  $m = pq$ , 则  $[p][q] = 0$ , 而整环无零因子, 则  $[p] = 0$  或  $[q] = 0 \Rightarrow m | p$  或

$$m | q, \text{ 则 } \begin{cases} \deg(m) = \deg(p) + \deg(q) \\ \deg(m) \leq \deg(p) \text{ 或 } \deg(m) \leq \deg(q) \end{cases} \Rightarrow \deg(p) = 0 \text{ 或 } \deg(q) = 0$$

则  $p$  或  $q$  为单位,  $m$  为不可约元

### 6.3.2 构造 $p^d$ 元域

若  $\mathbb{F} = \mathbb{F}_p$ , fact:  $\exists$  不可约  $d$  次多项式  $m$

因为  $r = a_{d-1}x^{d-1} + \dots + a_1x + a_0 (a_i \in \mathbb{F}_p, \forall i)$  共有  $p^d$  种取法

$$1) \# \mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x] = p^d$$

2) 若  $m$  不可约, 则  $\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x]$  为  $p^d$  元域

例:  $\mathbb{F} = \mathbb{F}_2, m = x^2 + x + 1$  不可约

则  $\mathbb{F}[x]/(x^2 + x + 1)\mathbb{F}[x]$  为 4 元域

### 6.3.3 中国剩余定理

设  $m_1, \dots, m_n$  两两互素, 记  $m = m_1 \cdots m_n \in \mathbb{F}[x]$ , 则

$$1) \mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x] \cong \mathbb{F}[x]/m_1\mathbb{F}[x] \times \cdots \times \mathbb{F}[x]/m_n\mathbb{F}[x]$$

$$2) (\mathbb{F}[x]/m\mathbb{F}[x])^\times \cong (\mathbb{F}[x]/m_1\mathbb{F}[x])^\times \times \cdots \times (\mathbb{F}[x]/m_n\mathbb{F}[x])^\times$$

$$\varphi: r \bmod m \mapsto (r \bmod m_1, \dots, r \bmod m_n)$$

证明过程与之前类似

另一种表述形式: 方程 
$$\begin{cases} f \equiv r_1 \pmod{m_1} \\ \dots \\ f \equiv r_n \pmod{m_n} \end{cases}$$
 有解, 且解集为模  $m$  的一个同余类

## 6.4 其他性质

### 6.4.1 低次多项式的不可约性

Prop: 域上的 2 次或 3 次多项式不可约当且仅当其在域上没有零点

proof:( $\Rightarrow$ ): 反证, 假设有零点, 设  $f(a) = 0, a \in \mathbb{F}$

则  $f = q(x - a) + r$ , 将  $x=a$  带入得,  $r = f(a) = 0$

则  $f(x) = q(x - a)$ , 故  $f$  可约

( $\Leftarrow$ ): 反证, 假设可约, 设  $f = f_1 f_2 (f_1, f_2 \notin \mathbb{F}) \Leftrightarrow \deg(f_1), \deg(f_2) \geq 1$

$\deg(f) = 2$  或  $3 \Rightarrow \deg(f_1) = 1$  或  $\deg(f_2) = 1$

不妨设  $\deg(f_1) = 1, f_1 = ax - b$

则  $f(\frac{a}{b}) = f_1(\frac{a}{b})f_2(\frac{a}{b}) = 0$ , 有根!

### 6.4.2 余数定理

$\forall f \in \mathbb{F}[x], \forall a \in \mathbb{F}, \exists! q, s.t. f(x) = q(x)(x - a) + f(a)$

推论:  $f(a) = 0 \Leftrightarrow x - a \mid f$

### 6.4.3 多项式的拉格朗日定理

若  $\deg(f) = n$ , 则  $f$  的零点个数  $\leq n$

proof: 设  $a_1, \dots, a_m$  为  $f$  的零点

$f(a_1) = 0 \Rightarrow x - a_1 \mid f \Rightarrow f = (x - a_1)f_1(x)$

其中  $f_1(a_2) = f_1(a_3) = \dots = f_1(a_m) = 0$

归纳假设:  $\deg(f_1) \geq m - 1$

则  $\deg(f) = \deg(f_1) + 1 \geq m$

### 6.4.4 韦达定理

$\mathbb{F}$  为域,  $f = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{F}[x] (a_n \neq 0)$

1) 若  $f$  有  $n$  个不同的根  $x_1, \dots, x_n$ , 则  $f(x) = a_n(x - x_1) \cdots (x - x_n)$

2) 若  $f(x) = a_n(x - x_1) \cdots (x - x_n)$  (可有重根), 则

$$\sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k \leq n} x_{i_1} x_{i_2} \cdots x_{i_k} = (-1)^k \frac{a_{n-k}}{a_n}$$

proof: 1) 因为  $x - x_i \mid f$  且  $\gcd(x - x_i, x - x_j) = 1, \forall i \neq j$

所以  $(x - x_1) \cdots (x - x_n) \mid f$ , 设  $f(x) = g(x)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$

由拉格朗日定理,  $\deg(g) = 0 \Rightarrow g = a_n$

所以,  $f(x) = a_n(x - x_1) \cdots (x - x_n)$

2) 展开对比系数即可

例:  $k = 1$  时,  $\sum_{i=1}^n x_i = -\frac{a_{n-1}}{a_n}$

$k = 2$  时,  $\sum_{1 \leq i < j \leq n} x_i x_j = \frac{a_{n-2}}{a_n}$

$k = n$  时,  $x_1 x_2 \cdots x_n = \frac{a_0}{a_n}$

例:  $\sum_{1 \leq i < j \leq p-1} ij \equiv ? \pmod{p}$

由费马小定理,  $\forall x \in \mathbb{F}_p, x^{p-1} - 1 \equiv 0 \pmod{p}$

则  $1, 2, \dots, p-1$  为  $x^{p-1} - 1 = 0$  在  $\mathbb{F}_p$  下的  $p-1$  个根

由韦达定理,  $k=2$  时,  $\sum_{1 \leq i < j \leq p-1} ij \equiv 0 \pmod{p}$

#### 6.4.5 根的重数

$\forall f \in \mathbb{F}[x], \forall a \in \mathbb{F}, \exists m \in \mathbb{N}$  且  $g \in \mathbb{F}[x], s.t. g(a) \neq 0$  且

$$f(x) = (x - a)^m g(x)$$

我们称  $m$  为根  $x = a$  的重数,  $m = 1$  为单根,  $m \geq 2$  为重根

proof: 存在性: 对  $f$  每次提出一个  $(x-a)$  在有限次后停止

唯一性: 假设  $f(x) = (x - a)^m g_1(x) = (x - a)^n g_2(x)$

假设  $m \neq n$ , 不妨设  $m < n$ , 则  $g_1(x) = (x - a)^{n-m} g_2(x)$

$g(a) = (a - a)^{n-m} g_2(a) = 0$ , 矛盾!

所以只能是  $m = n$ , 进一步,  $g_1(x) = g_2(x)$

#### 6.4.6 形式微商

问: 如何判断给定  $f$  是否有重根?

Def(形式微商):  $\forall f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0, (a_k x^k)' = k a_k x^{k-1}$

$f'(x) = n a_n x^{n-1} + \cdots + a_1$ , 称  $f'(x)$  为  $f(x)$  的形式微商

$$\text{Prop:1)}(cf)' = c \cdot f' \forall c \in \mathbb{F}$$

$$2)(f+g)' = f' + g'$$

$$3)(fg)' = f'g + g'f$$

$$\text{Prop:1)}(x-a)^m \mid f \stackrel{m \geq 1}{\Rightarrow} (x-a)^{m-1} \mid f' \text{ (反之不成立)}$$

$$2) \gcd(f, f') = 1 \Rightarrow f \text{ 无重根 (反之不成立, } \mathbb{F} = \mathbb{R}, f(x) = (x^2 + 1)^2, f'(x) = 2x(x^2 + 1) \text{)}$$

$$1), \gcd(f, f') = x^2 + 1 \text{ 但 } f \text{ 无重根}$$

$$3) a \text{ 为 } f \text{ 的重根} \Leftrightarrow a \text{ 为 } \gcd(f, f') \text{ 的零点} \Leftrightarrow f(a) = f'(a) = 0$$

$$4) a \text{ 为 } f \text{ 的单根} \Leftrightarrow f(a) = 0, f'(a) \neq 0$$

$$\text{proof:1) 设 } f = (x-a)^m g$$

$$\text{则 } f' = m(x-a)^{m-1}g + (x-a)^m g' = (x-a)^{m-1}(mg + (x-a)g')$$

$$\text{所以, } (x-a)^{m-1} \mid f'$$

$$\text{注: 若 } \mathbb{F} = \mathbb{F}_p, m = p, \text{ 则 } mg + (x-a)g' \big|_{x=a} = 0$$

$$2) \text{ 假设 } a \text{ 为 } f \text{ 的重根} \Rightarrow (x-a)^2 \mid f \stackrel{1)}{\Rightarrow} (x-a) \mid f'$$

$$\Rightarrow (x-a) \mid \gcd(f, f'), \text{ 与 } \gcd(f, f') = 1 \text{ 矛盾! 故命题得证}$$

$$3)(\Rightarrow)(x-a)^2 \mid f \Rightarrow (x-a) \mid f'$$

$$(\Leftarrow) \text{ 已知 } f(a) = f'(a) = 0 \Rightarrow \text{ 设 } f = (x-a)f_1$$

$$\text{则 } f' = f_1'(x-a) + f_1 \stackrel{f'(a)=0}{\Rightarrow} f_1(a) = 0$$

$$x-a \mid f_1(x) \Rightarrow (x-a)^2 \mid f(x), \text{ 则 } a \text{ 为 } f \text{ 的重根}$$

$$4)(\Rightarrow): \text{ 设 } f = (x-a)g, g(a) \neq 0$$

$$\text{则 } f' = g + (x-a)g' \Rightarrow f'(a) = g(a) \neq 0$$

$$(\Leftarrow): \exists g, s.t. f = (x-a)g, \text{ 则 } f' = g + (x-a)g'$$

$$f'(a) = g(a) \neq 0 \Rightarrow (x-a) \nmid f' \Rightarrow a \text{ 为单根}$$

$$\text{例: } \mathbb{F} = \mathbb{F}_p, f = x^p - x, f' = px^{p-1} - 1 = -1, \gcd(f, f') = 1, f \text{ 无重根}$$

$$\text{例: } \mathbb{F} = \mathbb{F}_p, f = x^p - 2, f' = 0, \gcd(f, f') = f$$

$$2^p = 2, x^p - 2 = x^p - 2^p = (x-2)^p \text{ (模 } p \text{ 意义下)} \Rightarrow 2 \text{ 为 } f \text{ 的 } p \text{ 重根}$$

#### 6.4.7 代数学基本定理

Def(代数封闭域): 称域  $\mathbb{F}$  是代数封闭的, 若  $\forall f \in \mathbb{F}[x] \setminus \mathbb{F}, \exists a \in \mathbb{F}, s.t. f(a) = 0$

Prop: 若  $\mathbb{F}$  为代数封闭域, 则  $\gcd(f, f') = 1 \Leftrightarrow f$  无重根

Thm(代数学基本定理):  $\mathbb{C}$  为代数封闭域

推论:  $\forall f \in \mathbb{C}[x], \gcd(f, f') = 1 \Leftrightarrow f$  无重根

推论:  $f \in \mathbb{C}[x]$ , 则

1)  $f$  不可约  $\Leftrightarrow \deg(f) = 1$

2)  $\exists x_1, \dots, x_s \in \mathbb{C}, \alpha_1, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N}$ , 使得

$f(x) = a_n(x - x_1)^{\alpha_1} \cdots (x - x_s)^{\alpha_s}$ , 其中  $\alpha_1 + \cdots + \alpha_s = \deg(f)$

推论:  $p, f \in \mathbb{R}[x]$ , 则 1)  $p$  不可约  $\Leftrightarrow \deg(p) = 1$  或  $\begin{cases} p = ax^2 + bx + c (a \neq 0) \\ b^2 - 4ac < 0 \end{cases}$

2)  $\exists p_1, \dots, p_s, s.t. f = p_1 \cdots p_s$ , 其中  $p_i$  为一次多项式或  $\begin{cases} p_i = ax^2 + bx + c (a \neq 0) \\ b^2 - 4ac < 0 \end{cases}$

proof: 1)( $\Rightarrow$ ): 不妨设  $\deg(p) > 1$  且  $p$  不可约, 则  $\exists a, b \in \mathbb{R}, s.t. f(a + bi) = 0$

$\Rightarrow b \neq 0$ , 否则  $p(a) = 0 \Rightarrow x - a \mid p \Rightarrow p = (x - a) \cdot \frac{p}{x - a}$ , 矛盾

Lemma: 若  $f(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0, f(a + bi) = 0$ , 则  $f(a - bi) = 0$

由引理, (在  $\mathbb{C}[x]$  上) 我们有  $p(a - bi) = 0 \Rightarrow \begin{cases} x - (a + bi) \mid p \\ x - (a - bi) \mid p \end{cases}$

$\Rightarrow (x - (a + bi))(x - (a - bi)) = x^2 - 2ax + a^2 + b^2 \mid p$

在  $\mathbb{R}$  上有  $x^2 - 2ax + a^2 + b^2 \mid p \Rightarrow$  设  $p(x) = (x^2 - 2ax + a^2 + b^2)p_1(x)$

$p(x)$  不可约  $\Rightarrow p_1(x) \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$

例: 在  $\mathbb{R}$  上因式分解  $x^4 + 1$

法 1(技巧性较强):  $x^4 + 1 = x^4 + 2x^2 + 1 - 2x^2 = (x^2 + 1)^2 - (\sqrt{2}x)^2 = (x^2 + \sqrt{2}x + 1)(x^2 - \sqrt{2}x + 1)$

法 2: 算出四个复根  $x = \frac{\sqrt{2}}{2}(1 \pm i), \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 \pm i)$

$x^4 + 1 = (x - \frac{\sqrt{2}}{2}(1 + i))(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(1 - i))(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 + i))(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 - i)) = (x^2 + \sqrt{2}x + 1)(x^2 - \sqrt{2}x + 1)$

## 6.5 整系数多项式环

### 6.5.1 基本定义和定理

Def:  $\mathbb{Z}[x] = \{a_n x^n + \cdots + a_0 \mid a_i \in \mathbb{Z}, \forall i\}$

Thm:  $\mathbb{Z}[x]$  为唯一分解整环 (UFD)

更一般地,  $\mathcal{R} = UFD \Rightarrow \mathcal{R}[x] = UFD$

Def(不可约元):  $\mathcal{R}$  整环, 称  $p \in \mathcal{R}$  为不可约元, 若 1)  $p \notin \mathcal{R}^\times, p \neq 0$  2)  $p = ab \Rightarrow a \in \mathcal{R}^\times$  或  $b \in \mathcal{R}^\times$ , 如  $2x + 1, x^2 - 2$  在  $\mathbb{Z}[x]$  上为不可约元



例:  $4x + 2 \in \mathbb{Z}[x]$  可约?

答:  $4x + 2 = 2(2x + 1)$ , 可约!

更一般地,  $\forall f \in \mathbb{Z}[x], f$  不可约  $\Rightarrow \pm f$  为素数或  $\deg(f) \geq 1$  且  $f$  的所有系数最大公因子为 1

Def(单位): 可逆元,  $\mathcal{R}[x]^\times = \mathcal{R}^\times$ , 如  $\mathbb{Z}[x]^\times = \{\pm 1\}$

•  $\mathbb{Z}[x]$  中不是所有多项式都有带余除法!

如  $f = x^2, g = 2x + 1$ , 若  $\exists q, r (\deg(r) < \deg(g)), s.t. x^2 = (2x + 1)q + r$

显然,  $\deg(q) = 1$ , 设  $q = mx + n, m, n, r \in \mathbb{Z}$

对比二次项系数,  $\Rightarrow 2m = 1$ , 矛盾!

•  $\mathbb{Z}[x]$  不是主理想整环!

如  $I = (2, x) = \{2f + xg | f, g \in \mathbb{Z}[x]\}$

假设  $I$  为主理想, 设  $I = (2, x) = (h)$

一方面,  $2 \in (2, x) = (h) \Rightarrow \exists s, s.t. hs = 2 \Rightarrow \deg(h) = \deg(s) = 0 \Rightarrow h = \pm 1, \pm 2$

另一方面,  $x \in (2, x) = (h)$

则  $\exists t, s.t. x = ht \Rightarrow h = \pm 1$

所以  $(2, x) = (1)$  或  $(2, x) = (-1) \Rightarrow \exists f, g, s.t. 1 = 2f + xg$ , 对比常数项, 显然矛盾!

实际上,  $(p, x)$  ( $p$  为整数) 均不是主理想, 证法类似

### 6.5.2 带余除法

Def:  $\forall f \in \mathbb{Z}[x], \forall g \in \mathbb{Z}[x], g$  首一, 则  $\exists q, r, s.t. f = qg + r$ , 其中  $\deg(r) < \deg(g)$

proof:(存在性) 记  $I := \{f(x) - a(x)g(x) | a(x) \in \mathbb{Z}[x]\}$

设  $r$  为  $I$  中次数最小的非零多项式, 则  $r$  即为所求, 不妨设  $r(x) = f(x) - g(x)q(x)$

假如  $\deg(g) < \deg(r)$ , 取  $r'(x) = r(x) - c(r(x))g(x)x^{\deg(r(x)) - \deg(g(x))}$

$c(r(x))$  为  $r(x)$  的首项系数

则  $\deg(r') < \deg(r), r'(x) \in I$ , 矛盾!

### 6.5.3 本原多项式

Def:  $\forall f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ , 称  $f$  为本原多项式, 若  $f$  的所有系数最大公因子为 1

接下来我们要讨论哪些本原多项式不可约

## 6.5.4 容度

$\forall a \in \mathbb{Q}[x] \setminus \{0\}, \exists! c \in \mathbb{Q} \& a_1 \in \mathbb{Z}[x], s.t. a = ca_1$

其中  $a_1$  为首项系数为正的本原多项式, 则称  $c$  为  $a$  的容度

proof:(存在性) 取  $N \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}, s.t. Na = \sum_{i=0}^n \alpha_i x^i \in \mathbb{Z}[x]$  且  $\alpha_n > 0$

令  $\alpha := gcd(\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \mathbb{Z}$

$\Rightarrow a_1 = \frac{Na}{\alpha}$  为首项系数为正的本原多项式

(唯一性) 若  $a = c_2 a_1 = c_1 a_2$  ( $a_1, a_2$  本原且首系数大于零),  $\exists M \in \mathbb{N}, s.t. M c_1, M c_2 \in \mathbb{Z}$

记  $d = gcd(M c_1, M c_2) \Rightarrow \frac{c_1 M}{d} a_1 = \frac{c_2 M}{d} a_2$

$\Rightarrow \frac{c_1 M}{d} \mid \frac{c_2 M}{d} a_2$  的所有系数

$a_2$  本原  $\Rightarrow \frac{c_1 M}{d} = \pm 1$ , 同理,  $\frac{c_2 M}{d} = \pm 1$

所以,  $c_1 = \pm c_2$ , 由  $a_1, a_2$  首项系数大于零之,  $c_1, c_2$  同号, 即  $c_1 = c_2$

## 6.5.5 高斯引理

设  $f, g, h \in \mathbb{Z}[x] \setminus \{0\}$ , 若  $f = gh$ , 则  $f$  本原  $\Leftrightarrow g, h$  本原

proof:( $\Rightarrow$ ): 反证, 不妨设  $g$  非本原, 则  $\exists c \in \mathbb{Z} \setminus \{0, \pm 1\}$

$c \mid g \Rightarrow c \mid f \Rightarrow c \mid f$  的所有系数  $\Rightarrow f$  非本原

( $\Leftarrow$ ): 假设  $f \neq$  本原, 则  $\exists$  素数  $p$ , 使得  $p$  整除  $f$  的所有系数

考虑环同态  $\varphi_p: \mathbb{Z}[x] \rightarrow \mathbb{F}_p[x], a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \mapsto \bar{a}_n x^n + \dots + \bar{a}_1 x + \bar{a}_0$

则对上述  $f, \varphi_p(f) = 0 \Rightarrow \varphi_p(g) \cdot \varphi_p(h) = 0$   $\xrightarrow{\text{整环无零因子}} \varphi_p(g) = 0$  或  $\varphi_p(h) = 0 \Rightarrow g$  或  $h$  非本原, 矛盾!

6.5.6  $\mathbb{Z}[x]$  与  $\mathbb{Q}[x]$  的联系

Thm:  $f \in \mathbb{Z}[x]$  本原, 则  $f$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约  $\Leftrightarrow f$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约

proof:( $\Rightarrow$ ): 设  $f = gh$ , 其中  $g, h \in \mathbb{Q}[x]$

则  $\exists$  首项为正数的本原多项式  $g_1, h_1$ , 使得  $g = c(g)g_1, h = c(h)h_1$

所以,  $f = c(g)c(h)g_1h_1$ , 由  $f$  不可约知,  $c(g)c(h) = \pm 1 \Rightarrow f = \pm g_1h_1$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约

$\Rightarrow g_1 = \pm 1$  或  $h_1 = \pm 1$

$\Rightarrow g = c(g)g_1 \in \mathbb{Q}^\times$  或  $h = c(h)h_1 \in \mathbb{Q}^\times \Rightarrow f$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约

( $\Leftarrow$ ): 设  $f = gh$  ( $g, h \in \mathbb{Z}[x]$ ), 则  $g, h$  本原

$f$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约  $\Rightarrow g \in \mathbb{Q}^\times$  或  $h \in \mathbb{Q}^\times \Rightarrow g = \pm 1$  或  $h = \pm 1$

$f$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约

推论:  $f \in \mathbb{Z}[x]$  不可约  $\Leftrightarrow \pm f$  为素数或  $\begin{cases} f \text{ 本原} \\ f \text{ 在 } \mathbb{Q}[x] \text{ 中可约} \end{cases}$

### 6.5.7 $\mathbb{Z}[x]$ 是唯一分解整环 (UFD)

Thm:  $\forall f \in \mathbb{Z}[x] \setminus \{0\}$ , 则  $f$  可唯一地 (不计顺序) 写成  $f = c\pi_1\pi_2 \cdots \pi_r$ , 其中  $c = \pm 1$  为  $f$  的首项系数符号,  $\pi_1, \dots, \pi_r$  为素数或首项系数为正的本原多项式

proof: (存在性)  $f = c(f)f_1$ , 其中  $c(f) = \pm p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}, f_1 \in \mathbb{Z}[x]$

将  $f_1$  看作  $\mathbb{Q}[x]$  中元素, 则  $f_1 = g_1 \cdots g_r (g_i \in \mathbb{Q}[x], g_i \text{ 在 } \mathbb{Q}[x] \text{ 中不可约})$

而  $g_i = c(g_i)g'_i (g'_i \text{ 本原且首系数大于零})$

$\Rightarrow f_1 = c(g_1) \cdots c(g_r)g'_1 \cdots g'_r$

$\Rightarrow c(f_1) = c(g_1) \cdots c(g_r)$ , 而  $f_1$  本原,  $c(f_1) = \pm 1$

$\Rightarrow f_1 = \pm g'_1 \cdots g'_r$

$\Rightarrow f = \pm p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s} g'_1 \cdots g'_r$

(唯一性) 假设  $f = c\pi_1\pi_2 \cdots \pi_r = c'\pi'_1\pi'_2 \cdots \pi'_r$

不妨将  $f$  拆为两部分  $c\pi_1 \cdots \pi_\alpha, \pi_{\alpha+1} \cdots \pi_r$ , 其中前者为系数, 后者为本原多项式

$f$  的两种拆分相当于系数的两种重排和本原多项式的两种重排 (用归纳法), 故唯一性得证

更一般地, 若  $\mathcal{R} = UFD$ , 则  $\mathcal{R}[x] = UFD$

Prop:  $f(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x] (n \geq 1, a_n \neq 0)$ , 若  $x = \frac{q}{p} (gcd(p, q) = 1) \in \mathbb{Q}$  为  $f$  的根, 则  $q \mid a_0, p \mid a_n$

proof: 若  $x = \frac{q}{p} (gcd(p, q) = 1)$  是  $f(x)$  的一个有理根, 则  $px - q$  为本原多项式, 且在  $\mathbb{Z}[x]$  中,  $px - q \mid f(x)$ , 设  $f(x) = (px - q)g(x), g(x) = b_{n-1}x^{n-1} + \cdots + b_1x + b_0 \Rightarrow f(x) = pb_{n-1}x^n + \cdots + qb_0 \Rightarrow q \mid a_0, p \mid a_n$

例:  $3x^3 + x + 7$  是否有有理根?

若  $a = \frac{q}{p} (gcd(p, q) = 1)$  为有理根, 则  $q \in \{\pm 1, \pm 7\}, p \in \{\pm 1, \pm 3\}$

将  $x = \pm 1, \pm \frac{1}{3}, \pm \frac{7}{3}, \pm 7$  逐一带入验证即可

### 6.5.8 艾森斯坦判别法

$p$  为素数,  $f = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x] (a_n \neq 0, n \geq 1)$

若  $p \nmid a_n, (p \mid a_{n-1}, \dots, p \mid a_1), p \mid a_0$ , 则  $f$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约

proof: 假设  $f$  在  $\mathbb{Q}[x]$  上可约, 设  $f = gh (g, h \in \mathbb{Q}[x], g = c(g)g_1, h = c(h)h_1)$ , 其中  $g_1, h_1$  为首项系数为正的本原多项式  $\Rightarrow f = c(g)c(h)g_1h_1$

考虑环同态  $\varphi_p: \mathbb{Z}[x] \rightarrow \mathbb{F}_p[x], a_nx^n + \dots + a_1x + a_0 \mapsto \overline{a_n}x^n + \dots + \overline{a_1}x + \overline{a_0}$

$\varphi_p(f) = \varphi_p(c(g)c(h))\varphi_p(g_1)\varphi_p(h_1)$ , 其中  $\varphi_p(c(g)c(h))$  为常数

由条件,  $\varphi_p(f) = a_nx^n \Rightarrow \varphi_p(g_1) \mid a_nx^n, \varphi_p(h_1) \mid a_nx^n$

假设  $\deg(g_1) \geq 1 \& \deg(h_1) \geq 1 \Rightarrow lc(f) = c(f)lc(g_1)lc(h_1)$  ( $lc(f)$  表示  $f$  的首项系数)

由  $p \nmid a_n$  知,  $p \nmid lc(g_1) \& p \nmid lc(h_1)$

$$\Rightarrow \begin{cases} \deg(g_1) = \deg(\varphi_p(g_1)) \\ \deg(g_2) = \deg(\varphi_p(g_2)) \end{cases} \Rightarrow \varphi_p(g_1) = bx^{d_1}, \varphi_p(g_2) = cx^{d_2}, d_1 + d_2 = n$$

不妨设  $g_1 = b_{d_1}x^{d_1} + \dots + b_1x + b_0, h_1 = c_{d_2}x^{d_2} + \dots + c_1x + c_0$

由环同态知,  $p \mid b_0, p \mid c_0$ , 而  $a_0 = c(f)b_0c_0 \Rightarrow p^2 \mid a_0$ , 矛盾!

例: 分圆多项式不可约

$$\Phi_p(x) = \frac{x^p - 1}{x - 1} = x^{p-1} + x^{p-2} + \dots + x + 1$$

作变量替换,  $x = T + 1$ , 仍保持其不可约性

这是因为  $f(x) = g(T+1)(aT + b, a \neq 0 \text{ 均可}), f(x)$  不可约  $\Leftrightarrow g(T)$  不可约

$$\text{则 } \Phi_p(T+1) = \frac{(T+1)^p - 1}{(T+1) - 1} = \binom{p}{p}T^{p-1} + \binom{p}{p-1}T^{p-2} + \dots + \binom{p}{2}T + \binom{p}{1}$$

满足艾森斯坦判别法的条件, 故不可约

## 7 对称群与对称多项式

### 7.1 对称群

$A \neq \emptyset, S_A := \{\sigma: A \rightarrow A \mid \sigma \text{ 为双射}\}$  在映射复合下构成群

称  $(S_A, \circ)$  为  $A$  的对称群,  $S_A$  的单位元为恒等映射

Prop: 若  $\#A = \#B > 0$ , 则  $(S_A, \circ) \cong (S_B, \circ)$ , 其中, 恒等映射  $\text{id}$  为单位元

因此, 我们只需考虑  $A = \{1, 2, \dots, n\}$  即可

Def:  $\forall n \geq 1, S_n = S_{\{1, 2, \dots, n\}}$  为  $n$  阶对称群, 称  $S_n$  中的元素为  $\{1, 2, \dots, n\}$  的置换

Prop: 1)  $\#S_n = n!$

2)  $n \geq 3, S_n$  非交换

## 7.1.1 简化表达

$$\text{设 } \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 6 & 4 & 2 & 3 & 5 & 1 \end{pmatrix}$$

其中,  $1 \mapsto 6 \mapsto 1, 2 \mapsto 4 \mapsto 3 \mapsto 2, 5 \mapsto 5$

则  $\sigma = (16)(243)(5)$ , 括号内只有一个数可以省略, 即

$$\sigma = (16)(243)$$

例:  $S_3 = \{id, (12), (13), (23), (123), (132)\}$

## 7.1.2 轮换

•  $(i_1, i_2, \dots, i_k) \in S_n$  称为  $k$  轮换, 称 2 轮换为对换

Prop:  $(i_1, i_2, \dots, i_k)^{-1} = (i_k, i_{k-1}, \dots, i_1)$  (颠倒方向)

Def: 若  $\{i_1, i_2, \dots, i_k\} \cap \{j_1, j_2, \dots, j_l\} = \emptyset$ ,  $\sigma = (i_1, i_2, \dots, i_k), \tau = (j_1, j_2, \dots, j_l)$

则称  $\sigma$  与  $\tau$  不相交, 否则称它们相交

Prop: 若轮换  $\sigma$  与  $\tau$  不相交, 则  $\sigma \circ \tau = \tau \circ \sigma$

proof: 即证  $\forall t, \sigma \circ \tau(t) = \tau \circ \sigma(t)$

1°  $t \notin \{i_1, i_2, \dots, i_k\} \cup \{j_1, j_2, \dots, j_l\}$

则  $\sigma \circ \tau(t) = \tau \circ \sigma(t) = t$

2° 不妨设  $t \in \{i_1, i_2, \dots, i_k\} \& t \notin \{j_1, j_2, \dots, j_l\}$

则  $\sigma \circ \tau(t) = \sigma(t)$

$\tau \circ \sigma(t) = \tau(\sigma(t)) = \sigma(t)$  (因为  $\sigma(t) \notin \{j_1, j_2, \dots, j_l\}$ )

## 7.1.3 用对换表示对称群元素

Thm:  $\forall \sigma \in S_n$ , 则存在两两不交的轮换  $\sigma_1, \dots, \sigma_s, s.t. \sigma = \sigma_1 \sigma_2 \dots \sigma_s$  且表达在除 1 轮换下唯一

证明过程略, 详见老师讲义

例:  $(15)(24)(13) = (135)(24)$

$(1234)(3456) = (13)(26)(45)$

## 7.1.4 型

例:  $S_4 = \{(1) \quad 4 = 1 + 1 + 1 + 1$

$(12), (13), (14), (23), (24), (34) \quad 4 = 2 + 1 + 1$

$$\begin{aligned} & (123), (132), (124), (142), (134), (143), (234), (243) \quad 4 = 3 + 1 \\ & (12)(34), (13)(24), (14)(23) \quad 4 = 2 + 2 \\ & (1234), (1243), (1324), (1342), (1423), (1432) \} \quad 4 = 4 \end{aligned}$$

例:  $5 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 2 + 1 + 1 + 1 = 3 + 1 + 1 = 2 + 2 + 1 = 3 + 2 = 4 + 1 = 5$ ,  
共 7 种拆分

类似地, 我们记  $n$  的拆分数为  $P(n) \Rightarrow P(2) = 2, P(3) = 3, P(4) = 5, P(5) = 7 \dots$

更一般地, 有  $n = \lambda_1 \cdot 1 + \lambda_2 \cdot 2 + \dots + \lambda_n \cdot n (\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \geq 0)$

Def:  $\sigma \in S_n$ , 若  $\sigma$  写为两两不交轮换乘积中  $k$  轮换的个数为  $\lambda_k$

则称  $\sigma$  的型为  $1^{\lambda_1} 2^{\lambda_2} \dots n^{\lambda_n}$

例:  $S_4$  中, (1) 的型为  $1^4$ , (12) 的型为  $1^2 2^1$ , (123) 的型为  $1^1 3^1$ , (12)(34) 的型为  $2^2$ ,  
(1234) 的型为  $4^1$

Prop:1)  $\forall \sigma_1, \sigma_2 \in S_n$ ,  $\sigma_1$  与  $\sigma_2$  共轭  $\Leftrightarrow \sigma_1, \sigma_2$  有相同的型

2)  $S_n$  中恰有  $P(n)$  个共轭类

proof:1)( $\Rightarrow$ )  $\forall \sigma = (i_1, \dots, i_{k_1})(j_1, \dots, j_{k_2}) \dots$

$\forall \tau \in S_n, \tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}$  为  $\sigma$  的共轭

考虑  $\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}(\tau(i_1)) = \tau \circ \sigma(i_1) = \tau(i_2)$

$\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}(\tau(i_k)) = \tau \circ \sigma(i_k) = \tau(i_1)$

$\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}(\tau(j_1)) = \tau \circ \sigma(j_1) = \tau(j_1) = j_2$

所以依此类推,  $\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1} = (\tau(i_1), \dots, \tau(i_{k_1}))(\tau(j_1), \dots, \tau(j_{k_2})) \dots$

因此,  $\sigma$  与  $\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}$  有相同的型

( $\Leftarrow$ )  $\forall \sigma_1, \sigma_2 \in S_n, \sigma_1, \sigma_2$  有相同的型

设  $\sigma_1 = (i_{11}, \dots, i_{1k_1})(i_{21}, \dots, i_{2k_2}) \dots, \sigma_2 = (j_{11}, \dots, j_{1k_1})(j_{21}, \dots, j_{2k_2})$

构造  $\tau = \begin{pmatrix} i_{11} & \dots & i_{1k_1} & i_{21} & \dots & i_{2k_2} & \dots \\ j_{11} & \dots & j_{1k_1} & j_{21} & \dots & j_{2k_2} & \dots \end{pmatrix}$

则  $\tau \sigma_1 \tau^{-1} = \sigma_2$

### 7.1.5 奇置换与偶置换

Prop:1)  $(i_1, \dots, i_k) = (i_1, i_k)(i_1, i_{k-1}) \dots (i_1, i_2)$

2)  $(ij) \stackrel{i < j}{=} (i, i+1)(i+1, i+2) \dots (j-2, j-1)(j-1, j)(j-2, j-1) \dots (i+1, i+2)(i, i+1)$

3)  $(ij) = (1, i)(i, j)(1, i)$

4)  $S_n$  可由  $(1, 2), (1, 3) \dots, (1, n)$  生成

5)  $S_n$  可由  $(1, 2), (2, 3), \dots, (n-1, n)$  生成

Thm: 将一个置换写成对换乘积时, 对换个数的奇偶性不依赖于写法

Def: 偶置换: 偶数个对换的乘积; 奇置换: 奇数个对换的乘积

Prop: 偶  $\circ$  偶 = 偶, 偶  $\circ$  奇 = 奇, 奇  $\circ$  奇 = 偶

推论:  $\exists!$  群同态  $\varepsilon: S_n \rightarrow \{\pm 1\}$ , 使得  $\varepsilon(\text{对换}) = -1$

### 7.1.6 交错数

Def:  $\forall \sigma \in S_n, \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \cdots & \sigma(n) \end{pmatrix}$

$n(\sigma) = \#\{(\sigma(i), \sigma(j)) | i < j \text{ 但 } \sigma(i) > \sigma(j)\}$ , 称  $n(\sigma)$  为  $\sigma$  的交错数

例:  $\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 5 & 6 & 3 & 4 \end{pmatrix}$

$n(\sigma) = \#\{(5, 3), (5, 4), (6, 3), (6, 4)\} = 4$

例:  $\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 5 & 3 & 6 & 4 \end{pmatrix}$

$n(\sigma) = \#\{(5, 3), (5, 4), (6, 4)\} = 3$

由上面两例可以看出, 对调一组数,  $n(\sigma) \pm 1$

Prop:  $\sigma$  可以写成  $n(\sigma)$  个对换的乘积

proof:  $n(\sigma) = 0$ , 此时  $\sigma = id$ , 显然

假设  $n(\sigma) < k$  时均成立, 现证明  $n(\sigma) = k$  时也成立

若  $n(\sigma) = k > 0$ , 则  $\exists i, s.t. \sigma(i) > \sigma(i+1)$ , 否则,  $\sigma = id$

$\tau = (\sigma(i), \sigma(i+1)) \circ \sigma$

则  $n(\tau) = n(\sigma) - 1 \Rightarrow \tau$  可写成  $k-1$  个对换的乘积

$\sigma = (\sigma(i), \sigma(i+1)) \circ \tau$  可写为  $k$  个对换的乘积

例:  $\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 6 & 4 & 2 & 3 & 5 & 1 \end{pmatrix}$  判断其为奇置换还是偶置换

法 1:  $\sigma = (16)(243), \text{typr}(\sigma) = 1^1 2^1 3^1 \Rightarrow$  奇置换

法 2: 算逆序数  $(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5) = (5, 3, 1, 1, 1) \Rightarrow \sum \alpha_i = 11 \Rightarrow$  奇置换

## 7.2 交错群

### 7.2.1 定义及举例

Def:  $n$  阶交错群  $A_n := \{\text{偶置换}\}$

Prop:1)  $A_n \triangleleft S_n$ ,  $\#A_n = \frac{n!}{2}$

2)  $K_4 := \{id, (12)(34), (13)(24), (14)(23)\}$ ,  $K_4 \triangleleft S_4$ ,  $K_4 \triangleleft A_4$

proof:1)  $\forall \sigma \in A_n, \tau \in S_n$ ,  $\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}$  也为偶置换

$(i, i+1)A_n \sqcup A_n = S_n$

2)  $K_4$  中逆元均为自身, 且有  $(12)(34) \circ (13)(24) = (14)(23)$

$(12)(34) \circ (14)(23) = (13)(24)$

$(14)(23) \circ (13)(24) = (12)(34)$

按照正规子群的定义验证即可

### 7.2.2 单群

Def: 若群  $G \neq 1$  无非平凡正规子群, 则称  $G$  为单群 (single group)

Prop:  $G \neq 1$  为交换群, 则  $G$  为单群  $\Leftrightarrow \#G$  为素数

proof: ( $\Leftarrow$ ) 显然 (群论中的拉格朗日定理)

( $\Rightarrow$ )  $\forall g \in G \setminus \{1\} \Rightarrow \langle g \rangle \triangleleft G$ , 而交换群的任意子群均为正规子群, 与单群的定义矛盾, 即  $G$  没有非平凡子群, 由群论中的拉格朗日定理知,  $\#G =$  素数

Thm:  $A_n (n \geq 5)$  为单群

fact:  $A_5$  为最小的非交换单群

## 7.3 交换多项式

### 7.3.1 定义及举例

Def: 称  $f \in \mathcal{R}[x_1 x_2 \cdots x_n]$  为对称多项式, 若  $\forall \sigma \in S_n$ , 皆有

$$f(x_{\sigma_1}, x_{\sigma_2}, \cdots, x_{\sigma_n}) = f(x_1, x_2, \cdots, x_n)$$

即  $\sigma(f) = f, \forall \sigma \in S_n$ , 也就是说,  $x_1, \cdots, x_n$  地位等价

例: 1)  $f = x_1^k + \cdots + x_n^k$

2)  $f = (x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n) = x^n - S_1 x^{n-1} + \cdots + (-1)^n S_n$

韦达定理:  $S_1 = x_1 + x_2 + \cdots + x_n$

$$S_2 = \sum_{1 \leq i < j \leq n} x_i x_j$$

$$S_n = x_1 x_2 \cdots x_n$$

称多项式  $S_k, \forall k$  为初等对称多项式



Thm: 任意对称多项式均可由初等对称多项式通过  $+$ ,  $-$ ,  $\cdot$  组合出来

### 7.3.2 判别式

称  $D_f = D(x_1, \dots, x_n) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_i - x_j)^2$  为  $f(x) = (x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n)$  的判别式

例:  $f = x^2 + bx + c, \Delta = b^2 - 4a$

$f = x^3 + ax + b, \Delta = -4a^3 - 27b^2$

Prop:  $\Delta = 0 \Leftrightarrow f$  有重根