



本 讲 内 容

§ 5.5 阿贝尔群与循环群（下）

§ 5.7 陪集与拉格朗日定理

期末模拟试卷

期末模拟试卷解答





4. 群的元素的阶

设 $\langle G, * \rangle$ 是一个群, a 是群 G 中任一个元素.如果有正整数 r 存在使得 $a^r=e$ 成立,对任何小于 r 的正整数 m , $a^m=e$ 皆不能成立,则称 a 是一个有限阶元素,并称该元素的阶为 r .

注:

- (1)有限群的每个元素均是有限阶元素;
- (2)有限循环群的每个元素的阶必为群的阶的因子.





(1)的部分证明:

对任一个群中元素 a , 必存在 $i < j$, 使得 $a^i = a^j$.
即有 $a^{j-i} = e$. 于是有限群中每个元素必有有限的阶.

(2)的证明:

设元素 a 的阶为 r , 即 r 是使得 $a^r = e$ 成立的最小正整数.
如果 r 不能整除 n , 则必有整数 q 和 s ($1 \leq s \leq r-1$) 存在, 使得

$$n = q \cdot r + s, a^n = e \Rightarrow a^{q \cdot r + s} = e \Rightarrow (a^r)^q * a^s = e \Rightarrow a^s = e,$$

然而 $1 \leq s \leq r-1$, 这与数 r 的最小性矛盾.

证毕——





例：给定集合 $G=\{a,b,c,d\}$ ，在集合 G 上定义二元运算 $*$ 如下表所示，证明 $\langle G, * \rangle$ 是一个循环群。

证明：

(1) 封闭性.

(2) 结合律.

(3) 显然 a 是幺元.

(4) 显然 b, c, d 的逆元分别是 b, d, c .

由上述四条可知 $\langle G, * \rangle$ 是一个群.

(5) 显然 c 和 d 是生成元.由此可知是 $\langle G, * \rangle$ 循环群.

($\because c^1 = c, c^2 = b, c^3 = d, c^4 = a.$)

$*$	a	b	c	d
a	a	b	c	d
b	b	a	d	c
c	c	d	b	a
d	d	c	a	b

证毕——





例：求证：循环群的任何子群必定是循环群。

证明：设 $\langle G, * \rangle$ 是生成元为 a 的循环群，
 $\langle H, * \rangle$ 为 $\langle G, * \rangle$ 的子群，

显然， H 中的元素均为 a 的幂次，

设 a^m 是满足 m 是最小正整数幂次的那个 H 中的元素。

下证 $\forall a^k \in H$ ，必有 m/k 。

设 $k = mq + r, 0 \leq r < m$ 。

由 $a^r = a^{k-mq} = a^k * (a^m)^{-q} = a^k * [(a^m)^q]^{-1} \in H$ 知，

$r = 0$ 。（否则与 m 是最小正整数矛盾）

即 m/k 。进而 a^m 即为 $\langle H, * \rangle$ 的生成元。

证毕——





§ 5.7 陪集与拉格朗日定理

一、左陪集

1.定义1: 设 $\langle G, * \rangle$ 是个群,

$A, B \in \mathcal{P}(G)$ 且 $A \neq \emptyset, B \neq \emptyset$,

记:

$$AB = \{a * b \mid a \in A, b \in B\}$$

和 $A^{-1} = \{a^{-1} \mid a \in A\}$

分别称为 A, B 的积和 A 的逆.





2.定义2: 设 $\langle H, * \rangle$ 是群 $\langle G, * \rangle$ 的一个子群, $a \in G$,
称集合:

$aH \triangleq \{a * x \mid x \in H\}$ 为 H 关于 a 的左陪集.

3.例: $G = \mathbb{R} \times \mathbb{R}, \langle G, * \rangle, \forall \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle \in G$,
定义 $\langle x_1, y_1 \rangle * \langle x_2, y_2 \rangle = \langle x_1 + x_2, y_1 + y_2 \rangle$.

求证: (1) G 关于 $*$ 运算是个群.

证明: $e = \langle 0, 0 \rangle$,

$\langle x, y \rangle$ 的逆元 $\langle -x, -y \rangle$.

由于封闭性、可结合性显然, 故 $\langle G, * \rangle$ 是个群.

证毕——





(2) 若 $H = \{ \langle x, y \rangle \mid y = 2x, x \in \mathbb{R} \}$.

问: $\langle H, * \rangle$ 是不是 $\langle G, * \rangle$ 的子群?

解答: 是!

证明: $\forall \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle \in H,$

$$\langle x_1, y_1 \rangle * \langle x_2, y_2 \rangle^{-1} = \langle x_1 - x_2, y_1 - y_2 \rangle \in H,$$

证毕——

取 $\langle x_0, y_0 \rangle \in G,$

$$\begin{aligned} \text{则左陪集 } \langle x_0, y_0 \rangle H &= \{ \langle x_0, y_0 \rangle * \langle x, y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in H \} \\ &= \{ \langle x_0 + x, y_0 + y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in H \}. \end{aligned}$$

表示经过平面上点 $\langle x_0, y_0 \rangle$, 斜率也为2的一条直线。





二、拉格朗日定理

1. **定理**: $\langle H, * \rangle$ 是群 $\langle G, * \rangle$ 的子群, 则:

a). $R = \{ \langle a, b \rangle \mid a \in G, b \in G, a^{-1} * b \in H \}$ 是个等价关系,

且等价类 $\{ x \mid x \in G, \langle x, a \rangle \in R \} = [a]_R = aH$.

b). 若 $|G| = n, |H| = m$, 必成立: $m \mid n$.

分析: a). ①自反;

②对称;

③传递.

证明略.





2.推论:

推论1: 任何质数阶群除了有子群 $\langle \{e\}, * \rangle$ 和其自身之外, 再无其他子群.

推论2: 在有限群中, 任一个元素 a 的阶 m 必整除群的阶 n .

证: 取 $B = \{a, a^2, \dots, a^{m-1}, a^m = e\}$.

下证 $\langle B, * \rangle$ 是个群. (利用子群的第一充分条件)

推论3: 有限群 $\langle G, * \rangle$ 的阶数 n 为质数, 则 $\langle G, * \rangle$ 必是循环群.





期末模拟试卷

一、判断题（对的打“√”，错的打“×”）（共 25 分，每小题 2.5 分）

- 1、集合 $P(\phi)$ 的幂集是 $\{\phi, \{\phi\}\}$ 。 ()
- 2、 $(A - B) - C = A - (B \cup C)$ 。 ()
- 3、 A 是一个集合，且 $|A| = m$ ，则 A 上有 $2^{m^2 - m}$ 个不同的反自反关系。 ()
- 4、如果复合函数 $f \circ g$ 是入射的，则 g 是满射的。 ()
- 5、全序关系的逆关系仍然是全序关系。 ()
- 6、Hamilton 图必然没有割点。 ()
- 7、对任何一个平面图 G 来说，欧拉公式 $2 = v - e + r$ 都成立。 ()





- 8、如果简单无向图 G 的色数为 6，那么 G 中必然含有 6 个点的完全图作为其子图出现。 ()
- 9、一个连通无向图 G 中的结点 v 是割点，当且仅当存在两个结点 u 和 w ，使得结点 u 和 w 的每一条路都通过点 v 。 ()
- 10、群中只有么元 e 才满足“逆元就是其自身”这一性质。 ()

二、单项选择题（共 15 分，每小题 3 分）

1、二元关系 R_1 、 R_2 是集合 A 上的两个不同的相容关系，下列选项中依然是相容关系的是 ()。

(A) $R_1 - R_2$;

(B) $R_1 \oplus R_2$;

(C) $R_1 \cup R_2$;

(D) $R_1 \circ R_2$ 。





2、二元关系 R 的传递闭包 $t(R)$ 可以由 () 来定义。

- (A) $t(R)$ 是包含 R 的最小传递关系; (B) $t(R)$ 是包含 R 的二元关系;
(C) $t(R)$ 是包含 R 的传递关系; (D) $t(R)$ 是任何包含 R 的关系。

3、集合 A 上的二元关系 R_1 、 R_2 ，下列选项中唯一正确的是 ()。

- (A) 如果 R_1 、 R_2 都是对称的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是对称的;
(B) 如果 R_1 、 R_2 都是反对称的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是反对称的;
(C) 如果 R_1 、 R_2 都是传递的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是传递的;
(D) 如果 R_1 、 R_2 都是自反的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是自反的。





4、下列关于树的描述，唯一不正确的是（ ）。

(A) 所谓树，就是指任何一条边都是割边的连通图；

(B) 任何一个前缀码未必都能对应一棵二叉树；

(C) 设 T 为带权 $w_1 \leq w_2 \leq \dots \leq w_m$ 的一棵最优树，则带权 w_1 、 w_2 的两片树叶在 T 中一定是兄弟；

(D) 所谓树，就是指满足“无圈，但增加一条新边之后即能得到一个且仅有一个圈。”这一特征的图。

5、设 $L(x)$ ： x 是人； $E(x)$ ： x 是食物； $F(x, y)$ ： x 对 y 过敏。则命题“不是所有人对所有食物都不过敏。”可符号化为（ ）。

(A) $(\exists x)(L(x) \rightarrow F(x, y))$

(B) $(\exists x)(\exists y)(L(x) \rightarrow E(y) \wedge F(x, y))$

(C) $(\exists x)(\exists y)(L(x) \wedge E(y) \rightarrow F(x, y))$

(D) $(\exists x)(\exists y)(L(x) \wedge E(y) \wedge F(x, y))$





三、求证下列命题的蕴含关系（共 12 分，每小题 6 分）

1、 $P \wedge Q \Rightarrow P \rightarrow Q$;

2、 $(P \rightarrow Q) \wedge (R \rightarrow Q) \Rightarrow (P \vee R) \rightarrow Q$

四、令集合 $A = \{x + yi \mid x, y \in \mathbb{R} \wedge x \neq 0, i \text{ 是虚数单位}\}$ ， \mathbb{R} 是实数集合，在 A 上定义关系 R ：

$$\langle x + yi, u + vi \rangle \in R \Leftrightarrow xu > 0$$

试证明： R 为等价关系。（10 分）

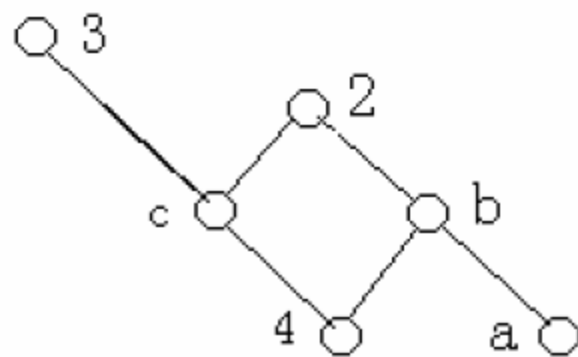




五、(共 12 分, 每小题 3 分) 设有偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 如下图所示, 又设 A 的子集 $B = \{b, 4\}$ 。

试求:

- 1、 B 的最大元、最小元;
- 2、 B 的极大元、极小元;
- 3、 B 的上界、下界;
- 4、 B 的上确界、下确界。



六、(8 分) 请画出一棵带权为 1, 1, 2, 3, 4, 4, 5, 6, 8, 11 的最优 3 叉树。



七、实数集合 R 上定义二元运算 “ \otimes ” 为 $a \otimes b = a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6$ ，其中，等号右端的运算即实数间的加、减以及乘法运算。（共 12 分，每小题 4 分）

- 1、验证 \otimes 运算满足交换律和结合律；
- 2、求证 $\langle R, \otimes \rangle$ 的单位元 $e = 3$ ，零元 $\theta = 2$ ；
- 3、对不是零元的元素 a ，求其逆元 b 。

八、（6 分）证明题

连通图 G 中有两棵生成树 T_1 、 T_2 ，边 $e \in T_1$ ， $e \notin T_2$ ，求证：存在边 $f \in T_2$ ， $f \notin T_1$ ，使 $T_2 + e - f$ 也是 G 的生成树。





期末模拟试卷解答

一、判断题（对的打“√”，错的打“×”）（共 25 分，每小题 2.5 分）

1、集合 $P(\phi)$ 的幂集是 $\{\phi, \{\phi\}\}$ 。 (√)

2、 $(A-B)-C = A-(B \cup C)$ 。 (√)

3、 A 是一个集合，且 $|A|=m$ ，则 A 上有 2^{m^2-m} 个不同的反自反关系。 (√)

4、如果复合函数 $f \circ g$ 是入射的，则 g 是满射的。 (×)

5、全序关系的逆关系仍然是全序关系。 (√)

6、Hamilton 图必然没有割点。 (√)

7、对任何一个平面图 G 来说，欧拉公式 $2 = v - e + r$ 都成立。 (×)





8、如果简单无向图 G 的色数为 6，那么 G 中必然含有 6 个点的完全图作为其子图出现。
(×)

9、一个连通无向图 G 中的结点 v 是割点，当且仅当存在两个结点 u 和 w ，使得结点 u 和 w 的每一条路都通过点 v 。
(√)

10、群中只有么元 e 才满足“逆元就是其自身”这一性质。
(×)

二、选择题（共 15 分，每小题 3 分）

1、二元关系 R_1 、 R_2 是集合 A 上的两个不同的相容关系，下列选项中依然是相容关系的是 (C)。

(A) $R_1 - R_2$;

(B) $R_1 \oplus R_2$;

(C) $R_1 \cup R_2$;

(D) $R_1 \circ R_2$ 。





2、二元关系 R 的传递闭包 $t(R)$ 可以由 (A) 来定义。

- (A) $t(R)$ 是包含 R 的最小传递关系; (B) $t(R)$ 是包含 R 的二元关系;
(C) $t(R)$ 是包含 R 的传递关系; (D) $t(R)$ 是任何包含 R 的关系。

3、集合 A 上的二元关系 R_1 、 R_2 ，下列选项中唯一正确的是 (D)。

- (A) 如果 R_1 、 R_2 都是对称的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是对称的;
(B) 如果 R_1 、 R_2 都是反对称的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是反对称的;
(C) 如果 R_1 、 R_2 都是传递的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是传递的;
(D) 如果 R_1 、 R_2 都是自反的，那么 $R_1 \circ R_2$ 也是自反的。





4、下列关于树的描述，唯一不正确的是（ B ）。

(A) 所谓树，就是指任何一条边都是割边的连通图；

(B) 任何一个前缀码未必都能对应一棵二叉树；

(C) 设 T 为带权 $w_1 \leq w_2 \leq \dots \leq w_m$ 的一棵最优树，则带权 w_1 、 w_2 的两片树叶在 T 中一定是兄弟；

(D) 所谓树，就是指满足“无圈，但增加一条新边之后即能得到一个且仅有一个圈。”这一特征的图。

5、设 $L(x)$ ： x 是人； $E(x)$ ： x 是食物； $F(x, y)$ ： x 对 y 过敏。则命题“不是所有人对所有食物都不过敏。”可符号化为（ D ）。

(A) $(\exists x)(L(x) \rightarrow F(x, y))$

(B) $(\exists x)(\exists y)(L(x) \rightarrow E(y) \wedge F(x, y))$

(C) $(\exists x)(\exists y)(L(x) \wedge E(y) \rightarrow F(x, y))$

(D) $(\exists x)(\exists y)(L(x) \wedge E(y) \wedge F(x, y))$





三、求证下列命题的蕴含关系（共 12 分，每小题 6 分）

1、 $P \wedge Q \Rightarrow P \rightarrow Q$;

证明：(1) $P \wedge Q$ (已知)

(2) P (1)

(3) Q (1)

(4) $P \rightarrow Q$ (2)、(3)

2、 $(P \rightarrow Q) \wedge (R \rightarrow Q) \Rightarrow (P \vee R) \rightarrow Q$

证明：(1) $P \vee R$ (已知)

(2) $\neg P \rightarrow R$ (1)

(3) $R \rightarrow Q$ (已知)

(4) $\neg P \rightarrow Q$ (2)、(3)

(5) $P \rightarrow Q$ (已知)

(6) Q (4)、(5)





四、令集合 $A = \{x + yi \mid x, y \in \mathbb{R} \wedge x \neq 0, i \text{ 是虚数单位}\}$, \mathbb{R} 是实数集合, 在 A 上定义关系 R :

$$\langle x + yi, u + vi \rangle \in R \Leftrightarrow xu > 0$$

试证明: R 为等价关系。(10 分)

证明: (1) 先证自反性, 对任意的 $x + yi \in A$, 由于 $xx = x^2 > 0$, 所以按照定义, 必有

$$\langle x + yi, x + yi \rangle \in R;$$

(2) 再证对称性, 对任意的 $\langle x + yi, u + vi \rangle \in R$, 即有 $xu > 0$, 亦即 $ux > 0$, 进而

$$\langle u + vi, x + yi \rangle \in R;$$

(3) 最后证传递性, 对任意的 $\langle x + yi, u + vi \rangle \in R$, $\langle u + vi, m + ni \rangle \in R$, 按照定义, 由于 $xu > 0$, 同时 $um > 0$, 故必有 $xm > 0$, 进而 $\langle x + yi, m + ni \rangle \in R$;

综合上述 3 条, 知 R 为等价关系。





五、（共 12 分，每小题 3 分）设有偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 如下图所示，又设 A 的子集 $B = \{b, 4\}$ 。试求：

1、 B 的最大元、最小元；

解：最大元：b； 最小元：4。

2、 B 的极大元、极小元；

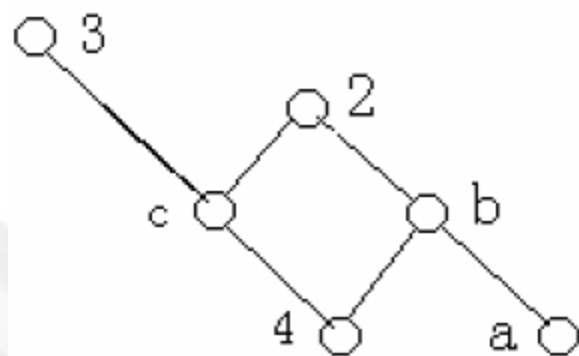
解：极大元：b； 极小元：4。

3、 B 的上界、下界；

解：上界：b、2； 下界：4。

4、 B 的上确界、下确界。

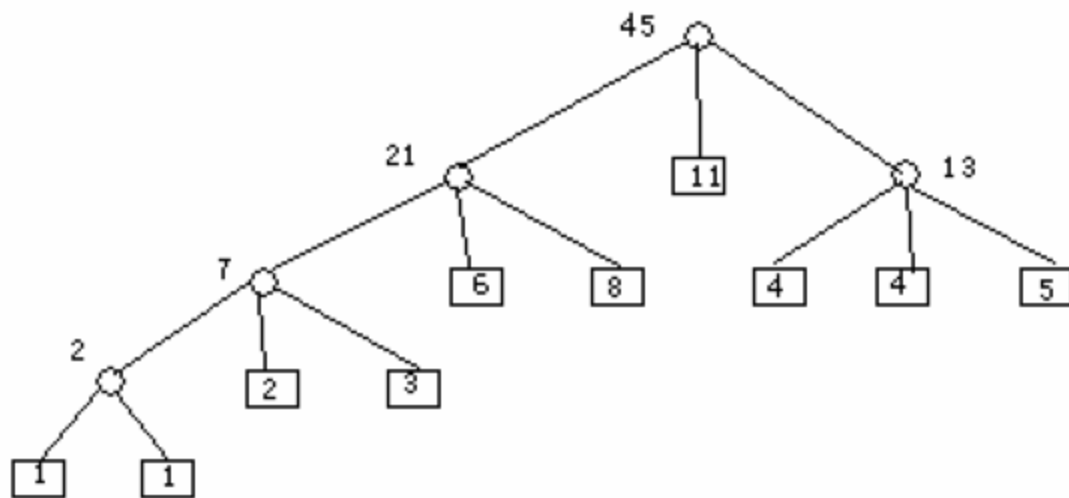
解：上确界：b； 下确界：4。





六、(8分) 请画出一棵带权为 1, 1, 2, 3, 4, 4, 5, 6, 8, 11 的最优 3 叉树。

解：由 $\frac{n-1}{m-1} = \frac{10-1}{3-1} = \frac{9}{2}$ ，即余数 $s=1$ ，结合 3 叉树的构造算法，应将 $s+1$ 个最小的权作为兄弟放在最长通路上。进而最终得到下图所示的最优 3 叉树：





七、(共 12 分, 每小题 4 分) 实数集合 R 上定义二元运算“ \otimes ”为 $a \otimes b = a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6$, 其中, 等号右端的运算即实数间的加、减以及乘法运算。

1、验证 \otimes 运算满足交换律和结合律;

解: (1) 先验算交换律, 显然, 对任意的 $a, b \in R$,

$$a \otimes b = a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6 = b \cdot a - 2 \cdot b - 2 \cdot a + 6 = b \otimes a,$$

(2) 再验证结合律, $(a \otimes b) \otimes c = (a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6) \otimes c$

$$= (a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6) \cdot c - 2 \cdot (a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6) - 2 \cdot c + 6$$

$$= a \cdot (b \cdot c - 2 \cdot b - 2 \cdot c + 6) - 2 \cdot a - 2(b \cdot c - 2 \cdot b - 2 \cdot c + 6) + 6$$

$$= a \otimes (b \otimes c),$$





2、求证 $\langle R, \otimes \rangle$ 的单位元 $e=3$ ，零元 $\theta=2$ ；

解：对任意的 $a \in R$ ，由于 $a \otimes 3 = a \cdot 3 - 2 \cdot a - 2 \cdot 3 + 6 = a$
以及 $3 \otimes a = 3 \cdot a - 2 \cdot 3 - 2 \cdot a + 6 = a$

即知 $\langle R, \otimes \rangle$ 的单位元 $e=3$ ；

对任意的 $a \in R$ ，由于 $a \otimes 2 = a \cdot 2 - 2 \cdot a - 2 \cdot 2 + 6 = 2$
以及 $2 \otimes a = 2 \cdot a - 2 \cdot 2 - 2 \cdot a + 6 = 2$

即知 $\langle R, \otimes \rangle$ 的零元 $\theta=2$ 。

3、对不是零元的元素 a ，求其逆元 b 。

解：对任意的 $a \in R$ ，且 $a \neq 2$ ，由

$$a \otimes b = a \cdot b - 2 \cdot a - 2 \cdot b + 6 = 3 = e$$

即可解得 a 的逆元 $b = \frac{2a-3}{a-2}$ 。





八、(6分) 证明题

连通图 G 中有两棵生成树 T_1 、 T_2 ，边 $e \in T_1$ ， $e \notin T_2$ ，求证：存在边 $f \in T_2$ ， $f \notin T_1$ ，使 $T_2 + e - f$ 也是 G 的生成树。

证明：依题意，根据树的等价定义，显然 $T_2 + e$ 含有唯一一个圈 C ，我们说，圈 C 中必然含有至少一条边 f ，它满足 $f \in T_2$ ，且 $f \notin T_1$ ，（否则，圈 C 中的除了 e 之外的每一条边都属于树 T_1 ，那么加上边 e ，则 T_1 中含有圈 C ，而这显然与 T_1 是生成树矛盾。）进而，在 $T_2 + e$ 中删除边 f 之后，树 T_2 中原本通过边 f 连通的结点现在通过圈 C 的另一半依旧连通，由于 $T_2 + e - f$ 的边数与 T_2 的边数相同，所以， $T_2 + e - f$ 也是 G 的一棵生成树。

