

一. 判断题 (15×1'=15')

- ✓ (1) 含 n ($n \geq 1$) 个命题变项的公式共有 2^n 个不同的赋值。
- ✗ (2) 设 R_1 和 R_2 是传递的二元关系, 则 $R_1 \cup R_2$ 也是传递的。
- ✓ (3) 在有限偏序集中, 极小元一定存在, 但最小元不一定存在。
- ✗ (4) 设 G 是 n ($n \geq 3$) 阶哈密顿图, 则 G 中任意两个不相邻的顶点的度数之和均不小于 n 。
- ✓ (5) 设 A 为 n 元集, R 是 A 上的关系, 则存在自然数 s 和 t , 使得 $R^s = R^t$ 。
- ✓ (6) 公式 $\forall x F(x) \rightarrow (\exists x \exists y G(x, y) \rightarrow \forall x F(x))$ 是永真式。
- ✗ (7) 设 R 是任意的关系, 则 $\text{sr}t(R)$ 一定是等价关系。
- ✓ (8) 若个体域为实数集, $F(x, y): x=y$, $G(x, y): x < y$, 则 $\forall x \forall y (\neg F(x, y) \rightarrow G(x, y))$ 的真值为 0。
- ✗ (9) 若两个无向图的顶点数、边数以及顶点的度数到分别相等, 则它们是同构的。
- ✓ (10) 设 G 为无向图, 如果 G 中恰有两个奇度顶点, 那么这两个奇度顶点之间必有通路。
- ✓ (11) 命题 $\emptyset \subseteq \emptyset$, $\emptyset \subseteq \{\emptyset\}$, $\emptyset \in \{\emptyset\}$ 都是真命题。
- ✓ (12) 对于任意正确的推理, 其命题逻辑的推理形式结构一定是重言蕴涵式。
- ✗ (13) 设 G 是 n 个结点的 m 条边的简单有向连通图, 则 $|n-1| \leq m \leq \frac{n(n-1)}{2}$ 。
- ✓ (14) 设 R 是非空集合 A 上的关系, R 是反对称关系当且仅当 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 。
- ✗ (15) 设 G 为无向图, 若 G 中恰有 n 个结点, $n+1$ 条边, 则 G 必为一棵树。

二. 在命题逻辑中符号化下列命题

- (1) 小王边走边听音乐。 p : 小王走 q : 小王听音乐 命题符号化为 $p \wedge q$
- (2) 派小张、小李中的一人去开会。 p : 派小张去开会。 q : 派小李去开会。 命题符号化为 $(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$
- (3) 小张和小李是同学。 p : 小张和小李是同学。 命题符号化为 p
- (4) 今天是星期一 仅当 明天是星期二。 p : 今天是星期一。 q : 明天是星期二。 命题符号化为 $p \rightarrow q$
- (5) 若 $2+2 \neq 4$, 则 $3+3 \neq 6$, 反之亦然。 p : $2+2=4$ 。 q : $3+3=6$ 。 命题符号化为 $\neg p \leftrightarrow \neg q$

三. 在一阶逻辑中符号化下列命题

- (1) 有的有理数能被 2 整除。 $M(x)$: x 是有理数。 $F(x)$: x 能被 2 整除。 $\exists x (M(x) \wedge F(x))$
- (2) 没有不犯错的人。 $M(x)$: x 是人。 $F(x)$: x 不犯错。 $\forall x (M(x) \rightarrow F(x))$
- (3) 人都不一样高。 $M(x)$: x 是人。 $F(x, y)$: x 和 y 一样高。 $\forall x \forall y (M(x) \wedge M(y) \rightarrow \neg F(x, y))$
- (4) $4 > 2$ 与 $3 \geq 1$ 互为充要条件。 $F(x, y)$: $x > y$ 。 $G(x, y)$: $x \geq y$ 。 $a: 4$ 。 $b: 2$ 。 $c: 3$ 。 $d: 1$
- (5) 除非李键是东北人, 否则他一定怕冷。

$$G(x): x \text{ 是东北人} \quad F(x): x \text{ 怕冷} \quad a: \text{李键} \quad \neg F(a) \rightarrow G(a)$$

$$F(a, b) \leftrightarrow G(c, d)$$


四. 判断公式 $\forall x F(x) \rightarrow (\exists x \exists y G(x, y) \rightarrow \forall x F(x))$ 和 $\forall x \exists y F(x, y) \rightarrow \exists x \forall y F(x, y)$ 的类型并加以证明

$$\begin{aligned}
 & p \rightarrow (q \rightarrow p) \\
 \Leftrightarrow & p \rightarrow (\neg q \vee p) \\
 \Leftrightarrow & \neg p \vee (\neg q \vee p) \\
 \Leftrightarrow & 1. \text{ 永真式.}
 \end{aligned}$$

$p \rightarrow q$
 非重言的可满足式

五. 已知有四个非负整数列 (2, 2, 2, 2, 3, 3), (2, 3, 3, 5, 5, 6, 6), (3, 2, 2, 2) 和 (4, 4, 3, 2, 1)

(1) 判断这四个非负整数列中哪些数列是可图化的? 哪些数列是可简单图化的? ^{①②④}

(2) 对于可简单图化的非负整数列, 给出两个不同构的简单图. ^① 

六. 已知 F, G, H 为任意的关系证明 $F \cdot (G \cup H) = F \cdot G \cup F \cdot H$. 其中 " \cdot " 为关系的复合运算.

证明: 任取 $\langle x, y \rangle$, $\langle x, y \rangle \in F \cdot (G \cup H)$

$$\Leftrightarrow \exists t (\langle x, t \rangle \in F \wedge \langle t, y \rangle \in (G \cup H))$$

$$\Leftrightarrow \exists t (\langle x, t \rangle \in F \wedge (\langle t, y \rangle \in G \vee \langle t, y \rangle \in H))$$

$$\Leftrightarrow \exists t ((\langle x, t \rangle \in F \wedge \langle t, y \rangle \in G) \vee (\langle x, t \rangle \in F \wedge \langle t, y \rangle \in H))$$

$$\Leftrightarrow (\exists t (\langle x, t \rangle \in F \wedge \langle t, y \rangle \in G)) \vee (\exists t (\langle x, t \rangle \in F \wedge \langle t, y \rangle \in H))$$

$$\Leftrightarrow (\langle x, y \rangle \in F \cdot G) \vee (\langle x, y \rangle \in F \cdot H)$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in F \cdot G \cup F \cdot H.$$

七. 设无向树 T 有三个3度分支点, 一个2度分支点, 其余均为树叶

(1) 求 T 中有几片树叶;

(2) 画出两株满足上述要求的不同构的树.

(1) 设有 n 片树叶.
$$\begin{cases} m = n - 1 \\ 3 \times 3 + 2 + (n - 4) = 2m \end{cases} \quad \therefore n = 9.$$
 (推广定理).



八. 求 a, b, c, d, e, f 六个字母的全排列中不出现 ace 和 df 的排列个数.

全排列: $A_6^6 = 6! = 720$. 出现 ace 的: $A_4^4 = 4! = 24$

出现 df 的: $A_5^5 = 5! = 120$. 同时出现 ace 和 df 的: $A_3^3 = 3! = 6$.

全排列中不出现 ace 和 df 的: $720 - 24 - 120 + 6 = 582$.

九. 求公式 $(p \vee q) \rightarrow (q \wedge r)$ 的主析取范式和主合取范式. 并分别写出公式成真赋值和成假赋值.

p	q	r	$p \vee q$	$q \wedge r$	$(p \vee q) \rightarrow (q \wedge r)$
0	0	0	0	0	1
0	0	1	0	0	1
0	1	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	0
1	0	1	1	0	0
1	1	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1

主析取范式: $m_0 \vee m_1 \vee m_3 \vee m_7$.

主合取范式: $M_2 \wedge M_4 \wedge M_5 \wedge M_6$

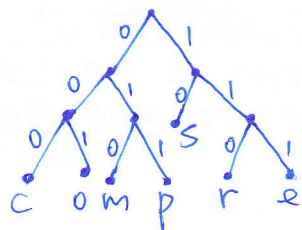
成真赋值: $(0, 0, 0), (0, 0, 1), (0, 1, 1), (1, 1, 1)$.

成假赋值: $(1, 0, 0), (1, 0, 1), (1, 1, 0)$.

十、给出单词 "compress" 的 Huffman 编码 (要求给出编码过程)

"c", "o", "m", "p", "r", "e", "s" 出现的频率分别为 $\frac{1}{8}, \frac{1}{8}, \frac{1}{8}, \frac{1}{8}, \frac{1}{8}, \frac{1}{8}, \frac{1}{4}$.

∴ 最优树:



编码: c: 000 o: 001 m: 010
p: 011 r: 110 e: 111 s: 10

十一、使用谓词逻辑构造证明法构造下面推理的证明: 每个喜欢步行的人都不喜欢自行车。每个人或者喜欢自行车或者喜欢乘汽车。有的人不喜欢乘汽车, 所以有的人不喜欢步行。

$M(x)$: x 是人. $F(x)$: x 喜欢步行. $G(x)$: x 喜欢自行车 $H(x)$: x 喜欢乘汽车.

前提: $\forall x (M(x) \wedge (F(x) \rightarrow \neg G(x)))$. $\forall x (M(x) \wedge (G(x) \vee H(x)))$.

结论: $\exists x (M(x) \wedge \neg H(x)) \rightarrow \exists x (M(x) \wedge \neg F(x))$.

前提引入.

证明: ① $\exists x (M(x) \wedge \neg H(x))$ 附加前提引入. ⑧ $\forall x (M(x) \wedge (F(x) \rightarrow \neg G(x)))$
② $M(c) \wedge \neg H(c)$ \exists -规则. ⑨ $M(c) \wedge (F(c) \rightarrow \neg G(c))$ \forall -规则
③ $\neg H(c)$ ③ 化简. ⑩ $F(c) \rightarrow \neg G(c)$ ⑨ 化简
④ $\forall x (M(x) \wedge (G(x) \vee H(x)))$ 前提引入. ⑪ $\neg F(c)$ ⑦ ⑩ 拒取式
⑤ $M(c) \wedge (G(c) \vee H(c))$ \forall -规则. ⑫ $M(c)$ ⑨ 化简.
⑥ $G(c) \vee H(c)$ ⑤ 化简. ⑬ $M(c) \wedge \neg F(c)$ ⑪ ⑫ 合取
⑦ $G(c)$ ③ ⑥ 析取三段论 ⑭ $\exists x (M(x) \wedge \neg F(x))$ \exists +规则

十二、设集合 A 为正整数集的某子集, R 是 A 上的整除关系. $R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \wedge x \text{ 整除 } y \}$

1) 证明 R 是偏序关系.

(2) 若 $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$, 画出 $\langle A, R \rangle$ 的哈斯图, 并求 $\langle A, R \rangle$ 的最元和最元.

(3) 求 $B = \{2, 3, 4\}$ 的最上界和最大下界.

1) 证明: 自反性: 当 $x=y$ 时, x 能整除 x . $\therefore R$ 是自反的.

反对称性: 若 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, x \rangle \in R$, 则 $\frac{y}{x} = c$. c 为大于等于 1 的整数.

且 $\frac{x}{y} = c$. c 为小于等于 1 的整数.

$\therefore c=1$. 即 $x=y$. $\therefore R$ 是反对称的.

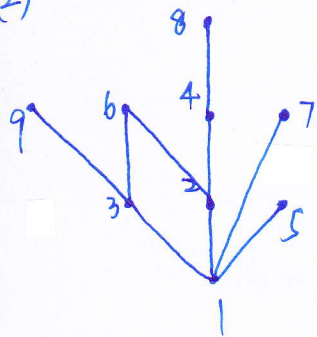
传递性: 若 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, z \rangle \in R$. 即 $\frac{y}{x} = c_1$ ($c_1 \geq 1, c_1 \in \mathbb{Z}$). $\frac{z}{y} = c_2$ ($c_2 \geq 1, c_2 \in \mathbb{Z}$)

$\therefore \frac{z}{x} = \frac{c_2 y}{x} = c_1 c_2$ ($c_1 c_2 \geq 1, c_1 c_2 \in \mathbb{Z}$) $\therefore x$ 整除 z . $\therefore \langle x, z \rangle \in R$

综上, R 是偏序关系.

$\therefore R$ 是传递的.

(2) 哈斯图:



最小元: 1

最大元: 无

(3) $B = \{2, 3, 4\}$

最小上界: 无

最大下界: 1

十三. 设 A 是横坐标部分非零的全体坐标组成的集合, A 上关系 R 定义如下:

$$\forall (a, b), (c, d) \in A, (a, b) R (c, d) \Leftrightarrow ac > 0$$

(1) 证明 R 为 A 上等价关系. (2) 给出 R 的等价类的几何说明.

(1) 证明. 自反性: $\forall (a, b) \in A, \because$ 横坐标非零 $\therefore a^2 = a \cdot a > 0 \Leftrightarrow (a, b) R (a, b) \therefore R$ 是自反的.

对称性: $\forall (a, b), (c, d) \in A, \text{若 } (a, b) R (c, d) \Rightarrow ac > 0 \Rightarrow ca > 0$

又 $(a, b), (c, d) \in A \Rightarrow (c, d) R (a, b) \therefore R$ 是对称的.

传递性: $\forall (a, b), (c, d), (e, f) \in A, \text{若 } (a, b) R (c, d) \text{ 且 } (c, d) R (e, f).$

则 $ac > 0$ 且 $ce > 0$. 则 $ae \cdot c^2 > 0$. 又 $c \neq 0, \therefore ae > 0$. 又 $(a, b), (e, f) \in A$.

$\therefore (a, b) R (e, f) \therefore R$ 是传递的.

(2) R 的等价类: ① 横坐标大于零的. ② 横坐标小于零的

十四. 已知有向图 $D = \langle V, E \rangle$, 其中 $V = \{V_1, V_2, V_3, V_4\}$. $E = \{\langle V_1, V_2 \rangle, \langle V_1, V_4 \rangle, \langle V_2, V_3 \rangle, \langle V_2, V_4 \rangle, \langle V_3, V_2 \rangle, \langle V_4, V_2 \rangle, \langle V_4, V_3 \rangle\}$

求: (1) 该有向图的邻接矩阵. (2) D 中顶点 V_1 到 V_4 长度为 1, 2, 3, 4 的通路条数.

(3) D 中顶点 V_4 到自身长度为 1, 2, 3, 4 的回路条数

(4) D 中长度小于等于 4 的通路数与回路数.

解: (1) 邻接矩阵为 A . (2)

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad A^2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad A^3 = \begin{bmatrix} 0 & 3 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 2 \\ 0 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix} \quad A^4 = \begin{bmatrix} 0 & 3 & 4 & 3 \\ 0 & 4 & 3 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 2 \\ 0 & 3 & 3 & 2 \end{bmatrix}$$

$\therefore D$ 中顶点 V_1 到 V_4 长度为 1, 2, 3, 4 的通路条数分别为 1, 1, 1, 3

(3) D 中顶点 V_4 到自身长度为 1, 2, 3, 4 的回路条数分别为 0, 1, 1, 2

(4) 通路数: $7 \times 1 + 8 + 2 + 2 + 6 + 5 + 3 + 5 + 10 + 8 + 5 + 8 = 69$.

回路数: $0 + 2 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 4 + 2 + 2 = 15$