

章三. 集合论.

2^A : A的幂集. A所有子集的集合.

$$|2^A| = 2^{|A|} = 2^n.$$

设 A, B 非空. 则 $A=B \Leftrightarrow 2^A=2^B$.

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C).$$

$$(A \cup B)' = A' \cap B'. \quad (A \cap B)' = A' \cup B'.$$

$$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap (A \cap C)$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C).$$

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C).$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

$$\star: A \setminus B = A \cap B'.$$

$$A \oplus B = (A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \cap B') \cup (B \cap A') = (A \setminus B) \cup (B \setminus A).$$

$$A' \oplus B' = A \oplus B. \quad (A \oplus B)' = A \oplus B' = A' \oplus B.$$

\star : \oplus 有消去律: $A \oplus B = A \oplus C \Rightarrow B = C.$

$$A \oplus B = (A \oplus B)'$$

$$A' \oplus B' = A \oplus B. \quad (A \oplus B)' = A' \oplus B = A \oplus B'.$$

章四. 关系论.

又积集合: $A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}.$

$$A \times B = C \times D \Leftrightarrow A = C \wedge B = D.$$

$R = \emptyset$ 空关系. $R = A \times B$ 全关系 (一般是 $R \subseteq A \times B$. 称 R 是 A 到 B 的二元关系).

自关系: $R = \{(a, a) | a \in A\}, \wedge A = B.$

$$I_A = \{(a, a) | a \in A\}.$$

$D(R), R(R)$ 为 R 的领域, 后域.

$$D(R_1 \cup R_2) = D(R_1) \cup D(R_2)$$

$$R(R_1 \cup R_2) = R(R_1) \cup R(R_2).$$

$$D(R_1 \cap R_2) \subseteq D(R_1) \cap D(R_2)$$

$$R(R_1 \cap R_2) \subseteq R(R_1) \cap R(R_2).$$

逆关系:

$$\bar{R} \text{ 是 } R \text{ 的逆. } \bar{R} = \{(b, a) | (a, b) \in R\}.$$

若 $R \subseteq S$, 则 $\bar{R} \subseteq \bar{S}.$

$$\overline{R \cup S} = \bar{R} \cap \bar{S}. \quad \overline{R \cap S} = \bar{R} \cup \bar{S}.$$

设 $R \subseteq A \times B, S \subseteq B \times C$. (复合关系). $\exists b \in B.$

$$\text{则: } R \circ S = \{(a, c) | a \in A \wedge c \in C \wedge (a, b) \in R \wedge (b, c) \in S\}$$

若 $R_1 \subseteq R_2, S_1 \subseteq S_2$. 则 $R_1 \circ S_1 \subseteq R_2 \circ S_2.$

$$R \circ (S \circ T) = (R \circ S) \circ T.$$

$$R \circ (S_1 \cup S_2) = (R \circ S_1) \cup (R \circ S_2).$$

$$R \circ (S_1 \cap S_2) = (R \circ S_1) \cap (R \circ S_2).$$

$$\overline{R \circ S} = \bar{S} \circ \bar{R}.$$

设 $R \subseteq A \times A$. 则有:

$$R^0 = I_A \quad R^{m+1} = R^m \circ R. \quad (R^m)^n = R^{m+n}.$$

$$R^1 = R. \quad R^m \circ R^n = R^{m+n}$$

R 的包: $R^+ = \bigcup_{k=1}^{\infty} R^k$. R^+ 是传递关系.

若 $R \subseteq S$ 且 S 是传递关系, 则 $R^+ \subseteq S.$

若 $|A| = n$. 则 $R^+ = \bigcup_{k=1}^n R^k.$

定义: $R^* = R^+ \cup I = \bigcup_{k=0}^{\infty} R^k$. 自反且传递.

若 S 是自反且传递的, 且 $R \subseteq S$, 则 $R^* \subseteq S$.

若 $|A| = n$, 则 $R^* = \bigcup_{k=0}^n R^k$.

二元关系的性质.

$X = \{1, 2, 3\}$
 $R = \{(1, 1), (1, 2)\}$

自反: $\forall x \in X$, 均有 $(x, x) \in R$. 反自反: $\forall x \in X$, 有 $(x, x) \notin R$. 不自反.

对称: $\forall (x, y) \in R$, 有 $(y, x) \in R$. 反对称: 当 $(x, y) \in R$ 且 $(y, x) \in R$ 时, 有 $x = y$.

传递: $(x, y) \in R \wedge (y, z) \in R$ 时, 有 $(x, z) \in R$.

全关系是自对称.

么关系: 自反, 对称, 反对称, 传递.

是关系中是反自反, 对称, 反对称, 传递的.

等价关系: 自, 对, 传.

设 R 是 A 上的等价关系, $\forall a \in A$, 称 $\{b | (b, a) \in R\}$ 是 a 关于 R 的等价类.

记为 $[a]_R$. a 是代表元素. 即 a 是后面的, 求前集.

而 $\pi_R = \{[a]_R | a \in A\}$ 为 A 关于 R 的商集, 记为 A/R .

A/R 中元素个数为 R 的秩.

若 R 是全关系, 则 $A/R = \{A\}$.

若 R 是么关系, 则 $A/R = \{\{a\} | a \in A\}$.

设 R 是 A 上的等价关系, 则 $\forall a, b \in A$, 有:

$a \in [a]_R$. (自反)

$(a, b) \in R \Leftrightarrow [a]_R = [b]_R$.

若 $[a]_R \cap [b]_R \neq \emptyset$, 则 $[a]_R = [b]_R$.

$\bigcup [a]_R = A$.

若 $R_1 \subseteq R_2$, 则 $[a]_{R_1} \subseteq [a]_{R_2}$. ($\forall a \in A$)
若 $\forall a$ 有 $[a]_{R_1} \subseteq [a]_{R_2}$, 则 $R_1 \subseteq R_2$.

$R_1 = R_2 \Leftrightarrow \forall a$, 有 $[a]_{R_1} = [a]_{R_2}$.

覆盖、划分、三定义 p125

设 R 是 A 上等价关系, $\pi_R = \{[a]_R | a \in A\}$, 则 π_R 是 A 的划分.

设 R 是 X 上的等价关系, $\pi = \{[x]_R | x \in X\}$ 是等价类集合. 由 π 产生的等价关系 $R' = \{(x, y) | \exists z \in X (x \in [z]_R \wedge y \in [z]_R)\}$, 则 $R' = R$.

设 π 是 A 上的一个划分, A_i 是划分块. 等价关系 $R = \{(a, b) | a, b \text{ 在同一个划分块里}\}$. 划分 $\pi' = \{[a]_R | a \in A\}$, 有 $\pi = \pi'$.

若 R 是自反、对称的, R 为相容关系 \rightarrow 覆盖.

半序关系: 自反, 反对称, 传递. 半序关系的逆关系还是半序关系.

极大-最小元, 唯一.

极大极小元, 当极元唯一时, 极元就是最元.

上下界, 有上下界未必有上下确界.

全序关系: 任意两点可以比较. 线序或链序.

设 (A, \leq) 是半序集. 若 A 的任一非空子集都有 最小元素 \rightarrow 良序.

良序 \Rightarrow 全序, 且有直接后继.

第五 函数

$$(g \circ f)(x) = g(f(x)).$$

$$f^{n+1} = f^n \circ f$$

设 f 是从 X 到 Y 的双射函数. f^{-1} 是 f 的逆函数.

$$\text{例: } \begin{cases} f^{-1} \circ f = I_X & x \rightarrow y \rightarrow x \\ f \circ f^{-1} = I_Y & y \rightarrow x \rightarrow y. \end{cases}$$

若有双射函数 $f: A \rightarrow B$. 则 A 与 B 等势: $A \approx B \Leftrightarrow |A| = |B|$. (传递性).

N 的基数为 \aleph_0 . $|R| = \aleph_0$.

若 $A \approx N$. 则称 A 为可数集 (无穷).

可数集取出有穷元素们为可数集. 其与它的无穷真子集等势.

X 是无穷集 \Leftrightarrow 有一无穷真子集 $\Leftrightarrow X$ 与其一真子集等势.

有理数集 Q 是可数集. N, Z, Q .

第六 代数系统

n 元运算: $X^n \rightarrow X$. n 为运算的阶.

代数系统: $A = \langle X, R, R' \rangle$. 后者唯一. 运算封闭.

么元, 零元. $x_0 * x = x = x * x_0$ $x_0 * x = x_0 = x * x_0$.

么元, 零元都是唯一的.

有么元 \rightarrow 讨论逆元.

若 $*$ 满足结合律, $*$ 有么有逆. 则逆元唯一.

同态: 运算的映射 = 映射的运算.

群: $\langle X, * \rangle$ 是代数系统. 若 $*$ 满足结合律 \Rightarrow 群.

循环群: 有生成元 (不一定是唯一). 不一定有么元.

交换群.

$\langle N, + \rangle$ 不是. (无生成元). $\langle N_5, + \rangle$ 是. 且生成元 $[1] [2] [3] [4]$ 不唯一.

$\langle N_5, \times \rangle$ 不是. ($[0]$ 无法被生成).

群: $\langle G, * \rangle$: G 中每个元素都有逆元.

$\langle Z, + \rangle$. $\langle M_{m \times n}, + \rangle$. $\langle N_m, + \rangle$. $\langle 2^X, \oplus \rangle$. $\langle P(X), + \rangle$.

么元: ϕ . 逆元: ϕ .

群中无零元. $(a * b)^{-1} = b^{-1} * a^{-1}$. $*$ 满足消去律.

群中元素的阶: $\langle G, * \rangle$ 是群. $g \in G$. 使 $g^k = e$ 的最小正整数 k 为 g 的阶. 若不存在. 则阶为无穷 (可数).

若 g 的阶为 n . 则 g, g^2, \dots, g_n 不同.

g 与 g^{-1} 的阶相同.

无穷. 则 $g, g^2, \dots, g_n, \dots$ 不同.

$|G| = n$. 则 G 中每个元素的阶 $\leq n$.

群的阶 \Rightarrow 元素个数. 元素的阶. 使 $g^k = e$ 成立的最小正整数 k .

循环群: 生成元的整数次幂 \Rightarrow 交换群.

$\langle Z, + \rangle$. $\langle N_m, + \rangle$. only two!!! (同构上).

设 $\langle G, * \rangle$ 是循环群. a 是生成元.

若 a 的阶为 m : $\langle G, * \rangle$ 与 $\langle N_m, + \rangle$ 同构.

若 a 的阶为无穷: $\langle G, * \rangle$ 与 $\langle Z, + \rangle$ 同构.

设 $|X| = n$. A 是 X 上的置换构成的集合. \circ 是置换的合成.

若 $\langle A, \circ \rangle$ 是群. 则为置换群.

3. 运动群/Klein-4群.

\diamond	a	b	c	d
a	d	c	b	a
b	c	d	a	b
c	b	a	d	c
d	a	b	c	d

设 $\langle G, * \rangle$ 是有限群. $|G|=n$. 则 $\langle G, * \rangle$ 同构于一个 n 次置换群.

子群: 判定群的几大定理: 设 $\langle G, * \rangle$ 是群. $S \subseteq G$ 且 $S \neq \emptyset$.

那么 $\langle S, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 子群的充要条件:

$\forall a, b \in S$, 有 $a * b \in S$. $\forall a \in S$, 有 $a^{-1} \in S$.

$\forall a, b \in S$, 有 $a * b^{-1} \in S$.

设 $\langle G, * \rangle$ 是有限群. $|G|=n$. 则充要条件为: $a * b \in S$.

$\langle \{e\}, * \rangle$ 与 $\langle G, * \rangle$: 平凡群.

设 $\langle G, * \rangle$ 是群. $S = \{c \mid c \in G \wedge (\forall q \in G) (q * c = c * q)\}$.

则 $\langle S, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 子群. 称 $\langle S, * \rangle$ 为 $\langle G, * \rangle$ 中心.

陪集: aH Ha .

$S_L = \{aH \mid a \in G\}$ $S_R = \{Ha \mid a \in G\}$ 构成 G 的划分.

即: 陪集之集构成划分.

$|aH| = |H| = |Hb|$. 由 H 产生的左陪集划分唯一.

$|S_L|/|S_R|$ 为 G 关于 H 的指数. 即不同划分的个数 $= k$.

$|G| = k \cdot |H|$.

素数阶群的子群只有2个平凡群.

在有限群中, 每个元素的阶是群的阶的因子.

素数阶的群是循环群.

四阶不同构的群只有2个: 四阶循环群. Klein-4群.

③ 设 $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$ 是代数系统.

$\langle R, \oplus \rangle$ 是交换群.

$\langle R, \otimes \rangle$ 是半群.

\otimes 对 \oplus 有分配律.

$\langle \mathbb{Z}, +, \times \rangle$. $\langle M_{n \times n}, +, \times \rangle$. $\langle N_m, +_m, \times_m \rangle$. $\langle \mathbb{Z}^n, \oplus, \wedge \rangle$. $\langle P[x], +, \times \rangle$

若: \otimes 可交换: 交换环. \otimes 有么元: 含么环.

性质: $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$ 是环. $\forall a, b, c \in R$. 有:

$a \otimes 0 = 0 = 0 \otimes a$. (0 为 \oplus 的么元).

$a \otimes (-b) = (-a) \otimes b = -(a \otimes b)$ $(-a) \otimes (-b) = a \otimes b$.

$a \otimes (b - c) = a \otimes b - a \otimes c$.

设 $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$ 是环. 若 $\exists a, b \in R$. 使 $a \neq 0$, $b \neq 0$. 有 $a \otimes b = 0$.

则: $\begin{cases} a: \text{左零因子} \\ b: \text{右} \end{cases}$

含零因子环. else: 无零因子环.

$\langle \mathbb{Z}, +, \times \rangle$. 无0. $\langle M_{n \times n}, +, \times \rangle$. 含0. $\langle \mathbb{Z}^n, \oplus, \wedge \rangle$ 含0. $\langle P[x], +, \times \rangle$ 无0.

$\langle N_m, +_m, \times_m \rangle$: $\begin{cases} m \text{ 为素数: 无0.} \\ m \text{ 不为素数: 含0.} \end{cases}$

$\langle R, \oplus, \otimes \rangle$ 环中无零因子 $\Leftrightarrow \otimes$ 满足消去律.

整环: \otimes 交换律. 有么元. 无0因子. $\langle \mathbb{Z}, +, \times \rangle$. $\langle P[x], +, \times \rangle$. $\langle N_m, +_m, \times_m \rangle$ m 为素数时

除环: \otimes 有么元. $\forall a \in R$. 当 $a \neq 0$ 时: a 有逆元.

$\langle N_5, +_5, \times_5 \rangle$ 是除环. 么元[1]. $\langle N_4, +_4, \times_4 \rangle$ 不是除环 \Rightarrow 无逆元.

除环必无0因子.

设 $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$ 是有限含么环. $|R|=n$. 则 \otimes 满足消去律 $\Leftrightarrow \otimes$ 除了0元. 每个都有逆元. $p \geq 10$.

第八章 图论

1. 零图: 有点无边 \neq 空图.

2. 生成子图: $V'=V$ $E'\subseteq E$. 平凡图 $\times 2$.

简单图: 无平行边, 无自环.

无向图的奇结点个数为偶数.

简单图中: 至少有2个节点度数相等.

图的同构 \Rightarrow $\begin{cases} \text{点} \\ \text{边} \end{cases}$ 数.

度数相同的节点个数

证明不同构找 \nearrow 要详细说明.

无重复 $\begin{cases} \text{边: 简单} \\ \text{点: 初级} \end{cases}$

连通性概念:

(1). 无向: 任意两点可达: 连通图.
极大连通子图: 连通支.

(2). 有向: $\begin{cases} \text{任意2点可达: 强连通的.} \\ \text{至少有一个点可以到另一个点: 单向连通.} \\ \text{去除边的方向后, 是连通的: 弱连通.} \end{cases}$

强连通 $\begin{cases} \text{连通支: 切要求(极大).} \end{cases}$

每一个结点, 每一条边恰在一个弱连通支中.
每一个结点恰在一个强连通支中.
每一个结点, 边至少属于一个单向连通支.
矩阵表示:

邻接矩阵: $V_i \rightarrow V_j$.

$B=A \cdot A^T$. 则 b_{ii} 表示 V_i 的出度.

$B=A^T A$. 则 b_{ii} 表示 $\deg(V_i)$.

设 G 为简单有向图, A 是它的邻接矩阵.

则 a_{ij}^m 是由 V_i 到 V_j 的长度为 m 的路的条数.

R 是可达矩阵, A 是邻接矩阵.

G 是强连通的 $\Leftrightarrow R$ 是全1阵.

G 是单向连通的 $\Leftrightarrow R \cdot V \cdot R^T$ 的元素除对角线外全是1.

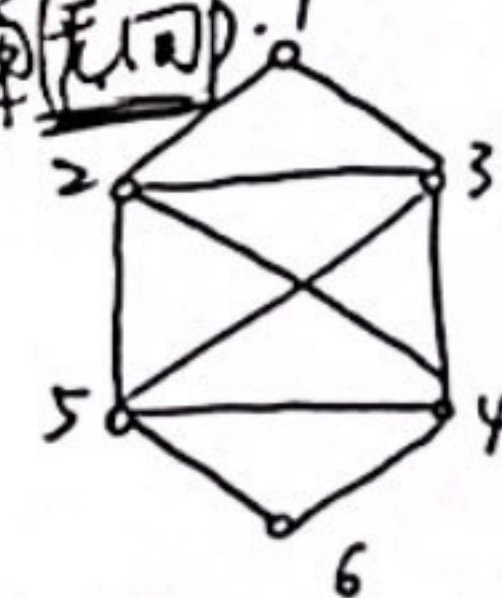
G 是弱连通的 \Leftrightarrow 由 $A \cup A^T$ 确定的矩阵全1阵.

G 中有圈 $\Leftrightarrow R$ 中某些对角线元素 $r_{ii} = 1$.

欧拉图 \Rightarrow 强连通图 $\begin{matrix} \rightarrow \\ \leftarrow \end{matrix}$

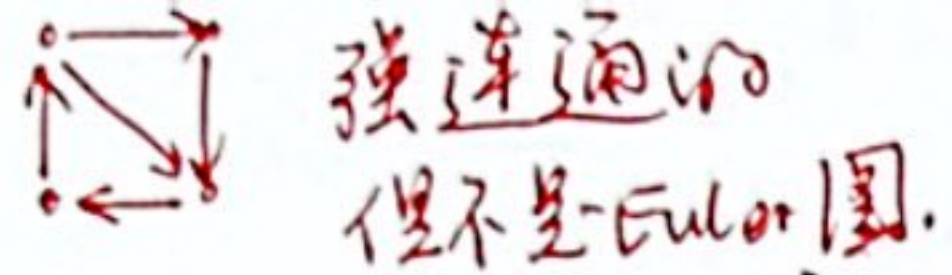
每个结点均为偶结点 \Leftrightarrow Euler图.

(且图连通无向)



1 2 3 4 5 6 5 2 4 5 3 1

设 G 是无向连通图, 且 G 中有 Euler 路 $\Leftrightarrow G$ 中恰有 2 个奇结点.



一个有向图:

- (1). 有欧拉路必须且只须此图是连通的, 且结点入度=出度. 最多两个结点例外. 它们中一个结点入度比出度多1, 另一结点出度比入度多1.
- (2). 有Euler图: 必须且只须此图连通且每个结点入度=出度.

Hamilton. 图.

设 G 是无向连通图. 经过每个结点一次.

定义:

设 G 是 H 图, 则对于结点集合 V 的任一非空子集 S , 均有:

$$W(G \setminus S) \leq |S|.$$

逆否: 若 $\exists S$ 使 $W(G \setminus S) > |S|$, 则 G 不是 H 图.

设 G 是一个具有 n 个结点的简单图. 若 $\forall u, v \in V$, 均有:

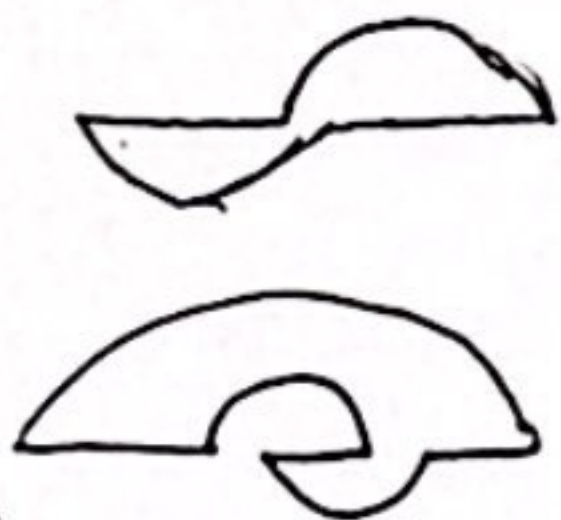
$$\deg(u) + \deg(v) \geq n-1, \text{ 则 } G \text{ 中必有一条 } H \text{ 路.}$$

$$\begin{cases} \deg(u) + \deg(v) \geq n. \text{ 则 } G \text{ 是 } H \text{ 图.} \end{cases}$$

设 $G=(V, E)$ 是简单图. 且 $|V|=n, |E|=m$.

$$\text{则: } m \geq \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 2 \Rightarrow G \text{ 是 } H \text{ 图.}$$

完全图的定向图是竞赛图. 每个结点的度为 $n-1$.



完全二分图 $K_{m,n}$ 的边数是: mn



同构到 G 是二分图 $\Leftrightarrow G$ 中每个圈的长度都是偶数.

二分图. 定理证明.

判定

二分图中先数两类点. 若两类点个数不同, 必没有 H 图.