

离散数学

Discrete Mathematics

吴梅红

厦门大学计算机科学系

E-mail: wmh@xmu.edu.cn



6.2 群Group与子群Subgroup

- 群在存在对称的领域中都有它的应用。近来,群论应用出现在编码理论、粒子物理领域和Rubik魔方解法中。

定义 6.5 $\langle G, \circ \rangle$ 是含有一个二元运算的代数系统(封闭),
如果满足以下条件:

- (1) \circ 运算是可结合的; /*半群
- (2) 存在 $e \in G$ 是关于 \circ 运算的单位元; /*独异点
- (3) $\forall x \in G$, x 关于 \circ 运算的逆元 $x^{-1} \in G$,

则称 G 是一个群。 ■

- 群比半群有更多的结构,本章的结果比上章更深刻。

例 (1) $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ (称为**整数加群**), $\langle \mathbb{Q}, + \rangle$, $\langle \mathbb{R}, + \rangle$ 都是群,
其中**0**是单位元, $\forall x \in \mathbb{Z}$, $-x$ 是**x**的加法逆元。

(2) $\langle \mathbb{Z}_n, \oplus \rangle$ 是群, 称为**模n整数加群**。其中 $\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n-1\}$, $x + y = (x + y) \bmod n$, $\forall x, y \in \mathbb{Z}_n$ 。

0是单位元, $\forall x \in \mathbb{Z}_n$, **$n - x \bmod n$** 是**x**的加法逆元。

(3) 设 $n \geq 2$, $\langle M_n(\mathbb{R}), + \rangle$ 是群, 称为**n阶实矩阵加群**。

n阶全零矩阵是单位元, $-M$ 是矩阵**M**的加法逆元。

(4) $\langle P(B), \oplus \rangle$ 是群, 其中 $P(B)$ 是集合**B**的**幂集**,

\oplus 为集合的**对称差**运算。 \emptyset 是单位元,

$\forall A \in P(B)$, **A**是它自己的对称差逆元, 即 $A \oplus A = \emptyset$ 。

(5) 设 S 是 A^A 中所有**双射函数**的集合, 则 S 关于**函数合成**运算构成群。 **恒等函数** I_A 是单位元, f^{-1} 是**f**的逆元。

$*$	e	a	b	c
e	e	a	b	c
a	a	e	c	b
b	b	c	e	a
c	c	b	a	e

例 6.4 令 $G = \{e, a, b, c\}$, $*$ 运算由表 6.1 给出。

容易验证 $*$ 运算是可结合的, e 是 G 中的单位元,

$\forall x \in G, x^{-1} = x$ (即 $x^2 = e$), G 关于 $*$ 运算构成一个群,

称为 **Klein(克莱因)四元群**。 $/*$ 可交换, 运算表对称

- 在 a, b, c 中, 任两个元素运算结果等于第三个元素。
- 所有多项式 $x^n - 1$ ($n = 1, 2, 3, \dots$) 的一切复数根构成一个群, 称为 **单位根群**。

\oplus	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	4	5
1	1	2	3	4	5	0
2	2	3	4	5	0	1
3	3	4	5	0	1	2
4	4	5	0	1	2	3
5	5	0	1	2	3	4

例 6.5 考虑模 n 加群 $\langle \mathbb{Z}_n, \oplus \rangle$, 其中 $\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n-1\}$,

$\forall x, y \in \mathbb{Z}_n, x + y = (x + y) \bmod n$ 。0是单位元。

上一行循环左移得下一行。

- 例如 模6加群 \mathbb{Z}_6 , 其 $*$ 运算表如 表 6.2 所示。

例 6.6 设 $K = \{1, 2, 3\}$, 如下定义 K 上的6个函数:

$$f_1 = \{<1, 1>, <2, 2>, <3, 3>\}, f_2 = \{<1, 2>, <2, 1>, <3, 3>\},$$

$$f_3 = \{<1, 3>, <2, 2>, <3, 1>\}, f_4 = \{<1, 1>, <2, 3>, <3, 2>\},$$

$$f_5 = \{<1, 2>, <2, 3>, <3, 1>\}, f_6 = \{<1, 3>, <2, 1>, <3, 2>\},$$

$$S = \{f_1, f_2, f_3, f_4, f_5, f_6\},$$

则 S 关于函数的右复合运算构成(置换)群。

其单位元是恒等函数 f_1 ;

f_1, f_2, f_3, f_4 的逆元都是自身,

f_5 与 f_6 互为反函数, 即互为逆元。

定义(1) 群 G 的基数称为群 G 的阶, 若群 G 的阶是正整数, 称 G 为 n 阶群, 记作 $|G| = n$; 否则称 G 为无限群。 ■

(2) 若群 G 中只含有一个元素, 即 $G = \{e\}$, 则称 G 为平凡群。

(3) 若群 G 中运算满足交换律, 则称 G 为交换群或阿贝尔(Abel)群。 ■

例 $\langle \{0\}, + \rangle$ 是平凡群。

整数加群和模 n 整数加群是Abel群,

Klein四元群也是Abel群。

例 整数加群是无限群, 模 n 整数加群是 n 阶群,

Klein四元群是4阶群。 ■

定义 G 是群, $\forall x \in G$, x 的 n 次幂 ($n \in \mathbb{Z}$)。 $/*\mathbb{Z}^+, \mathbb{N}$

$$x^n = \begin{cases} e, & n = 0; \\ x^{n-1}x, & n > 0; \\ (x^{-1})^m, & n = -m, m > 0. \end{cases} \quad \blacksquare$$

例 设 $G = \langle \mathbb{Z}, + \rangle$, 则 $(-4)^{-2} = ((-4)^{-1})^2 = 4^2 = 4 + 4 = 8$

$$1^{-3} = (1^{-1})^3 = (-1)^3 = (-1) + (-1) + (-1) = -3$$

定义 G 是群, $x \in G$, 使得 $x^k = e$ 成立的 最小正整数 k

称为 x 的阶, 记作 $|x|$ 。

- 若这样的正整数不存在, 则称 a 是无穷阶的。 \blacksquare
- 在有限群 G 中, 元素的阶是群 G 的阶的因子。 \blacksquare

例

(1) 整数加群 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 中 $|0| = 1$, 其他元素的阶不存在。

模6整数加群 $\langle \mathbb{Z}_6, \oplus \rangle$ 中,

$$|0| = 1, |1| = |5| = 6, |2| = |4| = 3, |3| = 2。$$

(2) Klein四元群 $G = \{e, a, b, c\}$ 中, e 是1阶元,

$\forall x \in G, x^2 = e$, a, b 和 c 都是2阶元。 ■

- 下面讨论群的性质。
- 在群论中, 在一般情况下, 可以省略乘法符号*。

定理 6.1 G 为群, $\forall a, b \in G$ 有

$$(1) (\mathbf{x}^{-1})^{-1} = \mathbf{x}; \quad (2) (\mathbf{xy})^{-1} = \mathbf{y}^{-1}\mathbf{x}^{-1};$$

$$(3) \mathbf{x}^n\mathbf{x}^m = \mathbf{x}^{n+m}; \quad (4) (\mathbf{x}^n)^m = \mathbf{x}^{nm}; \quad /*仿定理16.1$$

$$(5) \text{若} G \text{为Abel群, } (\mathbf{xy})^n = \mathbf{x}^n\mathbf{y}^n, n \in \mathbf{Z}. \quad /*归纳证明$$

证 (1) $\forall \mathbf{x} \in G$, \mathbf{x} 是 \mathbf{x}^{-1} 的逆元,

由逆元的惟一性得 $(\mathbf{x}^{-1})^{-1} = \mathbf{x}$ 。

$$(2) (\mathbf{xy})(\mathbf{y}^{-1}\mathbf{x}^{-1}) = \mathbf{x}(\mathbf{yy}^{-1})\mathbf{x}^{-1} = \mathbf{xex}^{-1} = \mathbf{xx}^{-1} = \mathbf{e},$$

$$(\mathbf{y}^{-1}\mathbf{x}^{-1})(\mathbf{xy}) = \mathbf{y}^{-1}(\mathbf{x}^{-1}\mathbf{x})\mathbf{y} = \mathbf{y}^{-1}\mathbf{ey} = \mathbf{y}^{-1}\mathbf{y} = \mathbf{e},$$

所以 $(\mathbf{xy})^{-1} = \mathbf{y}^{-1}\mathbf{x}^{-1}$ 。 ■

归纳证明推广 $(\mathbf{x}_1\mathbf{x}_2\cdots\mathbf{x}_k)^{-1} = \mathbf{x}_k^{-1}\cdots\mathbf{x}_2^{-1}\mathbf{x}_1^{-1}$ 。

定理 元素个数大于1的群G不可能有零元。

证 当 $|G| > 1$ 时, 假设 $(G; \cdot)$ 有零元 z , 则对G中任意元素 x ,

$$z \cdot x = x \cdot z = z \neq e,$$

这说明 零元 z 不存在逆元,

与群中每个元素都有逆元的定义矛盾。 ■

特例: 群 $G = \{e\}$, e 既是单位元, 又是零元。

定理 6.2 G 为群, $\forall a, b \in G$, 方程 (1) $ax = b$ (2) $ya = b$
在 G 中有解且有惟一解。 /*必要性

证 (1) $\forall a, b \in G$ 有 $a(a^{-1}b) = (aa^{-1})b = b$,

所以 $a^{-1}b$ 是方程(1)的一个解。

- 假设 c 是方程 $ax = b$ 的任一解, 即 $ac = b$, 则

$$c = ec = (a^{-1}a)c = a^{-1}(ac) = a^{-1}b。$$

这就证明 $a^{-1}b$ 是方程 $ax = b$ 的惟一解。

- 同理 $(ba^{-1})a = b(a^{-1}a) = b$, ba^{-1} 是方程(2)的一个解,

可证方程(2)有惟一解 ba^{-1} 。 ■

- 以上定理给出了群的性质。
- 反过来, 我们也可以利用这条性质来定义群。

***定理** 设 G 是有一个可结合的二元运算的代数系统,
如果 $\forall a, b \in G$ 方程 $ax = b$ 和 $ya = b$ 在 G 中有解,
则 G 是群。 /*充分性

证 $\forall b \in G$, 方程 $bx = b$ 在 G 中有解, 将这个解记为 e 。
即 $be = b$ 。

$\forall a \in G$, 方程 $yb = a$ 在 G 中有解, 将这个解记为 c ,
即 $cb = a$ 。那么有 $ae = (cb)e = c(be) = cb = a$,
 e 是 G 中的右单位元。

$\forall a \in G$, 方程 $ax = e$ 在 G 中有解,

恰为 a 相对于 e 的右逆元。由定理6.1, G 是一个群。 ■

定理 6.3 群中运算满足**消去律**, 即

(1) 若 $ab = ac$, 则 $b = c$ (**左消去律**),

(2) 若 $ba = ca$, 则 $b = c$ (**右消去律**)。 /***必要性**

证 (1) $\forall a, b, c \in G$, 由 $ab = ac$,

$$\Rightarrow a^{-1}(ab) = a^{-1}(ac),$$

$$\Rightarrow (a^{-1}a)b = (a^{-1}a)c,$$

$$\Rightarrow b = c.$$

$$(2) \quad ba = ca \Rightarrow (ba)a^{-1} = (ca)a^{-1}$$

$$\Rightarrow b(aa^{-1}) = c(aa^{-1}) \Rightarrow b = c$$



■ 这条**性质**也可以用来**定义**群。

****定理** 设 G 是具有有一个二元运算的**不含零元的有限代数系统**, 且该运算适合**结合律**和**消去律**, 则 G 是**群**。

证 令 $G = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 。 $\forall a \in G$, 令

$aG = \{aa_i \mid i = 1, 2, \dots, n\}$, 则 $aG \subseteq G$, **/*封闭性**

■ 且 aG 中元素**两两不同**。

若不然有 $aa_i = aa_j$, 则 $a_i = a_j$, 与 G 有 n 个元素矛盾。

因此 aG 中有 **n** 个元素, **$aG = G$** 。

■ $\forall b \in G$, $ax = b$, 必存在 $a_i \in G$, 使得 $aa_i = b$,
方程 $ax = b$ 在 G 中有解。

■ **同理**可证方程 $ya = b$ 在 G 中也有解。 **/*先证 $Ga = G$**

■ 根据**定理6.2**, G 是群。 **/*充分性** ■

$*$	e	a	b	c	d
e	e	a	b	c	d
a	a	b	c	d	e
b	b	c	d	e	a
c	c	d	e	a	b
d	d	e	a	b	c

定理 设 $\langle S, *, e \rangle$ 为**独异点(或群)**, e 是单位元, 则

关于运算 $*$ 的**运算表**中没有两行或两列是相同的。

证 $\forall a, b \in S$, 当 $a \neq b$ 时,

总有 $a * e = a \neq b = b * e$,

/*两行在 e 列处不同

和 $e * a = a \neq b = e * b$,

/*两列在 e 行处不同

结论成立。 ■

****定理** 设 $G = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 为群, 则 G 的运算表的每行每列都是 G 中元素的一个置换。/*有穷集合一一变换

证 $\forall i = 1, 2, \dots, n$, 设 $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$ 是运算表的第 i 行,

假设 $a_{ij} = a_{il}$, 根据运算表的定义有 $a_i a_j = a_i a_l$ 。

由于群中运算满足消去律, 因此有 $a_j = a_l$,

与 G 中有 n 个元素矛盾。这就证明

G 中任何元素在运算表的每一行至多出现一次。

■ $\forall a_j \in G$ ($i = 1, 2, \dots, n$), 方程 $a_i x = a_j$ 在 G 中有解。

若 $x = a_k$, 则 a_j 出现在第 i 行第 k 列上。因此

G 中任何元素在运算表的每一行至少出现一次。

- 综上所述, 运算表的每一行是G中元素的一个置换。
- 同理可证运算表的每一列也是G中元素的一个置换。 ■

定理 6.4 G是群, $a \in G$ 且 $|a| = r$, 则 $a^r = e$,

(1) $a^k = e$ 当且仅当 $r \mid k, k \in \mathbb{Z}$; r 是最小正整数

证 (1) 充分性 已知 $r \mid k$, 即存在整数 l , 使得 $k = l r$ 。

所以有 $a^k = a^{l r} = (a^r)^l = e^l = e$ 。

- 必要性 根据除法有 $k = l r + i$, 其中 $l \in \mathbb{Z}, 0 \leq i < r$,

因为 $a^k = e$, 所以有

$$e = a^k = a^{l r + i} = (a^r)^l \cdot a^i = e \cdot a^i = a^i,$$

a 的阶是 r , 且 $i < r$, 因此 $i = 0$, 这就证明了 $r \mid k$ 。 ■

定理 6.4 G 是群, $a \in G$ 且 $|a| = r$,

则 (2) $|a| = |a^{-1}|$;

证 (2) 由 $(a^{-1})^r = a^{-r} = (a^r)^{-1} = e$,

可知 a^{-1} 的阶存在。

令 $|a^{-1}| = t$, $t \mid r$, /* 由(1)

■ 而 $a = (a^{-1})^{-1}$,

$$a^t = ((a^{-1})^t)^{-1} = e^{-1} = e,$$

所以有 $r \mid t$ 。 /* $|a| = r$, 由(1)

■ 这就证明了 $r = t$,

即 $|a| = |a^{-1}|$ 。

定理 6.4 G 是群, $a \in G$ 且 $|a| = r$, 则

(3) 若 $|G| = n$, 则 $r \leq n$ 。 /* 元素的阶 \leq 群的阶

证 (3) $e, a, a^2, \dots, a^{r-1}$ 必两两不同。

若不然有 $a^i = a^j$, $0 \leq i < j \leq r-1$ 。

由消去律得 $a^{j-i} = e$, /* $r > j-i > 0$

与 $|a| = r$ 矛盾。

■ 令 $G' = \{e, a, a^2, \dots, a^{r-1}\} \subseteq G$, /* 封闭性

假设 $r > n$, 则 $|G'| = r > n = |G|$,

与 $G' \subseteq G$ 矛盾, 所以 $r \leq n$ 。

例 6.8 $G = \langle P(S), \oplus \rangle$, 其中 $S = \{1, 2, 3\}$, \oplus 为对称差运算。

求方程 $\{1, 2\} \oplus x = \{1, 3\}$ 和 方程 $y \oplus \{1\} = \{2\}$ 的解。

解

$$\{1, 2\} \oplus x = \{1, 3\}$$
$$\{1, 2\} \oplus \{1, 2\} \oplus x = \{1, 2\} \oplus \{1, 3\}$$

$$x = \{2, 3\}$$

- $y \oplus \{1\} = \{2\}$

$$y \oplus \{1\} \oplus \{1\} = \{2\} \oplus \{1\}$$

$$y = \{1, 2\}$$

例 6.9 证明 单位元 e 是群 G 中唯一的幂等元。

证 $ee = e$, e 是群 G 中的幂等元。

假设 x 也是 G 中的幂等元, 则有 $xx = x$,

由消去律可得 $x = e$ 。 ■

- 群有唯一的单位元 e 。
- 群中每个元素的逆元也是唯一的。

** 例 G 是群, 若 $\forall x \in G$ 都有 $x^2 = e$, 证明 G 是Abel群。

证 $\forall x, y \in G$, 由 $x^2 = e \Leftrightarrow x = x^{-1}$,

$xy = (xy)^{-1} = y^{-1}x^{-1} = yx$, 所以 G 是Abel群。 ■

例 Klein群是Abel群。

定义6.6 G 是群, H 是 G 的**非空子集**, 若 H 关于 G 中的运算构成一个群, 则称 H 为 G 的**子群**, 记作 $H \leq G$ 。

如果子群 H 是 G 的**真子集**, 则称 H 为 G 的**真子群**, 记作 $H < G$ 。 ■

定义 G 是群, $H \leq G$, 如果 $H = \{e\}$ 或 $H = G$, 则称 H 是 G 的**平凡子群**。 G 的**其余子群均为真子群**。 ■ /*平凡子代数

例 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 是 $\langle \mathbb{Q}, + \rangle$, $\langle \mathbb{R}, + \rangle$ 的真子群,

$\langle \mathbb{Q}, + \rangle$ 是 $\langle \mathbb{R}, + \rangle$ 的真子群。

$\langle \{0\}, + \rangle$ 和 $\langle \mathbb{R}, + \rangle$ 都是 $\langle \mathbb{R}, + \rangle$ 的**平凡子群**。 ■

例 6.10 $G = \langle \mathbb{Z}, +, 0 \rangle$ 是整数加群, 则对任意的 $n \in \mathbb{N}$,

$n\mathbb{Z} = \{nk \mid k \in \mathbb{Z}\}$ 都是 G 的子群, 且

任何 G 的子群都具有 $n\mathbb{Z}$ 的形式。

***证** $\forall nk_1, nk_2 \in n\mathbb{Z}$, 有 $nk_1 + nk_2 = n(k_1 + k_2) \in n\mathbb{Z}$, 封闭性.

■ $(nk_1 + nk_2) + nk_3 = nk_1 + (nk_2 + nk_3)$, 可结合。

■ $0 = n0 \in n\mathbb{Z}$ 是 $n\mathbb{Z}$ 中的单位元。

■ $\forall nk \in n\mathbb{Z}$, $-nk = n(-k) \in n\mathbb{Z}$ 是 nk 的逆元。

因此 $n\mathbb{Z}$ 关于 G 中的加法构成群, 是 G 的子群。

■ 设 H 是 G 的任一子群。若 $H = \{0\}$, 则 $H = 0\mathbb{Z}$, $0 \in \mathbb{N}$;
否则 存在 $a \in H$, $a \neq 0$ 。

取 H 中最小的正整数, 记作 n , 则 $n\mathbb{Z} \subseteq H$ 。 /*封闭性

- 任取 H 中的元素 b , 根据除法有 $b = nq + r$,

其中 $q, r \in \mathbb{Z}$ 且 $0 \leq r < n$ 。

- 由于 $H \leq G$, 所以 $0 \leq r = b - nq = b + (-nq) \in H$ 。

从而有 $r = 0$, 否则与 n 是 H 中最小的正整数矛盾。

于是 $b = nq \in n\mathbb{Z}$, 这就推出 $H \subseteq n\mathbb{Z}$ 。

- 综合上述, $H = n\mathbb{Z}$ 。 ■

- 考虑 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 的子群 $n\mathbb{Z}$, ($n \in \mathbb{N}$):

当 $n = 0$ 时, $\{0\}$ 是 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 的平凡子群, 也是真子群。

当 $n = 1$ 时, $n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}$ 是 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 的另一个平凡子群。

除此以外, $n\mathbb{Z}$ 都是 \mathbb{Z} 的非平凡子群。 ■

- 如果把群看作代数系统 $\langle G, \circ, ^{-1}, e \rangle$, 其中 e 是 G 中关于运算 \circ 的**单位元**, 是该代数系统的**零元运算**。

$\forall x \in G$, x^{-1} 是 x 的逆元, 求**逆运算 $^{-1}$** 是中的一元运算。

可以证明 **G 的子群**就是代数系统 $\langle G, \circ, ^{-1}, e \rangle$ 的**子代数**。

- 设 $H \leq G$, 只需验证: **H 中单位元 e'** 就是 **G 中的单位元 e** ,
且 $\forall x \in H$, x 在 **H 中的逆元 x'** 就是 x 在 **G 中的逆元 x^{-1}** 。
- $\forall x \in H$, 有 $x \circ e' = x = x \circ e$, 由 G 中的**消去律**得 $e' = e$ 。
再由 $x \circ x' = e' = e = x \circ x^{-1}$, 用**消去律**得到 $x' = x^{-1}$ 。
- **群 G 的子群是 G 的子代数**。

子群的判定定理

定理 6.5 (子群判定定理一)

G 是群, H 是 G 的非空子集, 则 H 是 G 的子群 \Leftrightarrow

(1) $\forall a, b \in H$ 有 $ab \in H$; /*封闭

(2) $\forall a \in H$, 有 $a^{-1} \in H$ 。

证 必要性: 由子群的封闭性和每一元素存在逆元得证。

要证明充分性, 只需证明 $e \in H$ 即可 /* H 结合律同 G

H 非空, 存在 $a \in H$ 。由(2)有 $a^{-1} \in H$ 。

再由 $a \in H$ 和 $a^{-1} \in H$, 根据 (1) 有 $aa^{-1} = e \in H$ 。 ■

定理 6.6 (子群判定定理二)

/*最实用

G 是群, H 是 G 的非空子集, 则 H 是 G 的子群

当且仅当 $\forall a, b \in H$ 有 $ab^{-1} \in H$ 。

证 必要性 由子群的每一元素存在逆元和封闭性得证。

充分性 由 H 非空必存在 $b \in H$ 。

根据充分条件, 则有 $bb^{-1} \in H$, 即 $e \in H$ 。

- 任取 $a \in H$, 由 $e \in H$ 且 $a \in H$, 则根据充分条件有 $ea^{-1} = a^{-1} \in H$ 。

/*定理6.5 (2)

- 任取 $a, b \in H$, 根据上面的证明有 $b^{-1} \in H$ 。

再使用充分条件有 $a(b^{-1})^{-1} \in H$,

即 $ab \in H$, /*定理6.5 (1) 所以 H 是 G 的子群。 ■

定理 6.7 (子群判定定理三)

G 是群, H 是 G 的有穷非空子集,

则 H 是 G 的子群 当且仅当 $\forall a, b \in H$ 有 $ab \in H$ 。

证 必要性 由子群封闭性得证。

■ 为证明充分性, 根据定理6.5 只需证明 $a^{-1} \in H$ 即可。

■ $\forall a \in H$, 若 $a = e$, 则 $a^{-1} = a = e$ 。 设 $a \neq e$, 令

$S = \{a, a^2, \dots, a^k, \dots\}$, 则 $S \subseteq H$ 。 /*封闭

H 是有穷子集, 则 S 是有穷子集,

必存在 $a^i = a^j$ ($i < j$)。 由消去律得 $a^{j-i} = e$ 。

因为 $a \neq e$, 所以 $j - i \neq 1$, 即 $j - i - 1 > 0$ 。

故 $e = a^{j-i-1}a$, $a^{-1} = a^{j-i-1} \in H$ 。 ■

例 6.11 G 是群, $a \in G$, 令

$$\langle a \rangle = \{a^k \mid k \in \mathbb{Z}\},$$

则 $\langle a \rangle$ 是 G 的子群, 叫做 由 a 生成的子群。

证 $a \in \langle a \rangle$, 所以 $\langle a \rangle$ 是 G 的非空子集。

任取 $a^i, a^j \in \langle a \rangle$, $i, j \in \mathbb{Z}$, 有

$$a^i (a^j)^{-1} = a^{i-j} \in \langle a \rangle。$$

由判定定理二有 $\langle a \rangle \leq G$ 。 ■

例 $G = \langle \mathbb{Z}_6, \oplus \rangle$, 则

$$\langle 1 \rangle = \langle 5 \rangle = \mathbb{Z}_6 = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\},$$

$$\langle 2 \rangle = \langle 4 \rangle = \{0, 2, 4\},$$

$$\langle 3 \rangle = \{0, 3\}, \quad \langle 0 \rangle = \{0\}。$$

例 6.12 G 是群, 令

$$C = \{a \mid a \in G \text{ 且 } \forall x \in G, xa = ax\},$$

则 C 是 G 的子群, 叫做 G 的**中心**。 /*可交换元

证 $\forall x \in G$ ($ex = xe$), 即 $e \in C$, C 非空。

$\forall a, b \in C, \forall x \in G$ 有

$$(ab^{-1})x = ab^{-1}(x^{-1})^{-1}$$

$$= a(x^{-1}b)^{-1} = a(bx^{-1})^{-1} = a(xb^{-1})$$

$$= (ax)b^{-1} = (xa)b^{-1} = x(ab^{-1})。$$

所以 $ab^{-1} \in C$ 。由判定定理二有 $C \leq G$ 。 ■

- 易见, 当 G 是Abel群时有 $C = G$,
- 如果群 G 的中心为 $\{e\}$, 则称 G 是**无中心**的。

例 6.13 G 是群, H 和 K 是 G 的子群, 则

(1) $H \cap K \leq G$;

证 (1) $e \in H \cap K$, $H \cap K$ 非空。

■ 任取 $a, b \in H \cap K$,

则 $a, b \in H$, $a, b \in K$ 。

又由于 H 和 K 是 G 的子群,

所以 $b^{-1} \in H$, $b^{-1} \in K$ 。

■ 这就得到 $ab^{-1} \in H$ 和 $ab^{-1} \in K$,

即 $ab^{-1} \in H \cap K$ 。

由判定定理二有 $H \cap K \leq G$ 。

例 6.13 G 是群, H 和 K 是 G 的子群, 则

(2) $H \cup K \leq G$ 当且仅当 $H \subseteq K$ 或 $K \subseteq H$ 。

证 (2) 充分性 $H \cup K = H$ (或 K) $\leq G$ 。

必要性 反证法 假设 $H \not\subseteq K$ 且 $K \not\subseteq H$,

则存在 $h \in H$ 且 $h \notin K$,

同时存在 $k \in K$ 且 $k \notin H$ 。

- 如果 $hk \in H$, 则 $k = h^{-1}hk \in H$,
与假设矛盾, 所以 $hk \notin H$ 。
- 同理可证 $hk \notin K$ 。因此 $hk \notin H \cup K$,
- 而 $h, k \in H \cup K$, 与 $H \cup K \leq G$ 矛盾。

定义 设 G 是群, 令 $S = \{ H \mid H \text{ 是 } G \text{ 的子群} \}$,

在 S 上定义偏序关系, $\forall A, B \in S$

$$A \leq B \Leftrightarrow A \text{ 是 } B \text{ 的子群。}$$

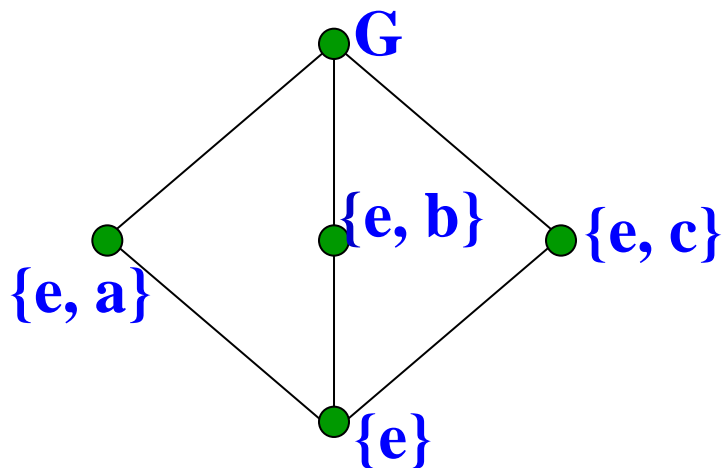
- 那么 (S, \leq) 构成偏序集, 称为群 G 的子群格
(见6.5节格定义)。

例 6.14.1 $G = \{e, a, b, c\}$ 是Klein四元群, G 的子群是:

$\langle e \rangle = \{e\}$, $\langle a \rangle = \{e, a\}$, $\langle b \rangle = \{e, b\}$, $\langle c \rangle = \{e, c\}$ 和 G ,

G 的子群格的哈斯图

如图6.1所示。



例 6.14.2 $G = \langle \mathbb{Z}_{12}, \oplus \rangle$ 为模12整数加群, G 有六个子群:

$$H_1 = \{0\} = \langle 0 \rangle,$$

$$H_2 = \{0, 6\} = \langle 6 \rangle,$$

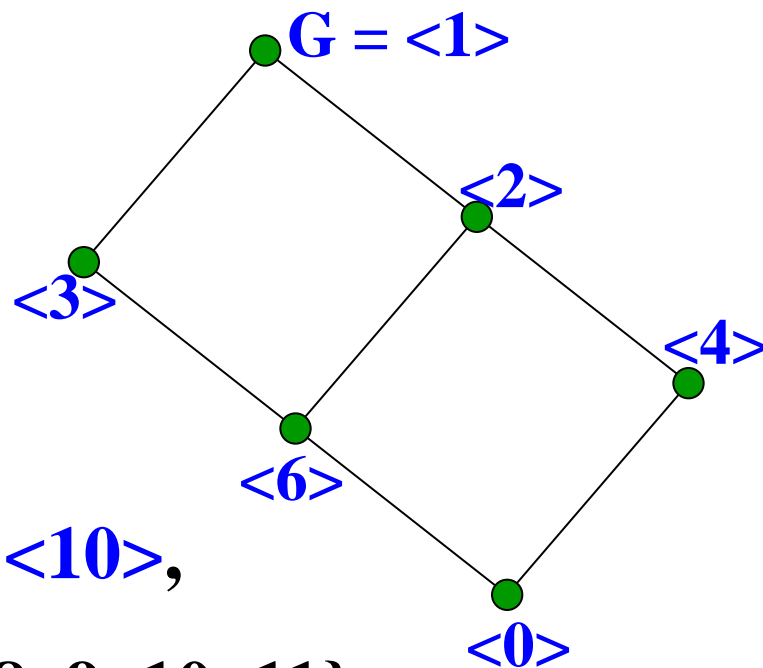
$$H_3 = \{0, 4, 8\} = \langle 4 \rangle = \langle 8 \rangle,$$

$$H_4 = \{0, 3, 6, 9\} = \langle 3 \rangle = \langle 9 \rangle,$$

$$H_5 = \{0, 2, 4, 6, 8, 10\} = \langle 2 \rangle = \langle 10 \rangle,$$

$$G = \mathbb{Z}_{12} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11\}$$

$$= \langle 1 \rangle = \langle 5 \rangle = \langle 7 \rangle = \langle 11 \rangle.$$



- G 的子群格如图6.1所示。
- a 和 逆元 $12-a$ 必在同一子群, $\langle a \rangle = \langle 12-a \rangle$ 。

6.3 循环Cyclic群 与 置换群

- 循环群是结构简单, 容易掌握且研究较透彻的一类群。

定义 6.7 G 是群, 若存在 $a \in G$ 使得 /*例6.11 $\langle a \rangle \subseteq G$

$$G = \{a^k \mid k \in \mathbb{Z}\}, \quad /*循环群是Abel群$$

则称 G 为循环群, 记作 $G = \langle a \rangle$, 称 a 是 G 的生成元。 ■

- 在循环群 $\langle a \rangle$ 中, 若 $|a| = n$, 则 $\langle a \rangle = \{e, a, a^2, \dots, a^{n-1}\}$, 叫做 n 阶循环群。 /* $|a| = n = |G|$

- 若 $|a|$ 不存在, 则 $\langle a \rangle = \{e, a, a^{-1}, a^2, a^{-2}, \dots\}$ 是无限的, 称为 无限阶循环群。 /* $|a| = \infty = |G|$ ■

- 循环群 $G = \langle a \rangle$, $|G| = |a|$ 。 /*生成元的阶 = 群的阶

例 整数加群 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 是无限阶循环群, **1**是它的一个生成元;
模**n**整数加群 $\langle \mathbb{Z}_n, \oplus \rangle$ 是**n**阶循环群, **1**也是它的一个生成元

■ 对于循环群, 一个重要问题是它有 几个生成元?

有 哪些生成元 (generator)?

定义 设**n**是正整数, 欧拉函数 $\varphi(n)$ 是小于等于**n** 且与**n**互质 (relatively prime)的正整数的个数。 ■ $/*1 \in \varphi(n)$

例 $\varphi(1) = 1, \varphi(2) = 1, \varphi(3) = 2, \varphi(4) = 2, \varphi(5) = 4, \varphi(6) = 2.$

例 $n = 12$, 小于等于12且与12互质的正整数是**1**, 5, 7和11,

因此 $\varphi(12) = 4$ 。

■ 若**p**是素数, 则 $\varphi(p) = p - 1$ 。

定理 6.8 $G = \langle a \rangle$ 是循环群。

(1) 若 G 是无限阶循环群, 则 G 只有两个生成元 a 和 a^{-1} 。

****证 (1)** $G = \langle a \rangle$ 是无限阶循环群, a 是 G 的一个生成元。

任取 $a^i \in \langle a \rangle$, $a^i = (a^{-1})^{-i}$, 即 a^i 可以表成 a^{-1} 的整数次幂, 所以 a^{-1} 也是 G 的一个生成元。

- 设 $b \in \langle a \rangle$ 是 G 的生成元, 不妨设 $b = a^j$ 。由于 b 是 $\langle a \rangle$ 的生成元, a 也可以用 b 的幂表出, 即存在整数 t , 使得 $a = b^t = (a^j)^t = a^{jt}$ 。由消去律得 $a^{jt-1} = e$ 。
- 注意到 a 是无限阶元, 则有 $jt - 1 = 0$ 。
而 j, t 都是整数, 从而有 $j = t = 1$ 或 $j = t = -1$ 。
- 这就证明了无限阶循环群 G 中只有 a 和 a^{-1} 是生成元。 ■

(2) 若G是n阶循环群, 则G有 $\varphi(n)$ 个生成元。

当 $n = 1$ 时, $G = \langle e \rangle = \{e\}$ 的生成元是 e 。

当 $n > 1$ 时, 对于每一个小于[等于]n的正整数 r ,

a^r 是G的生成元 $\Leftrightarrow (n, r) = 1$ 。

**证 (2) $n = 1$ 时结论显然为真, 不妨设 $n \geq 2$ 。

充分性 若 $(r, n) = 1$, 则存在整数 u, v 使得

$$ur + vn = 1, \quad /*高等代数$$

于是有 $a = a^{ur+vn} = a^{ur} a^{vn} = (a^r)^u (a^n)^v = (a^r)^u$ 。

■ 因此 $\forall a^i \in \langle a \rangle$, 都有 $a^i = (a^r)^{ui}$,

即 a^i 可以用 a^r 的整数幂表示, a^r 是G的生成元。

必要性 若 a^r 是 G 的生成元, 设 $(r, n) = d, d \mid n$,

且存在非零整数 t 使得 $r = dt$ 。由于

$$(a^r)^{n/d} = (a^{dt})^{n/d} = a^{tn} = (a^n)^t = e^t = e,$$

所以由定理6.4(1)可知 a^r 的阶是 n/d 的因子。

■ 而 a^r 是 n 阶循环群的生成元, 故 a^r 的阶是 n ,

这就推出 n 是 n/d 的因子。

从而必有 $d = 1$, 即 $(r, n) = 1$, r 与 n 互质。 ■

定理 每个循环群都是Abel群。

证 循环群元素都是生成元的幂元, 可结合和交换。

例 $G = \langle a \rangle$ 是12阶循环群, $\varphi(12) = 4$, 与12互质的数有1, 5, 7和11。由**定理6.8**, a, a^5, a^7 和 a^{11} 都是G的生成元。

/* 例 $G = \mathbb{Z}_{12} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11\}$
 $= \langle 1 \rangle = \langle 5 \rangle = \langle 7 \rangle = \langle 11 \rangle$ 。

■ 从同构的观点, 所有的循环群只有两类 —

整数加群: 无限阶循环群有且仅有两个生成元。

模n整数加群: n阶有限循环群有且仅有 $\varphi(n)$ 个生成元。

■ 一般来说, 求一个群的子群并不是一件容易的事情,
对于循环群, 由下面定理可以直接求出它的所有子群。

定理6.9 $G = \langle a \rangle$ 是循环群, 那么

(1) G 的子群也是循环群;

证 设 H 是 $G = \langle a \rangle$ 的子群。如果 $H = \{e\}$, 则 H 是循环群;

- 否则取 H 中 **最小正方幂元** a^m 。 $\forall a^i \in H$, 根据除法有
 $i = qm + r$, $q, r \in \mathbb{Z}$, 且 $0 \leq r < m$, 因此,

$$a^r = a^i (a^m)^{-q} \in H。$$

这就推出 $r = 0$, 否则与 a^m 是 H 中**最小正方幂元**矛盾。

- $i = qm$, $a^i = (a^m)^q$, 即任意 a^i 可由 a^m 的幂表出,

最小正方幂元 a^m 是 H 的生成元, 因此 $H = \langle a^m \rangle$ 。 ■

定理 6.9 $G = \langle a \rangle$ 是循环群, 那么

(2) 若 G 是无限阶的, 则 G 的子群除 $\{e\}$ 外都是无限阶的;

证 设 G 是无限阶循环群, H 是 G 的子群。

若 $H \neq \{e\}$, 由于 H 是循环群,

根据(1)有 $H = \langle a^m \rangle$, $a^m \neq e$ 。

■ 假若 $|H| = t$, 则 $(a^m)^t = e$, 即 $a^{mt} = e$,

与 a 是无限阶元矛盾。

/*无限阶循环群生成元: $|a| = \infty = |G|$

定理6.9 $G = \langle a \rangle$ 是循环群, 那么

(3) 若 G 是 n 阶的, 则 ① G 的子群的阶是 n 的因子;

证 设 $G = \{e, a, a^2, \dots, a^{n-1}\}$ 是 n 阶循环群。

H 是 G 的子群, 不妨设 $H \neq \{e\}$ 。

■ 根据(1) 有 $H = \langle a^m \rangle$,

设 $|a^m| = d$, 则有

$$(a^m)^n = (a^n)^m = e^m = e。$$

■ 由定理6.4(1) 知 $d \mid n$ 。 /*生成元 a^m 的阶 = 群 H 的阶

所以 子群 H 的阶 d 是 n 的因子;

定理 6.9 $G = \langle a \rangle$ 是循环群, 那么 (3) 若 G 是 n 阶的, 则

② 对于 n 的每个正因子 d , 在 G 中有且只有一个 d 阶子群。

证 ② 设 d 是 n 的正因子, 易见 $H = \langle a^{\frac{n}{d}} \rangle$ 是 G 的 d 阶子群。

■ 假若 $K = \langle a^m \rangle$ 也是 G 的 d 阶子群, 其中

a^m 是 K 中的最小正方幂元。由于 a^m 的阶是 d ,

$$a^{md} = (a^m)^d = e。$$

■ 根据定理 6.4 得 $n \mid md$, 即 $\frac{n}{d} \mid m$ 。令 $m = \frac{n}{d} \cdot t$, $t \in \mathbb{Z}$,

则有 $a^m = a^{\frac{n}{d} t} = (a^{\frac{n}{d}})^t \in H$ 。

■ 由于 a^m 是 H 中的生成元, 所以 $K \subseteq H$ 。

又有 $|K| = |H| = d$, 因而 $K = H$ 。 ■

例 $G = \langle a \rangle$ 是无限循环群, $\forall a_i, a_j \in G$, 若 $i \neq \pm j$,
则 $\langle a_i \rangle$ 和 $\langle a_j \rangle$ 是 G 的不等的子群。

证 若不然必有 $a^i = a^{jt}$, $t \in \mathbb{Z}$, 即 $a^{i-jt} = e$, a 是有限元,
与 $G = \langle a \rangle$ 是无限阶循环群矛盾。

■ 所以 G 有无限多个子群, 分别为

$$\langle e \rangle = \{e\},$$

$$\langle a \rangle = \langle a^{-1} \rangle = G,$$

$$\langle a^2 \rangle = \langle a^{-2} \rangle = \{e, a^{\pm 2}, a^{\pm 4}, a^{\pm 6}, \dots\},$$

$$\langle a^3 \rangle = \langle a^{-3} \rangle = \{e, a^{\pm 3}, a^{\pm 6}, a^{\pm 9}, \dots\},$$

.....

例 若G是模15加群 $\langle \mathbb{Z}_{15}, \oplus \rangle$ 。

解 15的正因子为1, 3, 5, 15。G有4个子群:

$$\langle 0 \rangle = \{0\}, \quad \langle 1 \rangle = G,$$

$$\langle 3 \rangle = \{0, 3, 6, 9, 12, 15\}, \quad \langle 5 \rangle = \{0, 5, 10\}.$$

例 若G是12阶循环群 $\langle a \rangle$,

12有六个正因子1, 2, 3, 4, 6, 12,

根据定理6.9, G有六个子群,

分别1, 2, 3, 4, 6和0来生成,

正如图6.1的子群格所示。

