

Week 2 摘要

注：“摘要”是对笔记内容的总结、思路的引导、学习的建议。我们强烈建议读者在阅读之前、阅读之时和阅读之后随时参阅，以期获得最好的效果。

在 Week 1 中，我们引入了群的概念及相关简单性质。在本周，我们按照代数研究的一般规律——对于复杂结构，去研究更简单的、同时保持性质的子结构。在群论中，就是去研究子群。我们的思路如下：

- ① 引入带余除法。这在后续群处理的证明中都起到作用！并基于此引入两个重要的群论语言描述，但在本质上是群 $(\mathbb{Z}, +)$ 的子群的刻画，以及其应用。建议读者体会其与抽象的子群定义的联系，以及这种群的抽象性质应用到具体事例的做法。
- ② 引入严格的子群的定义。我们建议读者体会其与“线性空间的子空间”的概念比较，以认识到这种保持性质的子结构的研究在代数中是普遍存在的一般思路。事实上，后面在环论、域论中会有类似的处理。
- ③ 阐述了子群的若干简单性质。在我们刚刚引入的定义中，并没有说明“子群是群”（此处引用）。此外，子群的“左、逆元与‘母群’”的一致性证明中有些许细节，需要认真体会。
- ④ 子群之间的若干运算。同③中阐述的观点类似，这也是常见的处理。
- ⑤ 从同余关系引入陪集分解。此处的抽象过程略不容易懂，需要仔细体会。该部分内容留待 Week 3 详述。

带余除法的性质

设有 $b = qa + r = q'a + r'$ 下证 $q = q', r = r'$

$$qa + r = q'a + r'$$

$$\Rightarrow r - r' = a(q' - q)$$

$$\Rightarrow |r - r'| = |a| |q' - q|$$

$$0 \leq r, r' \leq a - 1 \Rightarrow 1 \leq |r - r'| \leq a - 1 < a$$

$$\Rightarrow |q' - q| = 1 \Rightarrow q = q'$$

命题：设 $A \subseteq \mathbb{Z}^+$, $A \neq \emptyset$, 满足：

$$(1) \forall a, b \in A, a + b \in A$$

$$(2) \forall a, b \in A, a \leq b, b - a \in A$$

$$\text{则 } \exists c \in \mathbb{Z}^+, \text{ 使 } A = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}^+\}$$

pf: 取 c 为 A 中的最小数。下证 $A = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}^+\} = A'$

先证 $A' \subseteq A$ 。由 A 对加法的封闭性显然成立。

再证 $A \subseteq A'$ 。任取 $b \in A$ 。作带余除法 $b = qc + r, 0 \leq r < c, q \in \mathbb{Z}^+$

假设 $r \neq 0$, 由 $A \subseteq A'$ 和 $qc \in A$, 从而 $r = b - qc \in A$, 这与 c 的最小性矛盾！

故 $r = 0$, 即 $b = qc$

上述命题的一个应用

例：设 X 为 n 元有限集， σ 是 X 到 X 的双射。 $y \in X$ 。

$$A := \{i \in \mathbb{Z}^+ \mid \sigma^i(y) = y\}$$

首先说明 $A \neq \emptyset$ 。考虑 $y, \sigma(y), \sigma^2(y), \dots, \sigma^n(y) \in X, n = |X|$

这 $(n+1)$ 个数中，由鸽笼原理必有 $0 \leq i < j \leq n$ 使 $\sigma^i(y) = \sigma^j(y) = \sigma^i(\sigma^{j-i}(y))$

σ^i 双射 $\Rightarrow y = \sigma^{j-i}(y)$ 。又 $1 \leq j-i \leq n \Rightarrow j-i \in A$ 。故 $A \neq \emptyset$ 。

验证两条性质。设 $a, b \in A$ 。则有 $\sigma^{a+b}(y) = \sigma^a(\sigma^b(y)) = \sigma^a(y) = y$

$$\Rightarrow a + b \in A$$

设 $a, b \in A, b > a$ 。则有 $\sigma^{b-a}(y) = \sigma^{-a}(\sigma^b(y)) = \sigma^a(y) = y$ 。

$$\Rightarrow b - a \in A$$

则由上述命题可知： $c = \min A$ 满足 $A = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}^+\}$

$y, \sigma(y), \sigma^2(y), \dots, \sigma^{c-1}(y)$ 两两不同，继续复合则周期循环。

例：设 X 为有限集 (a_1, a_2, \dots, a_n) 是 X 上的序列。

“旋转” k 次： $\begin{cases} (a_1, a_2, \dots, a_n) \\ \downarrow \\ (a_n, a_1, \dots, a_{n-1}) \end{cases}$ 考虑类似的“旋转”操作

显然，旋转 n 次后序列回到自己。那么最少需要多少次？

固定 (a_1, \dots, a_n) 。设 $A := \{k \in \mathbb{Z}^+ \mid (a_1, \dots, a_n) \text{ 在 } k \text{ 次操作后还原 } (a_1, \dots, a_n)\}$

易知 $n \in A \neq \emptyset$ 。且 A 满足命题中的两个条件。

$$\text{则有 } A = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}^+\}, c = \min A$$

又有 $n \in A$ 。则有 $c \mid n$ 。

那么 (a_1, \dots, a_n) 至少经过 $\underbrace{(a_1, \dots, a_c, a_1, \dots, a_c, \dots, a_1, \dots, a_c)}_{\text{总共 } a_1, \dots, a_c}$ 次操作。

以上是群论 $(\mathbb{Z}, +)$ 群性质的刻画与应用。

定理（对 $(\mathbb{Z}, +)$ 的子群的刻画）

(1) 设 $H \subseteq \mathbb{Z}, H \neq \emptyset$ 且 $\forall a, b \in H$ 总有 $a + b \in H, -a \in H$ 。

$$\text{则 } \exists c \in \mathbb{N}, \text{ s.t. } H = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}.$$

(2) 设 $c \in \mathbb{Z}, H = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}$ 。则 $a, b \in H$ 有 $a + b \in H, -a \in H$ 。

pf: 只证 (1)。

先证 $0 \in H$ 。由 $H \neq \emptyset$ 。任取 $x \in H$ 。则由条件有 $-x \in H$ 。

$$\text{从而 } x + (-x) = 0 \in H$$

考虑 $A = H \cap \mathbb{Z}^+$ 。分两种情况讨论。

1° 若 $A = \emptyset$ 。下证 $H = \{0\}$ 。假设 $\exists a < 0, a \in H$ 。

则有 $-a > 0, -a \in H$ 。矛盾。故 $H = \{0\}$ 。取 $c = 0$ 满足要求。

2° 若 $A \neq \emptyset$ 。则由命题知 $A = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}^+\}, \exists c \in \mathbb{Z}^+$ 。

$$\text{下证 } H = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}.$$

显然有 $\{cq \mid q \in \mathbb{Z}\} \subseteq H$ 。

任取 $h \in H$ 。若 $h > 0$ ，则 $h \in A \Rightarrow h = cq, \exists q \in \mathbb{Z}^+$ 。

$$\text{若 } h < 0, |h| - h \in A \Rightarrow -h = cq \Rightarrow h = -cq, \exists q \in \mathbb{Z}^+.$$

$$\text{即总有 } h \in \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\} \Rightarrow H \subseteq \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}.$$

$$\Rightarrow H = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}.$$

由此我们可以看出， $(\mathbb{Z}, +)$ 的子群都具有 $\{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}, c \in \mathbb{Z}$ 的结构。

更抽象地，接下来我们定义一般群的子群。（记作 $H \leq G$ ）

Def: 设 (G, \cdot) 构成群。称 $H \subseteq G$ 为 G 的子群，若 H 满足如下三个条件。

(1) $H \neq \emptyset$

(2) H 对运算 \cdot 封闭

(3) $\forall a \in H$ ，有 $a^{-1} \in H$ （其中 a^{-1} 是 a 在群 (G, \cdot) 中的逆元）

我们可以看出上述定理的条件描述的正是这种定义的特例。

回顾：线性空间的子空间：

称 $U \subseteq \mathbb{R}^n$ 为 \mathbb{R}^n 的 \mathbb{R} -子空间。若：(1) $U \neq \emptyset$ (2) $\forall x, y \in U, \alpha x \in U$ (3) $\forall a \in \mathbb{R}, \forall x \in U, ax \in U$ 。

这里我们也要求封闭性的保持。这是我们对代数结构的子结构研究的一般要求（运算的结果）

Fact:

(1) 设 H 是 (G, \cdot) 的子群。则 $e_G \in H$ ，且 (H, \cdot) 构成群。

pf: 先证 $e_G \in H$ 。由 $H \neq \emptyset$ 。任取 $x \in H$ 。由定义知 $x^{-1} \in H$ 。

$$\text{从而由封闭性有 } x \cdot x^{-1} = e_G \in H.$$

验证 (H, \cdot) 构成群——二元运算的定义与封闭性、结合律的成立（继承自 G ）

元素的存在（由逆元性质与封闭性保证）。

逆元的存在（定义）

(2) 设有 $H \subseteq G$ ，且 H, G 对运算 \cdot 都构成群。则 H 是 G 的子群。

pf: 只验证逆元性质。

先证 $e_G \in H$ （我们现在还不知道 $e_G = e_H$ ）

由已知， $e_H \cdot e_H = e_H$ （因为 e_H 是 H 的元）

又 $e_H \in G$ 。故有 $e_H = e_H \cdot e_G$ （因为 e_G 是 G 的元）

$$\text{从而 } e_H \cdot e_H = e_H \cdot e_G$$

由 G 中的消去律，有 $e_H = e_G \in H$ 。

$\forall a \in H$ 。由 H 是群， $e_G \in H$ 是 H 的元。

故 $\exists b \in H$ 使 $ab = ba = e_G$ 。（目前还不知道 b 是 a 在 G 中的逆元，

$$= a \cdot a^{-1} \cdot a \quad \text{只知 } b \text{ 是 } a \text{ 在 } H \text{ 中的逆元}$$

在 G 中试用消去律，有 $b = a^{-1}$ 。又 $b \in H$ 。故 $a^{-1} \in H$ 。

“子群自身也是群！” 需要注意的是：子群的元、逆元均是“母群”的元。逆元

这是需要证明的。

回顾：线性空间的运算性质。

设 U, V 是 \mathbb{R}^n 的 \mathbb{R} -子空间

则有 $U \cup V$ 为子空间

$$U + V := \{x + y \mid x \in U, y \in V\} \text{ 为子空间。}$$

$$\text{且有 } \dim(U + V) + \dim(U \cap V) = \dim(U) + \dim(V).$$

那么子群是否有类似的性质呢？接下来研究子群的基本运算。

子群的交：

(1) $A \leq G, B \leq G$ ，则有 $A \cap B \leq G \Rightarrow$ 任意多个子群的交仍是子群。对无穷多个子群仍成立。

pf: 1° 非空。由 $e \in A, e \in B$ ，则有 $e \in A \cap B \Rightarrow A \cap B \neq \emptyset$

2° 对 $a, b \in A \cap B$ 。由 $a, b \in A \Rightarrow a^{-1}, b^{-1}, ab \in A$

$$a, b \in B \Rightarrow a^{-1}, b^{-1}, ab \in B$$

$$\text{所以 } a^{-1}, b^{-1}, ab \in A \cap B$$

$$\text{所以 } A \cap B \text{ 是 } G \text{ 的子群。}$$

那么 $A \cap B$ 是 G 的一组子群 $\Rightarrow \bigcap_{i \in I} A_i \leq G$ 。证明是类似的。

(2) $A \leq G, B \leq G \Rightarrow A \cup B \leq G$

(3) 类似于线性空间的加法，能否定义子群的加法？

在研究以上两个问题之前，我们先考虑子群的生成。

回顾：对 $x \in \mathbb{R}^n$ ，由 x 生成的子空间： $\{ax \mid a \in \mathbb{R}\}$

$$x, y \in \mathbb{R}^n, \text{ 由 } x, y \text{ 生成的子空间} = \{ax + by \mid a, b \in \mathbb{R}\}$$

Def: 任取 $S \subseteq G$ ，称 $H \subseteq G$ 是 S 在 G 中生成的子群，如果：

(1) $H \leq G, S \subseteq H$

(2) H 的最小性：若有 $H' \leq G, S \subseteq H'$ ，则 $H \subseteq H'$ 。

我们可以看到，“用 S 来定义生成的子结构”的做法在线性空间的定义中也是类似的。

但是， H 是否是最小的？

命题：设 $S \subseteq G$ ，则 S 在 (G, \cdot) 中生成的子群存在且唯一。记作 $\langle S \rangle$ 。

pf: 唯一性：设 H_1, H_2 都是 S 在 G 中生成的子群。

$$\text{则由子群的定义有 } H_1 \subseteq H_2, H_2 \subseteq H_1 \Rightarrow H_1 = H_2.$$

存在性：考虑 $T := \{H \mid H \leq G, S \subseteq H\}$ 。

我们断言： $H \neq \emptyset$ ，且 $\bigcap_{H \in T} H = \langle S \rangle$ 。

由 $S \subseteq H$ 可知 $H \neq \emptyset$ 。

由子群的封闭性，可知 $\bigcap_{H \in T} H \leq G$ 。

又 $\forall H \in T$ ，有 $S \subseteq H$ 。有 $S \subseteq \bigcap_{H \in T} H$ 。

又 $\forall K \in T$ ，有 $\bigcap_{H \in T} H \subseteq K$ 。

$$\text{从而续上有 } \bigcap_{H \in T} H = \langle S \rangle.$$

存在性的证法是常见的处理。

上述给出的构造是很抽象的，我们不妨用具体的时代。

$$S \subseteq G, \text{ 则 } \langle S \rangle = \{a^i b^j a^k \dots a^m \mid m \in \mathbb{N}, \forall i, j \leq n, a_i \in S, G = \pm 1\}.$$

直观来看，上述生成保证了“运算与求逆的封闭性”。

可以看到它比线性空间的构造复杂很多，这是因为群中没有交换律。

Fact:

$$a, b, c \in (G, \cdot), \text{ 则: } (ab)^c = b^c a^c, (a^{-1})^c = a^{-1}, ab = c \Leftrightarrow a = cb^{-1} \Leftrightarrow b = a^{-1}c$$

回到子群的“与”和“和”的问题。

对 $A \leq G, B \leq G$ ，定义 $AB := \{ab \mid a \in A, b \in B\}$ （在代数结构的研究中是常见的做法）。

（对于单元素子群的情况，这实际是不降集）

我们常常通过研究这些子结构上的运算来研究整体的结构。

$A \leq G, B \leq G \Rightarrow AB \leq G$ 。回顾线性空间的情形：

$$(u_1 + v_1) + (u_2 + v_2) = (u_1 + u_2) + (v_1 + v_2) \in U + V$$

这里用到子线性空间的交换律，不能直接“平移”到群中。

那么 $A \leq G, B \leq G$ 。则下面条件等价：

(1) $AB \leq G$

(2) $BA \leq AB$

(3) $AB = BA$ 。

此时有 $|AB| = \frac{|A||B|}{|A \cap B|}$

关于子群的并：设 $A \leq G, B \leq G$ ，则 $A \cup B \leq G \Leftrightarrow A \subseteq B$ 或 $B \subseteq A$ 。

（这就是为什么我们不研究子结构之间的并集关系）。

群的陪集分解。

回顾：同余关系（陪集分解的一个例子）

这是我们所熟知的。从略。

从群的角度来看同余关系。

$$H \leq (\mathbb{Z}, +) \Leftrightarrow \exists c \in \mathbb{N}, H = \{cq \mid q \in \mathbb{Z}\}.$$

对给定的 $n \in \mathbb{N}$ ， $H = \{nq \mid q \in \mathbb{Z}\}$ 。

$$\text{那么 } a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow n \mid b - a \Leftrightarrow b - a \in H.$$

特别地， $a \equiv 0 \pmod{n} \Leftrightarrow a \in H$ 。

那么，对于更一般的群，子群“等价关系”是否可以建立类似的关系？

Def: 设 (G, \cdot) 为群， $H \leq G$ 。称 $a \sim b$ 当且仅当 $a^{-1}b \in H$ 。

（可理解为“左模 H ”强调与同余的类比。）

则有 (1) \sim 是 G 上的等价关系。

$$(2) a \sim b \Rightarrow xa \sim xb, \forall x \in G.$$

$$(3) \text{ 对 } a \in G, \text{ 有 } [a] = \{ah \mid h \in H\} = aH. \quad (\text{陪集在此被自然地引入了}).$$

$$\Rightarrow \text{Lagrange's Thm. (陪集分解)}$$

理清上述定义与同余关系的联系。

考虑 $(\mathbb{Z}, +)$ 的子群 $H = \{nq \mid q \in \mathbb{Z}\}$ 。按上述方式定义的“元素关系”： $a \sim b \Leftrightarrow a^{-1}b \in H$

$$\text{亦即 } a - b \in H, \text{ 即 } a \equiv b \pmod{n}$$

该等价关系诱导的等价类即模 n 的同余类。