第七讲子群的陪集、拉格朗日定理

陈建文

November 7, 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 $gA=\{ga|a\in A\}\circ A\{g\}$ 简写为Ag,即 $Ag=\{ag|a\in A\}\circ$

定理1. 设G为一个群,则 $\forall A, B, C \in 2^G$,(AB)C = A(BC)。

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2. 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 $a \in H$ 。

证明. \Rightarrow 设aH = H, 则 $a = ae \in aH = H$ 。

 \Leftarrow 设 $a \in H$,则 $\forall g \in aH$, $\exists h \in H$, $g = ah \in H$; $\forall h \in H$, $h = a(a^{-1}h) \in aH$ 。

定理3. 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 $a^{-1}b \in H$ 。

证明. \Rightarrow 设aH=bH, 则 $b=be\in bH=aH$, 从而 $\exists h\in H$ 使得b=ah, 于是. $a^{-1}b=h\in H$ 。

 \Leftarrow 设 $a^{-1}b \in H$,则 $\forall g \in bH$, $\exists h \in H$, 使得 $g = bh = a((a^{-1}b)h) \in aH$, 从 而 $bH \subseteq aH$; 由 $a^{-1}b \in H$ 可得 $b^{-1}a \in H$, 从而 $aH \subseteq bH$ 。

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

证明. 如果 $aH \cap bH \neq \phi$,设 $f \in aH \cap bH$,则 $\exists h, h'$ 使得f = ah = bh',于是 $a^{-1}b = hh'^{-1} \in H$,从而aH = bH。

定理5. 设H为群G的一个子群,则 $\forall a,b \in G$,|aH| = |bH|。

证明. 只需证 $\forall a \in G$,|H| = |aH|。 $\diamond \phi : H \to aH$, $\forall h \in H$, $\phi(h) = ah$,则 易验证 ϕ 为双射,所以|H| = |aH|。

定理6. 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。

证明. 首先,不同的左陪集互不相交。其次, $\forall a \in G, a \in aH$,所以G = $\bigcup_{a \in G} aH$ 。因此,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7. 设G为一个有限群,H为G的一个子群,则 $|G| = |H| \cdot [G:H]$ 。

证明. H在G中的所有不同的左陪集构成的集合为G的一个划分,每个左陪集元 素的个数都相等。因此,|G| = |H||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。

证明,设G为一个N阶群,a为G的一个阶为n的元素,则由a生成的G的子群(a)的 阶也为n,由Lagrange定理,n|N。

推论2. 如果群G的阶p为素数,则G为一个循环群。

因为p为素数,所以 $p \geq 2$ 。于是,G中至少有一个非单位元素 $a \cdot a$ 的阶整 除p, 但p为素数, 所以a的阶为p。因此, G = (a)。

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

证明. 设G的阶为N, a的阶为n, 则n|N, 于是 $a^N=(a^n)^{(N/n)}=e^{(N/n)}=e$ 。

例.证明:阶小于等于5的群为交换群。

证明. 设G为一个p阶群,p < 5。如果p = 1,则 $G = \{e\}$ 为一个交换群。当p = 12,3,5时,p为素数,G为循环群,从而为交换群。以下证明当p=4时,G也为 一个交换群。此时,G中每个元的阶整除4,所以G中每个元素的阶为1.2或4。 如果G中有一个阶为4的元素a,则G = (a),从而为交换群。如果G中每个元 素的阶都不为4,则G中每个非单位元素的阶都为2。于是, $\forall x,y \in G$, $x^2 =$ $e, y^2 = e, (xy)^2 = e$ 。由 $(xy)^2 = e$ 得xyxy = e,两边同时左乘x,右乘y,可 $\partial \partial y = \partial$

定理8. 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 $|S_l| = |S_r|$ 。

定理9. 设p为素数,整数a与p互素,则 $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ 。

证明. 以下证明 $Z_p \setminus \{[0]\} = \{[1], [2], \cdots, [p-1]\}$ 对于乘法运算"·"构成一个群。 其中的乘法运算"·"定义为: $\forall i, j \in \mathbb{Z}$, $[i] \cdot [j] = [ij]$ 。

 $\forall i, j, i', j' \in Z$,如果[i] = [i'],[j] = [j'],则[ij] = [i'j'],这验证了"·"为一个

 $\forall i, j \in \mathbb{Z}$, 如果 $[i] \neq [0]$, $[j] \neq 0$, 则 $p \nmid i$, $p \nmid j$, 从而 $p \nmid ij$, 于是 $[i] \cdot [j] =$ $[ij] \neq [0]$,这验证了运算"·"在 $\mathbb{Z}_p \setminus \{[0]\}$ 中封闭。

 $\forall i, j, k \in \mathbb{Z}, ([i] \cdot [j]) \cdot [k] = [ij] \cdot [k] = [(ij)k], [i] \cdot ([j] \cdot [k]) = [i] \cdot [jk] = [i] \cdot [$ $[i(jk)], ([i] \cdot [j]) \cdot [k] = [i] \cdot ([j] \cdot [k]), 这验证了乘法运算"·"满足结合律。$ $\forall i \in \mathbb{Z}, [1] \cdot [i] = [i], 这验证了[1]为左单位元。$

 $\forall i \in Z, [i] \neq [0], 则(i,p) = 1, 从而∃<math>s,t \in Z, si + tp = 1,$ 于是p|(si - 1), 所以[si] = [1],即[s][i] = [1],这说明[i]有左逆元。

以上验证了 $Z_p \setminus \{[0]\}$ 对于乘法运算"·"构成一个群。

 $\forall a \in Z$,如果a与p互素,则 $[a] \in Z_p \setminus \{[0]\}$,从而 $[a]^{p-1} = [1]$, $a^{p-1} \equiv 1 \pmod p$ 。

RSA算法:

- (1) 随机选择两个大的素数p和q;
- (2) 计算n = pq;
- (3) 选择正整数e, 使得e与(p-1)(q-1)互素;
- (4) 计算正整数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 $M^{ed} \mod n = M \circ \exists M \exists p$ 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。

证明. 设G为任意一个六阶群。在G中如果存在一个阶为3的元素a,则(a)为G的一个三阶子群;如果存在一个阶为6的元素b,则(b^2)为G的一个三阶子群;否则,由于G中每个元素的阶均整除6,此时G中除了单位元外每个元素的阶都为2,因此G为交换群。取G中的元素e,x,y,这里e为G的单位元,xay为不是单位元的互不相同的其他两个元素,易验证此时必有xy=e,这是因为如果 $xy\neq e$,则可以验证 $\{e,x,y,xy\}$ 构成一个四阶群,但4不整除6,矛盾。于是, $\{e,x,y\}$ 构成了G中的一个三阶群。

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 $m \ge 1$ 。

证明. 设G为任意一个 p^m 阶群。在G中任取一个不是单位元的元素a,则a的 阶整除 p^m 。由于a不是单位元,因此a的阶不为1,从而存在i, $1 \le i \le m$,使 得a的阶为 p^i 。如果i=1,则(a)为G的一个p阶子群;如果i>1,则 $(a^{p^{i-1}})$ 为G的一个p阶子群。

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。

解. 设
$$H = \{(1), (12)\}$$
,则 $(13)H = \{(13), (132)\}$, $H(13) = \{(13), (123)\}$, $(13)H \neq H(13)$ 。

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?

解. 不一定成立。

例如, $H=\{(1),(123),(132)\}$ 为 S_3 的一个子群, $(12)H=\{(12),(13),(23)\}$, $H(12)=\{(12),(23),(13)\}$, $(12)H=H(12)\circ (12)(123)=(13)$,(123)(12)=(23), $(12)(123)\neq (123)(12)\circ$