

群论笔记 Chapter 2:: 有限阿贝尔群结构与群的构建

群论课程笔记

2025 年 11 月 27 日

目录

1 群的构建：直积与直和	3
1.1 定义	3
1.2 中国剩余定理 (CRT) 的群论形式	3
2 有限阿贝尔群的结构定理	4
2.1 不变因子分解	4
3 结构定理的证明：初级分解	4
4 结构定理的证明：从初等因子到不变因子	6
4.1 算法目标	6
4.2 重组算法 (Recombination Algorithm)	6
4.3 整除性的验证	7
5 商群构建：正规子群与商群 (笔记 P2-P4)	7
5.1 为什么要引入“正规子群”？	8
5.2 商群的定义与例子	8

6 商群的严格证明与第一同构定理基础 (笔记 P6, P7)	8
6.1 运算良定性的详细证明	9
6.2 核与正规子群的关系	9
6.3 经典同构关系	9
7 第一同构定理: 泛性质与同构 (笔记 P8, P9)	9
7.1 诱导同态的存在性 (泛性质)	10
7.2 第一同构定理	10
7.3 第一同构定理的详细证明	10
8 约化映射 (Reduction Map) (笔记 P12)	11
8.1 整数模 n 到模 d 的映射	12
8.2 一般化推广	12
9 换位子、导群与特征子群 (笔记 P13, P14)	12
9.1 换位子与导群	12
9.2 经典导群例子的详细证明	12
9.3 特征子群 (Characteristic Subgroup)	14
9.4 重要性质与证明	14
9.5 特征子群性质的详细证明	14
10 群的直积与泛性质 (笔记 P16, P20)	16
10.1 外直积 (External Direct Product) —— 组装	16
10.2 内直积 (Internal Direct Product) —— 拆解判据	16
10.3 泛性质 (Universal Property)	17

本章导读

1. 有限阿贝尔群结构定理：引入直积与直和，详述结构定理的两种形式（初等因子与不变因子），并给出了初级分解的详细证明。

1 群的构建：直积与直和

1.1 定义

定义 1.1 (直积 External Direct Product). 给定群 G_1, \dots, G_n , 其直积定义为集合 $G_1 \times \dots \times G_n$ 配上分量运算：

$$(a_1, \dots, a_n) \cdot (b_1, \dots, b_n) = (a_1 b_1, \dots, a_n b_n)$$

定义 1.2 (直和 Internal Direct Sum). 设 G 是加法群, H_1, \dots, H_n 是其子群。若 G 中任一元素 x 可唯一表示为 $x = x_1 + \dots + x_n$ ($x_i \in H_i$), 则称 G 为这些子群的直和, 记作:

$$G = H_1 \oplus \dots \oplus H_n$$

1.2 中国剩余定理 (CRT) 的群论形式

对于有限循环群, 我们有以下重要同构判据:

命题 1.3.

$$C_a \oplus C_b \cong C_{ab} \iff \gcd(a, b) = 1$$

1.3 中国剩余定理 (CRT) 的群论证明

命题 1.4 (CRT 的群论形式). 设 C_m, C_n 分别为 m 阶和 n 阶循环群。则：

$$C_m \times C_n \cong C_{mn} \iff \gcd(m, n) = 1$$

证明. 记 $C_m = \langle a \rangle$ 且 $|a| = m$, $C_n = \langle b \rangle$ 且 $|b| = n$ 。直积群 $G = C_m \times C_n$ 的阶为 $|G| = mn$ 。我们需要证明 G 是循环群当且仅当 $\gcd(m, n) = 1$ 。

1. 充分性 (\Leftarrow) 假设 $\gcd(m, n) = 1$ 。考虑元素 $g = (a, b) \in G$ 。我们需要计算 g 的阶 $|g|$ 。设 k 为使 $g^k = (a^k, b^k) = (e_m, e_n)$ 的最小正整数。

- $a^k = e_m \implies m \mid k$ 。

- $b^k = e_n \implies n \mid k$ 。

因此, k 必须是 m 和 n 的公倍数。根据阶的定义, k 应为最小公倍数:

$$|g| = \text{lcm}(m, n)$$

由于 $\gcd(m, n) = 1$, 我们要用到数论性质 $\text{lcm}(m, n) \cdot \gcd(m, n) = mn$ 。故 $|g| = \text{lcm}(m, n) = mn$ 。因为群 G 的大小为 mn , 且我们找到了一个阶为 mn 的元素 g , 所以 G 是由 g 生成的循环群。即 $G \cong C_{mn}$ 。

2. 必要性 (\implies) 假设 $\gcd(m, n) = d > 1$ 。我们要证明 G 不是循环群。对于 G 中的任意元素 $x = (a^i, b^j)$, 计算其阶的最大可能值。

$$x^{\text{lcm}(m,n)} = ((a^i)^{\text{lcm}(m,n)}, (b^j)^{\text{lcm}(m,n)})$$

由于 $m \mid \text{lcm}(m, n)$ 且 $n \mid \text{lcm}(m, n)$, 所以 $a^{\text{lcm}(m,n)} = e_m$ 且 $b^{\text{lcm}(m,n)} = e_n$ 。这意味着对于任意 $x \in G$, 其阶都整除 $\text{lcm}(m, n)$ 。但是:

$$\text{lcm}(m, n) = \frac{mn}{\gcd(m, n)} = \frac{mn}{d} < mn$$

也就是说, G 中所有元素的阶都严格小于群的阶 mn 。不存在阶为 mn 的生成元, 因此 G 不是循环群。 \square

直观理解: 直观理解: 赛跑模型

想象两个人在跑道上跑步。

- A 跑一圈用 m 分钟, B 跑一圈用 n 分钟。
- 他们同时出发, 问多久后两人同时回到起点?
- 答案是 $\text{lcm}(m, n)$ 。
- 如果 m, n 互质 (比如 4 和 3), 他们要在跑了 $4 \times 3 = 12$ 分钟后才重逢 (遍历了所有可能的相位组合)。
- 如果 m, n 不互质 (比如 4 和 6), 他们在 12 分钟就重逢了, 而不是 24 分钟。这意味着有些状态组合永远达不到。

2 有限阿贝尔群的结构定理

2.1 不变因子分解

定理 2.1 (有限阿贝尔群基本定理 - 不变因子形式). 任何有限阿贝尔群 G 都可以唯一地分解为循环群的直和:

$$G \cong C_{d_1} \oplus C_{d_2} \oplus \cdots \oplus C_{d_r}$$

其中整数 d_i 满足整除链条件:

$$d_1 \mid d_2 \mid \cdots \mid d_r \quad (d_1 > 1)$$

例 2.2 (72 阶阿贝尔群的分类). $72 = 2^3 \times 3^2$ 。通过组合初等因子并应用 CRT, 我们可以列出所有情况:

初等因子形式 (p -群分解)	不变因子形式 ($d_1 \mid d_2 \dots$)	CRT 逻辑
$C_8 \oplus C_9$	$\cong C_{72}$	$8 \times 9 = 72$
$C_4 \oplus C_2 \oplus C_9$	$\cong C_2 \oplus C_{36}$	$C_2 \oplus (C_4 \times C_9)$
$C_2 \oplus C_2 \oplus C_2 \oplus C_9$	$\cong C_2 \oplus C_2 \oplus C_{18}$	$C_2^2 \oplus (C_2 \times C_9)$
$C_8 \oplus C_3 \oplus C_3$	$\cong C_3 \oplus C_{24}$	$C_3 \oplus (C_8 \times C_3)$
$C_4 \oplus C_2 \oplus C_3 \oplus C_3$	$\cong C_6 \oplus C_{12}$	$(C_2 \times C_3) \oplus (C_4 \times C_3)$
$C_2^3 \oplus C_3^2$	$\cong C_2 \oplus C_6 \oplus C_6$	$C_2 \oplus (C_2 C_3) \oplus (C_2 C_3)$

3 结构定理的证明: 初级分解

补充详细证明

有限阿贝尔群结构定理的证明分为三步, 这里详细给出 ** 第一步 ** 的证明。

定理 3.1 (初级分解定理). 设 G 是 n 阶有限阿贝尔群, 其素数分解为 $n = p_1^{e_1} \cdots p_k^{e_k}$ 。则 G 同构于其 Sylow p -子群的直和:

$$G \cong P_1 \oplus P_2 \oplus \cdots \oplus P_k$$

其中 $P_i = \{x \in G \mid p_i^{e_i} x = 0\}$ 是 G 中所有阶为 p_i 的方幂的元素构成的子群。

证明. 我们将通过构造法证明 G 是 P_i 的直和。

1. 构造算子 (利用裴蜀定理)

令 $m_i = n/p_i^{e_i}$ 。由于 p_1, \dots, p_k 互不相同, 显然 $\gcd(m_1, m_2, \dots, m_k) = 1$ 。根据裴蜀定理 (Bézout's Identity), 存在整数 s_1, s_2, \dots, s_k 使得:

$$\sum_{i=1}^k s_i m_i = 1$$

2. 元素的分解

对于 G 中任意元素 x , 我们可以利用上述等式将其分解:

$$x = 1 \cdot x = \left(\sum_{i=1}^k s_i m_i \right) x = \sum_{i=1}^k (s_i m_i x)$$

令 $x_i = s_i m_i x$ 。我们通过验证 x_i 的阶来证明 $x_i \in P_i$ 。计算 $p_i^{e_i} x_i$:

$$p_i^{e_i} x_i = p_i^{e_i} (s_i m_i x) = s_i (p_i^{e_i} m_i) x = s_i n x$$

由于 $|G| = n$, 根据拉格朗日定理, $n x = 0$ 。因此 $p_i^{e_i} x_i = 0$ 。根据 P_i 的定义, 这意味着 $x_i \in P_i$ 。至此, 我们证明了 $G = P_1 + P_2 + \dots + P_k$ 。

3. 分解的唯一性 (直和的条件)

为了证明是直和, 我们需要证明交集为零。即证明 $P_i \cap (\sum_{j \neq i} P_j) = \{0\}$ 。假设 $y \in P_i \cap (\sum_{j \neq i} P_j)$ 。

- 一方面, 因为 $y \in P_i$, 所以 y 的阶整除 $|P_i| = p_i^{e_i}$ 。
- 另一方面, 因为 $y \in \sum_{j \neq i} P_j$, 所以 y 是其他 P_j 中元素之和。由于阿贝尔群中元素的阶等于各分量阶的最小公倍数, y 的阶必须整除 $\prod_{j \neq i} |P_j| = m_i$ 。

因为 $\gcd(p_i^{e_i}, m_i) = 1$, 所以 y 的阶必须为 1, 即 $y = 0$ 。

结论: 由于 G 是 P_i 的和, 且表示唯一 (交集为零), 故 $G \cong P_1 \oplus \dots \oplus P_k$ 。 \square

直观理解: 证明思路总结

整个证明的核心在于利用 n 的因子互质性质, 通过 $\sum s_i m_i = 1$ 将群中的“单位元”分解, 从而将任意元素 x “投影”到各个 p -分量上。

4 结构定理的证明：从初等因子到不变因子

证明第三步：重组算法

在完成了第一步（初级分解）和第二步（ p -群的循环分解，此处略去其证明细节）后，我们已经知道任意有限阿贝尔群 G 可以分解为素数幂阶循环群的直和（即初等因子分解）。

本节的目标是证明：如何通过中国剩余定理 (CRT)，将这些“初等因子”重组为满足整除链条件的“不变因子”。

4.1 算法目标

将形式为 $\bigoplus C_{p_i^{\alpha_{ij}}}$ 的初等因子分解，转化为：

$$G \cong C_{d_1} \oplus C_{d_2} \oplus \cdots \oplus C_{d_r}$$

且满足 $d_1 \mid d_2 \mid \cdots \mid d_r$ 。

4.2 重组算法 (Recombination Algorithm)

这是一个纯组合的过程。假设 G 的初等因子分解已完成，涉及的素数为 p_1, p_2, \dots, p_k 。

步骤 1：列表与排序 将每个素数 p_i 对应的循环群阶数（即 p_i 的幂次）单列一行，并按从大到小的顺序排列。如果某一行元素较少，用 1（即 $C_1 = \{0\}$ ）在右侧补齐，使得每行长度一致。

素数	第 1 列 (最大)	第 2 列 (次大)	...	第 r 列 (最小)
p_1	$p_1^{\alpha_1}$	$p_1^{\alpha_2}$...	$p_1^{\alpha_r}$
p_2	$p_2^{\beta_1}$	$p_2^{\beta_2}$...	$p_2^{\beta_r}$
\vdots	\vdots	\vdots	\ddots	\vdots
p_k	$p_k^{\gamma_1}$	$p_k^{\gamma_2}$...	$p_k^{\gamma_r}$

其中 $\alpha_1 \geq \alpha_2 \dots, \beta_1 \geq \beta_2 \dots$ 。

步骤 2：纵向合并 (构造 d_i) 根据中国剩余定理，不同素数的幂次互质，因此它们的直积同构于其乘积的循环群：

$$C_{p_1^{\alpha_j}} \oplus C_{p_2^{\beta_j}} \oplus \cdots \oplus C_{p_k^{\gamma_j}} \cong C_{p_1^{\alpha_j} \cdot p_2^{\beta_j} \cdots p_k^{\gamma_j}}$$

我们将每一列的数相乘，定义为 d_{r-j+1} （注意：为了符合 $d_1|d_2$ 的习惯，通常将第一列最大的积作为最后一个因子 d_r ）。

$$d_r = \prod p_i^{\max_power}, \quad d_{r-1} = \prod p_i^{2nd_max_power}, \quad \dots$$

4.3 整除性的验证

我们需要验证 $d_{r-1} | d_r$ 。

证明. 考察 d_r 和 d_{r-1} 的素因子分解：

$$d_r = p_1^{\alpha_1} p_2^{\beta_1} \cdots, \quad d_{r-1} = p_1^{\alpha_2} p_2^{\beta_2} \cdots$$

由于我们在步骤 1 中对每一行进行了降序排列，即：

$$\alpha_2 \leq \alpha_1, \quad \beta_2 \leq \beta_1, \quad \dots$$

这意味着对于每一个素因子 p_i ，其在 d_{r-1} 中的幂次都小于等于在 d_r 中的幂次。因此，显然有 $d_{r-1} | d_r$ 。同理可证 $d_1 | d_2 | \cdots | d_r$ 。□

至此，我们完成了从初等因子到不变因子的转换证明。

直观理解：总结：局部与整体的对偶性

有限阿贝尔群的两种分解形式揭示了群结构的两个侧面，它们通过 CRT 等价互推：

- **初等因子分解 (Elementary Divisors)**: 体现了群的局部性质 (Local Structure)。它关注群在每一个素数 p 上的“微观结构”(即 Sylow p -子群的形态)。
- **不变因子分解 (Invariant Factors)**: 体现了群的整体性质 (Global Structure)。其中最大的不变因子 d_r 实际上是群的指数 (Exponent) (即群中元素能达到的最大阶)。

5 商群构建：正规子群与商群 (笔记 P2-P4)

核心概念：为何引入正规子群？

本节介绍群论中构建新群的另一种核心方法：**商群 (Quotient Group)**。

5.1 为什么要引入“正规子群”？

1. 核心问题：陪集乘法何时有效？我们知道子群 H 可以把群 G 划分成若干个陪集（如 aH ）。我们想定义陪集间的运算：

$$(aH) \cdot (bH) := (ab)H$$

** 问题 **：这个定义是“良定”的（Well-defined）吗？即，换个代表元 ($a' \in aH$)，结果是否改变？

2. 正规子群的定义

定义 5.1 (正规子群 Normal Subgroup). 子群 $N \subseteq G$ 被称为正规子群（记作 $N \trianglelefteq G$ ），如果对于任意 $a \in G$ ，都有：

$$aN a^{-1} = N \quad (\text{等价于 } aN = Na)$$

3. 验证推导

$$(aH)(bH) = a(Hb)H = a(bH)H = ab(HH) = abH$$

只有当 $Hb = bH$ （正规性）时，中间的 b 才能“穿”过去， H 才能合并。

5.2 商群的定义与例子

定义 5.2 (商群 Quotient Group). 若 $N \trianglelefteq G$ ，则集合 $G/N = \{aN \mid a \in G\}$ 构成一个群：

- 单位元： $e_{G/N} = N$ 。
- 乘法： $(aN)(bN) = abN$ 。
- 逆元： $(aN)^{-1} = a^{-1}N$ 。

术语：我们称 G 是 G/N 被 N 的扩张 (Extension)。

例 5.3 (经典例子). • 整数模 n : $G = \mathbb{Z}$, $N = n\mathbb{Z}$ 。商群 $\mathbb{Z}_n = \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \{\bar{0}, \dots, \bar{n-1}\}$ 。

- 射影线性群： $PGL_n(k) \cong \mathrm{GL}_n(k)/k^\times$ 。这里的 k^\times 指标量矩阵中心 Z 。

6 商群的严格证明与第一同构定理基础 (笔记 P6, P7)

商群的构成证明

6.1 运算良定性的详细证明

设 $N \trianglelefteq G$ 。我们要证明 $(ab)N$ 不依赖于代表元的选择。

证明. 假设 $aN = a'N$ 且 $bN = b'N$ 。这意味着 $a^{-1}a' \in N$ 且 $b^{-1}b' \in N$ 。考察 $(ab)^{-1}(a'b')$:

$$\begin{aligned}(ab)^{-1}(a'b') &= b^{-1}a^{-1}a'b' \\ &= b^{-1}\underbrace{(a^{-1}a')}_{\in N}b' \\ &= \underbrace{b^{-1}(a^{-1}a')}_{\in N \text{ (因正规性)}}b \cdot \underbrace{(b^{-1}b')}_{\in N} \in N\end{aligned}$$

因此 $(ab)N = (a'b')N$, 运算良定。 \square

6.2 核与正规子群的关系

命题 6.1. 正规子群本质上就是群同态的核。

设群 G 作用在集合 X 上。定义 N 为该作用的 ** 核 (Kernel of Action)**:

$$N \triangleq C_G(X) = \{g \in G \mid g \cdot x = x, \forall x \in X\}$$

则 N 是 G 的正规子群。商群 G/N 同构于 G 在 $S(X)$ 中的像 (单射嵌入)。

6.3 经典同构关系

利用同态基本定理, 我们有:

- $S_n/A_n \cong C_2$ (奇偶置换)。
- $\mathrm{GL}_n(k)/\mathrm{SL}_n(k) \cong k^\times$ (行列式映射)。
- $O(n)/\mathrm{SO}(n) \cong C_2$ 。

7 第一同构定理: 泛性质与同构 (笔记 P8, P9)

定理 陈述与证明

7.1 诱导同态的存在性 (泛性质)

定理 7.1. 设 $\Phi : G \rightarrow G'$ 是群同态, $N \trianglelefteq G$ 。若 $N \subseteq \ker(\Phi)$, 则存在 **唯一** 的同态 $\bar{\Phi} : G/N \rightarrow G'$ 使得 $\bar{\Phi} \circ \pi = \Phi$ 。

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{\Phi} & G' \\ \pi \downarrow & \nearrow \bar{\Phi} & \\ G/N & & \end{array}$$

证明. 1. 定义: $\bar{\Phi}(aN) = \Phi(a)$ 。2. 良定性: 若 $aN = bN$, 则 $b^{-1}a \in N \subseteq \ker(\Phi)$ 。故 $\Phi(b^{-1}a) = e'$, 即 $\Phi(a) = \Phi(b)$ 。3. 唯一性: 由 π 的满射性易证。□

7.2 第一同构定理

定理 7.2 (First Isomorphism Theorem). 若取 $N = \ker(\Phi)$, 则诱导同态 $\bar{\Phi}$ 是一个同构:

$$G/\ker(\Phi) \cong \text{Im}(\Phi)$$

直观理解: 直观理解

任何同态都可以分解为: 商映射(压缩) \rightarrow 同构映射(一一对应) \rightarrow 包含映射。

7.3 第一同构定理的详细证明

定理 7.3 (First Isomorphism Theorem). 设 $\Phi : G \rightarrow G'$ 是一个群同态, 其核为 $K = \ker(\Phi)$ 。则映射

$$\bar{\Phi} : G/K \rightarrow \text{Im}(\Phi)$$

定义为 $\bar{\Phi}(gK) = \Phi(g)$, 是一个群同构。即:

$$G/\ker(\Phi) \cong \text{Im}(\Phi)$$

证明. 我们需要验证 $\bar{\Phi}$ 满足同构的三个条件: 良定且保持运算(同态)、满射、单射。

1. 良定性与同态性质 (Well-defined Homomorphism) 由上一小节(诱导同态的存在性)可知, 由于 $K = \ker(\Phi)$, 映射 $\bar{\Phi}$ 是良定的群同态。
2. 满射性 (Surjectivity) 我们要证明 $\text{Im}(\Phi)$ 中的每一个元素都能被 $\bar{\Phi}$ 映射到。
 - 取任意 $y \in \text{Im}(\Phi)$ 。

- 根据像的定义，存在 $g \in G$ 使得 $\Phi(g) = y$ 。
- 考虑 G/K 中的陪集 gK ，根据定义有 $\bar{\Phi}(gK) = \Phi(g) = y$ 。
- 因此， $\bar{\Phi}$ 是满射。

3. 单射性 (Injectivity) 我们要证明 $\bar{\Phi}$ 的核 $\ker(\bar{\Phi})$ 只有 G/K 的单位元 (即 K 本身)。设 $gK \in G/K$ 是 $\bar{\Phi}$ 核中的元素：

$$\begin{aligned} gK \in \ker(\bar{\Phi}) &\iff \bar{\Phi}(gK) = e' \quad (e' \text{ 是 } G' \text{ 的单位元}) \\ &\iff \Phi(g) = e' \quad (\text{映射定义}) \\ &\iff g \in \ker(\Phi) \quad (\text{核的定义}) \\ &\iff g \in K \\ &\iff gK = K \quad (\text{子群陪集的性质}) \end{aligned}$$

由于 $\ker(\bar{\Phi}) = \{K\}$ (即商群的单位元)，故 $\bar{\Phi}$ 是单射。

结论：由于 $\bar{\Phi}$ 既是单射又是满射的同态，因此它是同构。 \square

直观理解：直观理解：纤维 (Fibers) 的塌缩

群同态 Φ 将 G 分割成了一束束的“纤维”(Fibers)。

- 每一个纤维就是 K 的一个陪集 gK 。
- 同一个纤维 gK 里的所有元素，通过 Φ 都被“压缩”到了 G' 中的同一个点 $\Phi(g)$ 上。
- ** 第一同构定理 ** 说的是：如果我们把每个纤维看作一个点 (即商群 G/K)，那么这个新的结构与像集 $\text{Im}(\Phi)$ 是一模一样的 (同构)。

8 约化映射 (Reduction Map) (笔记 P12)

从大商群到小商群

本节展示如何把一个“较大”的商群 (N_0 小) 映射到一个“较小”的商群 (H 大)。

8.1 整数模 n 到模 d 的映射

- 条件: $d \mid n$ (即 $n\mathbb{Z} \subseteq d\mathbb{Z}$)。
- 映射: $\pi_{n,d} : \mathbb{Z}_n \rightarrow \mathbb{Z}_d$, 定义为 $a \pmod{n} \mapsto a \pmod{d}$ 。
- 存在性: 因为 $n\mathbb{Z} \subseteq \ker(\pmod{d})$, 根据诱导同态定理, 该映射良定。

8.2 一般化推广

设 $N_0 \trianglelefteq G, H \trianglelefteq G$, 且 $N_0 \subseteq H$ 。存在自然满同态:

$$\bar{\pi} : G/N_0 \rightarrow G/H, \quad aN_0 \mapsto aH$$

直观理解: N_0 的陪集是“小盒子”, H 的陪集是“大盒子”。因为 $N_0 \subseteq H$, 每个小盒子都完全包含在某个大盒子里, 所以可以直接把小盒子“扔进”大盒子。

9 换位子、导群与特征子群 (笔记 P13, P14)

群的“非阿贝尔程度”与强不变性

9.1 换位子与导群

定义 9.1 (换位子 Commutator). 元素 a, b 的换位子为 $(a, b) = aba^{-1}b^{-1}$ 。

定义 9.2 (导群 Derived Subgroup). 由 G 中所有换位子生成的子群:

$$G^{(1)} = G' = \langle \{aba^{-1}b^{-1} \mid a, b \in G\} \rangle$$

- $S'_n = A_n$ ($n \geq 3$)。
- $\mathrm{GL}_n(k)' = \mathrm{SL}_n(k)$ ($n \geq 2$)。

9.2 经典导群例子的详细证明

例 9.3 (对称群的导群). 对于 $n \geq 3$, 有 $(S_n)^{(1)} = A_n$ 。

证明. 我们需要证明双向包含: $S'_n \subseteq A_n$ 和 $A_n \subseteq S'_n$ 。

1. 证明 $S'_n \subseteq A_n$ 利用符号同态 $\text{sgn} : S_n \rightarrow \{1, -1\}$ 。我们知道 $A_n = \ker(\text{sgn})$ 。对于任意换位子 $x = aba^{-1}b^{-1}$, 应用同态性质:

$$\text{sgn}(x) = \text{sgn}(a)\text{sgn}(b)\text{sgn}(a)^{-1}\text{sgn}(b)^{-1} = 1$$

因此, 所有换位子都是偶置换。由换位子生成的群 S'_n 必包含于 A_n 。

2. 证明 $A_n \subseteq S'_n$ 已知对于 $n \geq 3$, 交错群 A_n 是由所有的 **3-轮换 (3-cycles)** 生成的。我们只需证明任意 3-轮换都是一个换位子即可。考虑 3-轮换 (ijk) 。取 S_n 中的对换 $\sigma = (ij)$ 和 $\tau = (ik)$ (注意 $n \geq 3$ 保证了下标互异的可行性)。计算它们的换位子:

$$[\sigma, \tau] = (ij)(ik)(ij)^{-1}(ik)^{-1} = (ij)(ik)(ij)(ik)$$

按映射顺序 (从右向左作用):

- $i \xrightarrow{(ik)} k \xrightarrow{(ij)} k$
- $k \xrightarrow{(ik)} i \xrightarrow{(ij)} j$
- $j \xrightarrow{(ik)} j \xrightarrow{(ij)} i$

即 $[\sigma, \tau] = (ikj) = (jik)^{-1}$ 。或者使用笔记中的构造: $(123) = [(12), (13)^{-1}]$ (取决于乘法习惯, 本质一样)。既然任意 3-轮换都能写成换位子, 故 $A_n \subseteq S'_n$ 。

结论: $S'_n = A_n$ 。 \square

例 9.4 (一般线性群的导群). 对于 $n \geq 2$ (且基域 k 不是 \mathbb{F}_2 的极端情况), 有 $(\text{GL}_n(k))^{(1)} = \text{SL}_n(k)$ 。

证明. 同样证明双向包含。

1. 证明 $\text{GL}'_n \subseteq \text{SL}_n$ 利用行列式同态 $\det : \text{GL}_n(k) \rightarrow k^\times$ 。我们知道 $\text{SL}_n(k) = \ker(\det)$ 。对于任意矩阵换位子 $[A, B] = ABA^{-1}B^{-1}$:

$$\det([A, B]) = \det(A)\det(B)\det(A)^{-1}\det(B)^{-1} = 1$$

因此所有换位子都在 $\text{SL}_n(k)$ 中, 故 $\text{GL}'_n \subseteq \text{SL}_n$ 。

2. 证明 $\text{SL}_n \subseteq \text{GL}'_n$ 线性代数告诉我们, $\text{SL}_n(k)$ 由 **初等矩阵** (Transvections, 形如 $E_{ij}(\lambda) = I + \lambda e_{ij}, i \neq j$) 生成。我们需要证明任何初等矩阵都是 $\text{GL}_n(k)$ 中的换位子。

取对角矩阵 $D = \text{diag}(u, 1, \dots, 1) \in \text{GL}_n(k)$ 和初等矩阵 $E = E_{12}(1)$ 。计算共轭 DED^{-1} :

$$\begin{pmatrix} u & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u^{-1} & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u & u \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u^{-1} & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & u \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = E_{12}(u)$$

考察换位子 $[D, E]$:

$$[D, E] = (DED^{-1})E^{-1} = E_{12}(u)E_{12}(-1) = E_{12}(u - 1)$$

只要域 k 中有足够多的元素 ($|k| > 2$), 我们总能找到 u 使得 $u - 1 = \lambda$ 为任意值。因此, 初等矩阵均可表示为换位子 (对于 $n \geq 3$, 甚至可以用两个初等矩阵的换位子直接生成)。

结论: $\mathrm{GL}'_n = \mathrm{SL}_n$ 。 □

9.3 特征子群 (Characteristic Subgroup)

定义 9.5. 若子群 H 在 G 的所有自同构 (不仅是内自同构) 下不变, 即 $\forall \sigma \in \mathrm{Aut}(G), \sigma(H) = H$, 则称 H 为 G 的特征子群, 记作 $H \text{ char } G$ 。

显然: 特征子群 \implies 正规子群。

9.4 重要性质与证明

命题 9.6 (传递性).

1. $H_0 \text{ char } H_1, H_1 \trianglelefteq G \implies H_0 \trianglelefteq G$ 。
2. $H_0 \text{ char } H_1, H_1 \text{ char } G \implies H_0 \text{ char } G$ 。

9.5 特征子群性质的详细证明

命题 9.7 (特征子群的传递规律).

1. 混合传递性: $H_0 \text{ char } H_1, H_1 \trianglelefteq G \implies H_0 \trianglelefteq G$ 。
2. 完全传递性: $H_0 \text{ char } H_1, H_1 \text{ char } G \implies H_0 \text{ char } G$ 。

证明性质 1: $H_0 \text{ char } H_1, H_1 \trianglelefteq G \implies H_0 \trianglelefteq G$. 我们要证明对于任意 $g \in G$, 都有 $gH_0g^{-1} = H_0$ 。

1. 构造共轭映射任取 $g \in G$ 。定义 G 上的共轭映射 (内自同构) $\phi_g : G \rightarrow G$, 其中 $\phi_g(x) = gxg^{-1}$ 。

2. 限制在 H_1 上由于 $H_1 \trianglelefteq G$ (正规子群), H_1 在 G 的共轭作用下是封闭的。即对于任意 $h \in H_1$, $\phi_g(h) = ghg^{-1} \in H_1$ 。因此, 我们可以将 ϕ_g 限制在 H_1 上, 得到映射:

$$\phi_g|_{H_1} : H_1 \rightarrow H_1$$

这是一个从 H_1 到 H_1 的双射同态, 即 $\phi_g|_{H_1} \in \text{Aut}(H_1)$ 。

3. 利用特征子群定义 已知 $H_0 \text{ char } H_1$ 。这意味着 H_0 在 H_1 的任意自同构下都不变。因为 $\phi_g|_{H_1}$ 是 H_1 的一个自同构, 所以:

$$\phi_g|_{H_1}(H_0) = H_0$$

即 $gH_0g^{-1} = H_0$ 。

结论: $H_0 \trianglelefteq G$ 。 □

证明性质 2: $H_0 \text{ char } H_1, H_1 \text{ char } G \implies H_0 \text{ char } G$. 我们要证明对于 G 的任意自同构 $\sigma \in \text{Aut}(G)$, 都有 $\sigma(H_0) = H_0$ 。

1. 第一层限制 (H_1 的不变性) 任取 $\sigma \in \text{Aut}(G)$ 。因为 $H_1 \text{ char } G$, 根据定义 $\sigma(H_1) = H_1$ 。这意味着 σ 可以限制在 H_1 上, 得到限制映射:

$$\sigma|_{H_1} : H_1 \rightarrow H_1$$

这也是一个同构映射, 即 $\sigma|_{H_1} \in \text{Aut}(H_1)$ 。

2. 第二层限制 (H_0 的不变性) 因为 $H_0 \text{ char } H_1$, 这意味着 H_0 在 H_1 的任意自同构下不变。应用到上述的限制映射 $\sigma|_{H_1}$, 我们有:

$$\sigma|_{H_1}(H_0) = H_0$$

结论: 这等价于 $\sigma(H_0) = H_0$ 。由于 σ 是任意选取的, 故 $H_0 \text{ char } G$ 。 □

直观理解: 辨析: 为什么正规子群不具备传递性?

如果只知道 $H_0 \trianglelefteq H_1 \trianglelefteq G$:

- G 的共轭作用 ϕ_g 虽然把 H_1 映回 H_1 , 但这对于 H_1 来说可能是一个 ** 外自同构 ** (Outer Automorphism)。
- $H_0 \trianglelefteq H_1$ 只能保证 H_0 在 H_1 的 ** 内自同构 ** 下不变, 无法保证它在 $\phi_g|_{H_1}$ 这种潜在的外自同构下不变。
- ** 特征子群 ** 的定义更强 (对所有自同构不变), 因此弥补了这个漏洞。

注意 (NOTE): 反例

正规子群不具有传递性: $H_0 \trianglelefteq H_1 \trianglelefteq G \not\Rightarrow H_0 \trianglelefteq G$ 。例如 $V_4 \trianglelefteq S_4$, 但 V_4 的子群 $\{e, (12)(34)\}$ 在 S_4 中不正规。

10 群的直积与泛性质 (笔记 P16, P20)

组装与拆解群的终极工具

10.1 外直积 (External Direct Product) —— 组装

给定群 G_1, \dots, G_r , 其直积 (g_1, \dots, g_r) 构成新群。原群 G_i 可视作正规子群嵌入其中。

10.2 内直积 (Internal Direct Product) —— 拆解判据

定理 10.1 (内直积判别准则). 群 G 同构于子群 $N_1 \times \dots \times N_r$ 的充要条件是:

1. 正规性: $\forall i, N_i \trianglelefteq G$ 。
2. 生成性: $G = N_1 \cdot N_2 \cdots N_r$ 。
3. 独立性: $N_i \cap (N_1 \cdots N_{i-1} N_{i+1} \cdots N_r) = \{e\}$ 。

直观理解: 为什么子群元素必须能交换?

对于 $r = 2$, 若 $G \cong N_1 \times N_2$, 则 $n_1 \in N_1, n_2 \in N_2$ 必须交换。证明: 考察换位子 $x = n_1 n_2 n_1^{-1} n_2^{-1}$ 。

- 因 N_2 正规, $x = n_1(n_2 n_1^{-1} n_2^{-1}) \in N_1$ (?? 修正: 此处应结合正规性分析)。
- 更准确地: $x = (n_1 n_2 n_1^{-1}) n_2^{-1} \in N_2$; 且 $x = n_1(n_2 n_1^{-1} n_2^{-1}) \in N_1$ 。
- 故 $x \in N_1 \cap N_2$ 。由独立性, $N_1 \cap N_2 = \{e\}$, 故 $x = e$, 即 $n_1 n_2 = n_2 n_1$ 。

10.3 泛性质 (Universal Property)

群的直积 $P = G_1 \times \cdots \times G_r$ 具有以下泛性质：对于任意群 H 和一族同态 $\phi_i : H \rightarrow G_i$ ，存在 ** 唯一 ** 的同态 $\Phi : H \rightarrow P$ 使得 $\pi_i \circ \Phi = \phi_i$ 。

$$\Phi(h) = (\phi_1(h), \dots, \phi_r(h))$$

只要确定了去往各个分量的路径，去往直积群的路径也就唯一确定了。