

信息安全数学基础

第三章 群

陈大江 信息与软件工程学院

第三章 群



- 3.1 二元运算
- 3.2 群的定义和简单性质
- 3.3 子群、陪集
- 3.4 正规子群、商群和同态
- 3.5 循环群





定义3.5.1 设G是一个群,若存在一个元素a,使得 $G = \langle a \rangle$,则称G为循环群。元素a称为G的生成元。若 $o(a) = \infty$,G称为无限循环群;若o(a) = n,n 是某个正整数,则G称为有限循环群。

例3.5.1

- (1) 整数加法群Z是循环群,其生成元为1或-1。
- (2) 模整数m剩余类加群 Z_m 是循环群,其生成元为[1]。





循环群的生成元

定理3.5.1 设 $G = \langle a \rangle$ 是无限循环群,则G只有两个生成元为a和 a^{-1} 。

证明 因为 $a = (a^{-1})^{-1} \in \langle a^{-1} \rangle$, 故a 和 a^{-1} 都是G 的生成元。 假设 $k \in Z$, a^k 是G 的生成元,即 $G = \langle a^k \rangle$,则 $a \in G = \langle a^k \rangle$,这样存在整数m,使得 $a = (a^k)^m = a^{mk}$,而 $o(a) = \infty$,所以mk = 1, $k = \pm 1$ 。因此,G 只有两个生成元为a 和 a^{-1} 。





设 $G = \langle a \rangle$ 是n阶循环群,则群G中的元素都是 a^k 的形式,其中 $\gcd(k,n) = 1$ 。

定理3.5.2 设 $G = \langle a \rangle$ 是n阶循环群, a^k 是G的生成元的充要条件是 $\gcd(k,n)=1$ 。

证明思路 证明满足是 $\gcd(k,n)=1$ 的 a^k 的 的 为n ,注意要抓住 住 的 定义中的 "最小正整数"。





定理3.5.2的证明

引理3.5.1 设a是群G中的一个有限阶元素,o(a) = n,则对于任意正整数m, $a^m = e$ 当且仅当 $n \mid m$ 。

引理3.5.2 设a 是群G 中的一个有限阶元素,o(a) = n,则对于任意正整数k, a^k 的阶为 $\frac{n}{\gcd(k,n)}$ 。





引理3.5.1的证明

充分性: 假设 $n \mid m$,则存在整数t,使得m = nt,所以 $a^m = a^{nt} = (a^n)^t = e^t = e$

必要性: $a^m = e$ 。不妨设m = nq + r,其中q,不为非负整数, $0 \le r < n$,那么有

$$e = a^m = a^{nq+r} = (a^n)^q a^r = a^r$$

但是由于 $0 \le r < n$,根据定义3.3.5有r = 0。因此有 $n \mid m$ 。





引理3.5.2的证明

 $\diamondsuit d = \gcd(k, n)$ 。 显然有

$$(a^k)^{\frac{n}{d}} = a^{\frac{nk}{d}} = (a^n)^{\frac{k}{d}} = e$$

设l是 a^k 的阶,那么由引理3.5.1可知

$$l \mid \frac{n}{d}$$

(1)

另一方面, 又有

$$a^{kl} = (a^k)^l = e$$

由引理3.5.1可知 $n \mid kl$, 且 $d \mid n, d \mid k$, 故

$$\frac{n}{d} \mid \frac{k}{d}l$$





又

$$\gcd(\frac{n}{d}, \frac{k}{d}) = 1$$

所以有

$$\frac{n}{d} \mid l$$
 (2)

由(1)(2)可得 $l=rac{n}{d}$,即 $l=rac{n}{\gcd(k,n)}$ 。

根据引理3.5.2的结论,很容易得出定理3.5.1的结论。根据定理3.5.1,n 阶循环群 $G=\langle a \rangle$ 的生成元的个数为 $\psi(n)$ 。根据定理3.5.1可知,模整数m的剩余类m群 Z_m 中的生成元有 $\psi(m)$,其生成元a满足 $\gcd(a,m)=1$ 。





定义3.5.2 设 $\alpha \in Z_m^*$,若 α 的阶为 $\varphi(m)$,则 α 称为 Z_m^* 的生成元或原根。

如果 Z_m^* 有一个生成元 α ,则 Z_m^* 是循环群,且

$$Z_m^* = \left\{ \alpha^i \pmod{m} | 0 \le i \le \varphi(n) - 1 \right\}$$

根据定理**3.5.2**, α 为 Z_m^* 的一个生成元,则 $\beta=\alpha^i\pmod m$ 为 Z_m^* 的生成元当且 仅当 $(i,\varphi(m))=1$ 。

由此可知,若 Z_m^* 为循环的,则生成元的个数为 $\varphi(\varphi(m))$ 。



定理3.5.3 Z_m^* 有生成元当且仅当 $m = 2, 4, p^k, 2p^k$ 时,这里 p 为一个奇素数,且 $k \ge 1$ 。特别地,如果 p 为一素数,则 Z_p^* 有生成元。

该定理的证明超出了本文的范围,有兴趣的话可以参阅相关文献。

例3.5.2

- (1) Z_{21}^* 不是循环的,因为 Z_{21}^* 中没有一个元素的阶为 $\varphi(21) = 12$,注意到21不满足定理3.5.3的条件。
- (2) Z_7^* 是循环的, $\varphi(7) = 6$ 有生成元 $\alpha = 5$ 。

$$Z_7^* = \{1 = 5^6, 2 = 5^4, 3 = 5^5, 4 = 5^2, 5 = 5^1, 6 = 5^3\}_{\text{mod } 7}$$





循环群的子群和商群

定理3.5.4 循环群的子群是循环群。循环群的商群也是循环群。

证明思路寻找生成元。

证明 设 $G = \langle a \rangle$ 是循环群,H是G的子群,不妨设 $H \neq \{e\}$ 。 在自然数N的子集

$$S = \{ s \in N \mid a^s \in H \}$$

中,注意到 $a^s\in H\Leftrightarrow (a^s)^{-1}=a^{-s}\in H$,可知S是非空集合。取S中的最小元素d,可断言 $H=\langle a^d\rangle$ 。





循环群的子群和商群(续)

事实上,任取 $a^t \in H$,不妨设t > 0。令 $t = dq + r, 0 \le r < d$, $q \in Z$ 。于是有

$$a^r = a^{t-dq} = a^t(a^d)^{-q} \in H$$

根据d的极小性,r=0。 因此有t=dq, $a^t=(a^d)^q\in\langle a^d\rangle$, 故 $H=\langle a^d\rangle$ 是个循环群。

容易验证 aH 是商群G/H的生成元,证明作为作业。





循环群的结构

定理3.5.5 设 $G = \langle a \rangle$ 是循环群,有 若a的阶是无限,则G与整数加群Z同构; 若a的阶是某个正整数m,则G与整数模m的剩余类加群同构。

证明思路:构造同态映射,然后再利用群同态基本定理。





定理3.5.5的证明

定义 $f:Z\to G$ 为 $f(k)=a^k$,则f是个满射。又对于任意整数 $l,n\in Z$,有

$$f(l+n) = a^{l+n} = a^l a^n = f(l)f(n)$$

故f是个群同态。

(1) 若 $o(a) = \infty$, $n \in \ker(f)$, 则 $f(n) = a^n = e$, 故n = 0, 即 $\ker(f) = \{0\}$ 。根据定理3.4.4,有 $Z = Z/\{0\} \cong G$





定理3.5.5的证明(续)

若
$$o(a)=m$$
, $n\in \ker(f)$,则 $f(n)=a^n=e$ 。 设
$$n=qm+r, 0\leq r < m$$
 则 $e=a^n=(a^m)^qa^r=a^r$ 。

由阶的定义,r=0,所以 $m\mid n$ 。反之,若 $m\mid n$,则有 $a^n=e$ 故 $\ker(f)=\{mk\mid k\in Z\}=mZ$ 。由定理**3.4.4**,有 $Z_m=Z/mZ\cong G$





群中的离散对数问题

定义3.5.3 设 $G = \langle a \rangle$ 是循环群。群G中的离散对数问题是指:给定G中一个元素h,找到正整数k,使得

$$h = a^k$$

我们把k称为h相对于生成元的离散对数,记作

$$k = \log_a h$$





离散对数的例子

例3.5.3 (Z, +)离散对数问题是平凡的

例3.5.4 Z_m ,模m剩余类组成的加法群,a 为 Z_m 的一个生成元,离散对数问题为:给定 $h \in Z_m$,求解x,使得

$$ax \equiv h \pmod{m}$$

用扩展的欧几里得算法很容易求解。

$$\log_a h = x \equiv ha^{-1} \pmod{m}$$