第七讲陪集、拉格朗日定理

陈建文

October 9, 2022

定义1. 设G为一个群,G的任意子集称为群子集。在 2^G 中借助于G的乘法引入一个代数运算,称为群子集的乘法: $\forall A, B \in 2^G$,

 $AB = \{ab | a \in A \coprod b \in B\}$

 $\forall g \in G, A \in 2^G, \{g\}A$ 简写为gA,即 $gA = \{ga|a \in A\}$ 。

定义2. 设H为群G的一个子群, $a \in G$,则集合aH称为子群H的一个左陪集,Ha称为H的一个右陪集。

定理1. 设H为群G的一个子群,则 $\forall a \in G$,aH = H的充分必要条件是 $a \in H$ 。

定理2. 设H为群G的一个子群,则 $\forall a,b \in G,\ aH = bH$ 的充分必要条件是 $a^{-1}b \in H$ 。

定理3. 设H为群G的一个子群,则 $\forall a,b \in G$,aH = bH或者 $aH \cap bH = \phi$ 。

定理4. 设H为群G的一个子群,则 $\forall a,b \in G$,|aH| = |bH|。

定理5. 设H为群G的一个子群,则H的所有左陪集构成的集合为G的一个划分。

定义3. 设H为群G的一个子群,如果H的所有不同的左陪集的个数为有限数j,则称j为H在G中的指数,记为j=[G:H],否则称H在G中的指数为无穷大。

定理6. 设G为一个有限群,H为G的一个子群,则 $|G| = |H| \cdot [G:H]$ 。

推论1. 有限群中每个元素的阶都能整除该有限群的阶。

推论2. 如果群G的阶为素数,则G为一个循环群。

推论3. 设G为一个群,则 $\forall a \in G, \ a^{|G|} = e$ 。

例. 阶小于等于5的群为交换群。

定理7. 设H为群G的一个子群, S_l 为H的所有左陪集构成的集合, S_r 为H的所有右陪集构成的集合,则 $|S_l| = |S_r|$ 。

定义4. 设 $a,b,n \in \mathbb{Z}, n > 0$, 如果n|(a-b), 则称a=b模n同余,记为 $a \equiv b \pmod{n}$ 。

定理8. $\forall a, b \in \mathbb{Z}, a \equiv b \pmod{n}$ 等价于 $a \mod n = b \mod n$ 。

定理**9.** 1. $\forall a \in Z, a \equiv a \pmod{n}$;

- $2. \forall a, b \in \mathbb{Z}, \quad$ 如果 $a \equiv b \pmod{n}, \quad$ 则 $b \equiv a \pmod{n};$
- $3. \ \forall a,b,c \in \mathbb{Z}, \ \ \text{如果} a \equiv b \pmod{n}$ 并且 $b \equiv c \pmod{n}$,则 $a \equiv c \pmod{n}$;
- $4. \ \forall a, b, k \in \mathbb{Z}, \ \text{如果} a \equiv b \pmod{n}, \ \mathbb{M} a + k \equiv b + k \pmod{n};$
- $5. \ \forall a,b,c,d \in Z$,如果 $a \equiv b \pmod{n}$ 并且 $c \equiv d \pmod{n}$,则 $a+c \equiv b+d \pmod{n}$;
 - 6. $\forall a, b, k \in \mathbb{Z}$, 如果 $a \equiv b \pmod{n}$, 则 $ak \equiv bk \pmod{n}$;
- 7. $\forall a, b, c, d \in \mathbb{Z}$, 如果 $a \equiv b \pmod{n}$ 并且 $c \equiv d \pmod{n}$, 则 $ac \equiv bd \pmod{n}$
 - 8. $\forall a, b \in Z$, $ab \pmod{n} = (a \mod n)(b \mod n) \pmod{n}$

RSA算法:

- (1) 随机选择两个大的素数p和q;
- (2) 计算n = pq;
- (3) 选择数e, 使得e与(p-1)(q-1)互素;
- (4) 计算数d, 使得对于某个整数k, ed = 1 + k(p-1)(q-1);
- (5) 将(e,n)作为公钥发布, 保留私钥(d,n)。

设待加密的明文为M, M < n。

加密过程: $C = M^e \mod n$;

解密过程: $M = C^d \mod n$ 。

定理10. 在以上描述的RSA算法中, $(M^e \mod n)^d \mod n = M$ 。

证明. 由于 $(M^e \mod n)^d \mod n = (M^e)^d \mod n = m^{ed} \mod n$,因此只需证 $M^e d \mod n = M \circ \exists M \exists p$ 互素时,

$$M^{ed} \mod p$$

$$= M^{1+k(p-1)(q-1)} \mod p$$

$$= M(M^{p-1})^{k(q-1)} \mod p$$

$$= M(1)^{k(q-1)} \mod p$$

$$= M \mod p$$

于是 $(M^{ed}) \equiv M \pmod{p}$ 。 当p|M时,该式显然也成立。

同理可证 $(M^{ed}) \equiv M \pmod{q}$,进一步可得 $M^{ed} \equiv M \pmod{pq}$,即 $M^{ed} \equiv M \pmod{n}$,从而 $M^{ed} \mod n = M \mod n = M$ 。

课后作业题:

练习1. 证明: 六阶群里必有一个三阶子群。

练习2. 设p为一个素数,证明:在阶为p^m的群里一定含有一个p阶子群,其中m>1。

练习3. 在三次对称群 S_3 中,找一个子群H,使得H的左陪集不等于H的右陪集。

练习4. 设H为群G的一个子群,如果左陪集aH等于右陪集Ha,即aH=Ha,则 $\forall h \in H, ah=ha$ 一定成立吗?