

# 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

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

<b>6 商群的严格证明与第一同构定理基础 (笔记 P6, P7)</b>	<b>8</b>
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
<b>7 第一同构定理：泛性质与同构 (笔记 P8, P9)</b>	<b>9</b>
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
<b>8 约化映射 (Reduction Map) (笔记 P12)</b>	<b>11</b>
8.1 整数模 $n$ 到模 $d$ 的映射 . . . . .	12
8.2 一般化推广 . . . . .	12
<b>9 换位子、导群与特征子群 (笔记 P13, P14)</b>	<b>12</b>
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
<b>10 群的直积与泛性质 (笔记 P16, P20)</b>	<b>16</b>
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。□

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

**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  $d_r$ ）。

$$d_r = \prod p_i^{\text{max\_power}}, \quad d_{r-1} = \prod p_i^{\text{2nd\_max\_power}}, \quad \dots$$

### 4.3 整除性的验证

我们需要验证  $d_{r-1} \mid d_r$ 。

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  $d_{r-1} \mid d_r$ 。同理可证  $d_1 \mid d_2 \mid \cdots \mid d_r$ 。□

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  $\mathbb{Z}_n = \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \{\bar{0}, \dots, \overline{n-1}\}$ 。

- 射影线性群： $PGL_n(k) \cong GL_n(k)/k^\times$ 。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  $(ab)^{-1}(a'b')$ :

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

因此  $(ab)N = (a'b')N$ , 运算良定。 □

## 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)。
- $GL_n(k)/SL_n(k) \cong k^\times$  (行列式映射)。
- $O(n)/SO(n) \cong C_2$ 。

## 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  $\pi$  的满射性易证。  $\square$

## 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。 □

#### 直观理解：直观理解：纤维 (Fibers) 的塌缩

群同态  $\Phi$  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  $\Phi$  都被“压缩”到了  $G'$  中的同一点  $\Phi(g)$  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  $n\mathbb{Z} \subseteq \ker(\text{mod } d)$ , 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:

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

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

### 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:  $S'_n = A_n$ 。 □

**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:  $GL'_n = SL_n$ 。 □

### 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  $\forall \sigma \in \text{Aut}(G), \sigma(H) = H$ , 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  $\phi_g$  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  $\sigma$  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  $\sigma$  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  $\phi_g$  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。