

定理

例 平面图是 6-可着色的

$\exists v, \deg v \leq 5$ 考虑数学归纳法, 每次删去 \deg 最小的那个点

简证 5 色定理

数学归纳法 1 个平面图 \checkmark

考虑 $P \rightarrow P \cup P_1$:

由平面图性质 $\exists v \in V, \deg v \leq 5$. $G-v$ 为 5-可着色, 且 $G-v$ 已用 c_1, \dots, c_5 着色

1° $\deg v < 5$. 则将 v 染上与 v 邻接点相异的颜色

2° $\deg v = 5$ 1). v 邻接的点用少于 5 种色, 则与 1° 同

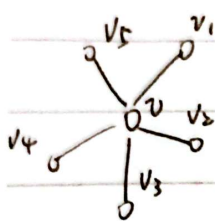
2) 否则, 设染色为 c_1, \dots, c_5 , 点分别为 v_1, \dots, v_5

考虑 $G_3 = (V_3, E_3)$ 是 c_1, c_3 色的点集的导出子图.

a) v_1 与 v_3 在 G_3 的 2 个支中, 在 v_1 所在的支中把 c_1, c_3 对换, 再将

b). 否则, v_1 与 v_3 连通, 则此时 v_2 与 v_4 一定在不同支中. v 染成 c_1

同 a) 操作即可



群论

代数系: (S, \circ) (\circ 为 S 上的运算)

结合律: n 个元素运算只与 n 个元素及其次序有关

交换: 只与 n 个元素有关

$aB: \{aob \mid b \in B\}$ $AB: \{aob \mid a \in A, b \in B\}$

半群: 代数系, 并且 \circ 满足结合律. 若还有交换律 \rightarrow 交换半群

S 可有限, 可无限.

如 $(\mathbb{R}, +)$ 可交换半群. (M_n, \cdot) (矩阵) 半群

如果一个群同时有左、右单位元, 则仅有 1 个单位元, 且唯一

因 $el \cdot er = e \cdot er = el$ (单位元自身也是 S 中的元素, 运算满足封闭性)

有 2 个左元 \Rightarrow 必无右元 (证明同上)

有单位元的半群 \Rightarrow 群 (S, \circ, e)

例 $Z_n = \{[0], [1], \dots, [n-1]\}$, $[i] = \{m \mid m \in \mathbb{Z}, m \equiv i \pmod n\}$. $m\mathbb{Z} = \{zn, +\}$ 也是群. 可证

定理: 有限半群 (S, \circ) 为群 $\Leftrightarrow \exists s, t \in S. sS = S, Ss = S$

考虑 $\varphi: S \rightarrow sS$. 也可: 由于 $|S| = |sS|$, 故 $S \rightarrow sS$ 存在一个双射

由 $\varphi(S) = sS$ 可知 φ 是满射. 而 $S = sS$, 由之前结论 (也可证). φ 为单射

故 φ 为双射. 由 $S = sS$, 故 φ 为置换, 可拆成若干循环置换. 取各循环 size 的 lcm 为 m

则有 $\varphi^m(x) = s^m x = x$. $\therefore s^m$ 为左单位元

同理 $x \cdot t^k = x$. t^k 为右单位元. $\therefore x$ 有左、右单位元. $\therefore x$ 有单位元.

可用 "+" 代替 " \circ " \rightarrow 用 0 表示单位元

逆元与群

(S, \circ, e) 为半群. 设 $a \in S$, 若 $\exists a_l \in S$, 使 $a_l \circ a = e$, 则 a_l 为 a 的左逆元素. 若 $\exists a_r$, $a \circ a_r = e$, 则 a_r 为 a 的右逆元素.

若 $\exists b \in S$, 使 $\forall a \in S, a \circ b = b \circ a = e$, 则 b 为 a 的逆元素.

若既有左逆, 也有右逆, 则逆元素存在且唯一 (类似单位元). $\exists b \in S, \forall a \in S, a \circ b = b \circ a = e$

群: 每个元素都有逆元素的半群称为群

有限半群 (S, \circ) 是群 $\Leftrightarrow \forall s \in S, sS = S$ 且 $\exists t \in S, St = S$. (简证: S 为半群, 考虑 $\forall a \in S, aS = S$. 即取 S 中 e , 则 $\exists p \in S, ap = e$. a 为逆元. 故任意元素都有逆元)

例. 设 $S = \{a, b, c\}$. \circ 为 S 上运算. (S, \circ) 能否为半群? (且 $a \circ a = b, b \circ b = c, c \circ c = a$)

讨论一下 $a \circ b = ?$ $a \circ b = a? \Rightarrow a \circ (a \circ b) = a \circ a = b = b \circ b = c$. 故此时 \circ 不满足结合律. (S, \circ) 非群.

$a \circ b = b?$ 同理 \times

$a \circ b = c?$ 反证. $a \circ b = b \circ b \therefore a \circ a \circ b = a \circ b \circ b \therefore b \circ b = a \circ c \therefore c = a \circ c$. 由上, 这不可能

子半群、子群

$(S, \circ), B \subseteq S, \forall a, b \in B, a \circ b \in B$. 则 (B, \circ) 为 (S, \circ) 的子半群. ($B \circ B \subseteq B$)

若 $e \in B$, 则 (B, \circ) 为子群 ($e \in B$ 且 $B \circ B \subseteq B$)

定理: 一个半群的所有子半群的交集仍是子半群

简证: 设 $a, b \in \cap$, 则 $a, b \in$ 所有子半群, 故 $a \circ b \in$ 所有子半群, $a \circ b \in \cap$

定理: A 为 (S, \circ) 的一个非空子集, S 包含 A 的所有子半群的交生成的子半群称为由 A 生成的子群 (\times)

类比传递闭包 $(R^+ = \bigcap_{R \subseteq R'} R')$ 包含 A 的子群的最小的

同理定义生成子半群

理想、左右

半群 (S, \circ) 一个非空子集 A 为 S 的一个左(右)理想 $\Leftrightarrow SA \subseteq A$ ($AS \subseteq A$). 左右理想? 理想 (A 把 S "吸收"), 另外注意左、右的定义

生成右理想

同上. S 所有含 A 的左右理想的交
“最小性”

由 A 生成的左理想: $AUSA$. (因 $S(AUSA) = SA \subseteq (AUSA)$, 且最小)
右理想 $AUAS$

理想 $AUSAUASUSAS$

若 S 为幺半群, 则结论简化: $(M, 0, e)$ 幺半群, 则:

左 MA 右 AM 理想 MAM

(这里刻记 $\{MA$ 是 M 与 A 元素两两运算的结果)

作业中没有课本上的题 \rightarrow 重点!

一个半群, 存在右么元, 是群吗?

反例 $(\{x, y\}, \circ)$

$$\begin{cases} xx = x \\ xy = x \\ yx = y \\ yy = y \end{cases}$$

不存在左么元, 不存在右么元, 不是群

循环半群: 由群中某个元素生成的半群(本身), 记为 $\langle a \rangle$ 必然可交换

例: $M = \{e, a, a^2, a^3, a^4\}$, 若 $a^5 = e$, 证 (M, \circ) 是循环半群

只用证 $(M, \circ) = \langle a \rangle$, 证一下元素相同就行

例: 循环半群生成元可能不唯一

~~如~~ $(\{i, -1, -i, 1\}, \times)$

群同构

$(S, \circ), (T, *)$ 存在双射 $\varphi: S \rightarrow T$, $\varphi(a \circ b) = \varphi(a) * \varphi(b)$

则称 (S, \circ) 与 $(T, *)$ 同构, $(S, \circ) \cong (T, *)$

半群

基本一致 + $\varphi(e_1) = \varphi(e_2)$ (但可省略, 因 $\varphi(a \circ e_1) = \varphi(a)$)

$$\varphi(a) * \varphi(e) = \varphi(a) \text{ (必然等)}$$

变换

(S, \circ) 为半群, $a \in S$, $\rho_a: S \rightarrow S, \forall x \in S, \rho_a(x) = a * x$

Date

No.

充分重视概念

定义 $L(S) = \{ \rho_a \mid a \in S; \rho_a: S \rightarrow S, \text{使} \forall x \in S, \rho_a(x) = a * x \}$

则 $L(S)$ 对映射的合成 \circ 构成一个半群 $(L(S), \circ)$, 该半群称为变换半群 (注意与可换半群区别)

变换半群运算的封闭性 (2个映射的合成): $\rho_b \circ \rho_a(x) = (b * a) * x$.
而 $b * a \in S$ (由 S 为群), 故 $(b * a) * x$ 也是 $L(S)$ 中的映射.

Cayley定理

(ϕ 为双射)
同构: $(S, *)$ 为半群 $\phi: S \rightarrow L(S) \quad \forall a \in S, \phi(a) = \rho_a$ 若对 $\forall x \in S$,
 $a * x = b * x$, 则 $a = b$. 则 ϕ 为同构.

任何半群 $(M, *, e)$ 同构于变换半群 $(L(M), \circ, I_M)$

同态

是2个半群之间的性质. $(S, \circ), (T, *)$ 半群. $\varphi: S \rightarrow T$ (区别: φ 不一定是双射)
 $\forall a, b \in S, \varphi(a \circ b) = \varphi(a) * \varphi(b)$. 则 φ 是同态

$\varphi(S)$: 同态象

若 φ 为满射: 为满同态

对半群来说也可类似. (M_1, \circ, e_1) 与 $(M_2, *, e_2)$ 为2个半群.

$\forall x, y \in S$ 有 $\varphi(x \circ y) = \varphi(x) * \varphi(y)$, 则称半群 (M_1, \circ, e_1) 与 $(M_2, *, e_2)$ 同态

定理

(S, \circ) 为半群, $(T, *)$ 为一个有二元代数运算 $*$ 的代数系. (这个不一定是群)

若存在满射 $\varphi: S \rightarrow T \quad \forall x, y \in S$ 有 $\varphi(x \circ y) = \varphi(x) * \varphi(y)$, 则 $(T, *)$ 为半群.

简证: 先证 $(T, *)$ 封闭. 再证结合律. 利用同构易证

Date

No.

商半群. 在^商半群上加一个单位元

自然同态: (S, \circ) 与 $(T, *)$ 是两个半群. $\varphi: S \rightarrow T$ 为同态, 半群 $(S/E_\varphi, \cdot)$ 为商半群, 令 $\gamma: S \rightarrow S/E_\varphi$ 对 $\forall a \in S, \gamma(a) = [a]$. 称 γ 为自然同态

类比自然映射: $X \rightarrow X/E_f$. 同态关系作为等价关系, 映射到对应等价类

同态基本定理

(M_1, \circ, e_1) 与 $(M_2, *, e_2)$ 为两个半群. $\varphi: M_1 \rightarrow M_2$ 为同态.

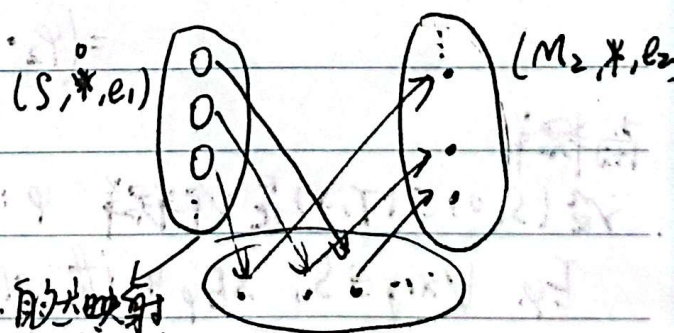
(1) $\varphi(M_1)$ 是 M_2 的子半群

(2) 由 φ 确定的等价关系 E_φ 为同余关系. 若 $a E_\varphi a', b E_\varphi b', a \mid aob E_\varphi$ 于是, $[a] \circ [b] = [aob]$ 为 M_1/E_φ 上的二元运算, $(M_1/E_\varphi, \cdot, [e_1])$ 是商半群

(3) 存在唯一的 M_1/E_φ 到 M_2 的单射同态 $\bar{\varphi}$, 使 $\bar{\varphi} \circ \gamma = \varphi$:

其中 $\gamma: M_1 \rightarrow M_1/E_\varphi$ 为自然同态

(4) 若 φ 为满射, 则 M_1/E_φ 与 M_2 同构



γ 的自然映射
同态的构成一个等价类

例1 D连通, $\forall v \in V, od(v) = 1$, $n \mid D$ 恰含有1个有向圈

考虑 $g = \sum od_i = p$. ≥ 2 个圈: $g \geq p+1$

无圈: $g = p-1$

更好的记法：找若不然，必有出度为2的点（若环不相交，则必 $g \geq p-1$ ）

否则取最后一个交点 u ， $od(u) \geq 2$

哈图判断方法

①. 平面图 \rightarrow Grinberg定理，常用于说明不是哈图
$$\sum (i-2)(f_i - g_i) = 0$$

②. 染色法 \rightarrow 每个点黑白，邻接点不同，数黑白点数（可加边，相同 \rightarrow 不一定 不同 \rightarrow 一定不是 若某边又在哈图上）

③. 充分条件. $\forall v \in V, \deg v \geq p/2 \rightarrow$ 哈图.

$\forall u, v \in V$ 不邻接, $\deg u + \deg v \geq p \rightarrow$ 哈图

$\geq p-1 \rightarrow$ 有哈路

④. 不停边收缩. (如先收缩 $\deg=2$ 的点, 若一个点有2条边必在哈圈上, 则剩下的边必不在. 若出现一个比更小的必在哈圈上的圈, 就不是哈图)

⑤. Peterson图不是哈图的证明? \rightarrow 讨论有几条边在哈圈上

~~"没有4"时入手?~~ ⑥. 有割点/桥的图不是哈图

没有 Δ 时如何入手? ①. 图兰定理. $g \leq \lfloor \frac{p^2}{4} \rfloor$

②. 没有奇环? 二分图? (常用于构造)

Date

No