

离散数学练习题

一、选择题

- 1、下列语句中哪个是真命题 (C)。
 A. 我正在说谎。 B. 如果 $1+2=3$ ，那么雪是黑色的。
 C. 如果 $1+2=5$ ，那么雪是白色的。 D. 严禁吸烟！
- 2、下列句子中是命题的有 (D)
 A. 上课时请不要说话！ B. 我在说谎。
 C. 你吃饭了吗？ D. 上海是中国的首都。
- 3、下列句子是命题的是 (C)
 A. 水开了吗？ B. 这朵花多好看呀！
 C. 2 是常数。 D. 我正在说谎。
- 4、设命题公式 $G = p \rightarrow (p \wedge (q \rightarrow r))$ ，则 G 是 (C)。
 A. 恒假的； B. 恒真的；
 C. 可满足的； D. 析取范式。
- 5、谓词公式 $F(x, y, z) \rightarrow \forall x \exists y G(x, y, z)$ 中的变元 x (C)。
 A. 是自由变元但不是约束变元； B. 既不是自由变元又不是约束变元；
 C. 既是自由变元又是约束变元； D. 是约束变元但不是自由变元。
- 6、设 $A = \{1, 2, 3\}$ ，则下列关系 R 不是等价关系的是 (C)
 A. $R = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ ；
 B. $R = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle\}$ ；
 C. $R = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 1, 4 \rangle\}$ ；
 D. $R = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle\}$ 。
- 7、设 R 为实数集，映射 $\sigma: R \rightarrow R$ ， $\sigma(x) = -x^2 + 2x - 1$ ，则 σ 是 (D)。
 A. 单射而非满射 B. 满射而非单射 C. 双射 D. 既不是单射，也不是满射
- 8、下列二元运算在所给的集合上不封闭的是 (D)
 A. $S = \{2x-1 \mid x \in \mathbb{Z}^+\}$ ，S 关于普通的乘法运算
 B. $S = \{0, 1\}$ ，S 关于普通的乘法运算
 C. 整数集合 \mathbb{Z} 和普通的减法运算
 D. $S = \{x \mid x = 2^n, n \in \mathbb{Z}^+\}$ ，S 关于普通的加法运算
- 9、*运算如下表所示，哪个能使 $(\{a, b\}, *)$ 成为含么元半群 (D)

| | | | |
|--|--|--|--|
| $\begin{array}{c cc} * & a & b \\ \hline a & a & b \\ b & a & b \end{array}$ | $\begin{array}{c cc} * & a & b \\ \hline a & a & a \\ b & b & b \end{array}$ | $\begin{array}{c cc} * & a & b \\ \hline a & a & a \\ b & a & a \end{array}$ | $\begin{array}{c cc} * & a & b \\ \hline a & a & b \\ b & b & a \end{array}$ |
| A | B | C | D |
- 10、下列各组数中，能构成无向图的度数列是 (D)
 A. 1, 1, 1, 2, 4 B. 1, 2, 3, 4, 5
 C. 0, 1, 0, 2, 4 D. 1, 2, 3, 3, 5
- 11、一棵树有 2 个 4 度顶点，3 个 3 度顶点，其余都是树叶，则该树中树叶的个数是 (B)

- A. 8 B. 9 C. 10 D. 11
- 12、图 G 是有 6 个顶点的连通图，总度数为 20，则从 G 中删去 (B) 边后使之变成树。
- A. 10 ; B. 5; C. 3 ; D. 2。
- 13、“所有的人都是要死的。苏格拉底是人，所以苏格拉底是要死的。”则该句话 (B)
- A. 不是命题; B. 是真命题; C. 是假命题; D. 是悖论。
- 14、一个公式在等价意义下，下面哪个写法是唯一的 (C)。
- A. 析取范式; B. 合取范式; C. 主析取范式; D. 以上答案都不对。
- 15、设论域 $E=\{a, b\}$ ，且 $P(a, a)=1$, $P(a, b)=0$, $P(b, a)=1$, $P(b, b)=0$ 则下列公式中真值为 1 的是 (D)
- A. $\exists x \forall y P(x, y)$ B. $\forall x \forall y P(x, y)$ C. $\forall x P(x, x)$ D. $\forall x \exists y P(x, y)$
- 16、设集合 $A=\{1, 2, 3\}$ ， A 上的关系 $R=\{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle\}$ ，则 R 不具有 (A) 性质。
- A. 自反性 B. 对称性 C. 传递性 D. 反对称性
- 17、设集合 $A=\{a, b, c, d\}$, $B=\{1, 2, 3, 4\}$ ，则从 A 到 B 的函数 $f=\{\langle a, 2 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle c, 3 \rangle, \langle d, 2 \rangle\}$ 是 (D)。
- A. 双射函数 B. 单射函数
C. 满射函数 D. 即不是满射又不是单射函数
- 18、设 N 为自然数集(含 0)，函数 $F: N \rightarrow N \times N$, $F(n)=\langle n, n+1 \rangle$ 是 (C)
- A. 满射，不是单射; B. 不是单射，不是满射; C. 单射，不是满射; D. 双射。
- 19、下面给出的一阶逻辑等值式中，(B) 是错的。
- A. $\exists x(A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow \exists x A(x) \vee \exists x B(x)$; C. $\neg \forall x A(x) \Leftrightarrow \exists x(\neg A(x))$;
B. $\forall x(A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow \forall x A(x) \vee \forall x B(x)$; D. $A \rightarrow \forall x B(x) \Leftrightarrow \forall x(A \rightarrow B(x))$.
- 20、下列各代数系统中，不含零元素的是 (C)
- A. $\langle M_n(R), * \rangle$, $M_n(R)$ 是全体 n 阶实矩阵集合， $*$ 是矩阵乘法运算。
B. $\langle p(S), Y \rangle$, $p(S)$ 是集合 S 的幂集合， Y 是集合的并运算。
C. $\langle R, + \rangle$, R 是有理数集， $+$ 是数的加法运算。
D. $\langle I, o \rangle$, I 是整数集， o 是数的乘法运算。
- 21、在具有 n 个结点的无向连通图中，(B)。
- A. 恰好有 n 条边 B. 至少有 $n-1$ 条边
C. 最多有 n 条边 D. 至少有 n 条
22. 半群、群及独异点的关系是 (A)
- (A) $\{\text{群}\} \subset \{\text{独异点}\} \subset \{\text{半群}\}$ (B) $\{\text{独异点}\} \subset \{\text{半群}\} \subset \{\text{群}\}$
(C) $\{\text{独异点}\} \subset \{\text{群}\} \subset \{\text{半群}\}$ (D) $\{\text{半群}\} \subset \{\text{独异点}\} \subset \{\text{群}\}$
23. 设集合 $A=\{1, 2, 3\}$ ， A 上的关系 $R=\{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ ，则 R 不具有 (D)
- (A) 自反性 (B) 对称性 (C) 传递性 (D) 反自反性

24. *运算如下表所示, 哪个能使 $\langle \{a, b\}, * \rangle$ 成为含么元半群…………… (D)

| | | |
|---|---|---|
| * | a | b |
| a | a | b |
| b | a | b |

(A)

| | | |
|---|---|---|
| * | a | b |
| a | a | a |
| b | b | b |

(B)

| | | |
|---|---|---|
| * | a | b |
| a | a | a |
| b | a | a |

(C)

| | | |
|---|---|---|
| * | a | b |
| a | a | b |
| b | b | a |

(D)

25. 设 P : 张三可以做这件事, Q : 李四可以做这件事。命题“张三或李四可以做这件事”符号化为 (A)

(A) $P \vee Q$

(B) $P \vee \sim Q$

(C) $P \leftrightarrow Q$

(D) $\sim(\sim P \vee \sim Q)$

26. 4、设 $A = \{a, b, c\}$, 则 A 上关系 $R = \{ \langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle a, c \rangle \}$ 的对称闭包 $S(R)$ 是 (C)

A. $R \cup IA$; B. R ; C. $R \cup \{ \langle c, a \rangle \}$; D. $R \cap IA$ 。

27. 以下命题公式中, 为永假式的是 (C)

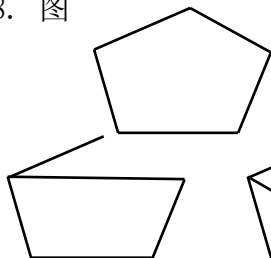
(A) $p \rightarrow (p \vee q \vee r)$

(B) $(p \rightarrow \neg p) \rightarrow \neg p$

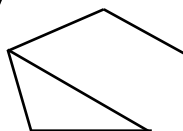
(C) $\neg (q \rightarrow q) \wedge p$

(D) $\neg (q \vee \neg p) \rightarrow (p \wedge \neg p)$

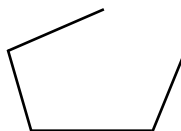
38. 图 的生成子图为…………… (C)



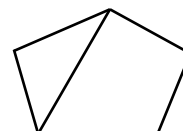
(A)



(B)



(C)



(D)

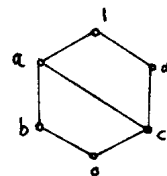
29. 如下图所示的有界格中, 元素 b 的补元是 (D)

(A) a

(B) 0

(C) c

(D) d



30. 设 $A = \{a, b, c\}$, 则下列是集合 A 的划分的是 (D)

(A) $\{\{b, c\}, \{c\}\}$

(B) $\{\{a, b\}, \{a, c\}\}$

(C) $\{\{a, b\}, c\}$

(D) $\{\{a\}, \{b, c\}\}$

31. 整数集 Z 上“ $<$ ”关系的自反闭包是关系

(D)

(A) $=$

(B) \neq

(C) $>$

(D) \leq

32. 下列式子正确的是 (B)

(A) $\emptyset \in \emptyset$

(B) $\emptyset \subseteq \emptyset$

(C) $\{\emptyset\} \subseteq \emptyset$

(D) $\{\emptyset\} \in \emptyset$

33. 设 i 是虚数, \cdot 是复数乘法运算, 则 $G = \langle \{1, -1, i, -i\}, \cdot \rangle$ 是群, 下列是 G 的子群是 (A)

(A) $\langle \{1\}, \cdot \rangle$

(B) $\langle \{-1\}, \cdot \rangle$

(C) $\langle \{i\}, \cdot \rangle$

(D) $\langle \{-i\}, \cdot \rangle$

34. 集合 $A = \{1, 2\}$ 的幂集 $P(A)$ 的基数是 (D)

(A) 0

(B) 1

(C) 2

(D) 4

35. 下列哪个联结词运算不可交换? (A)

(A) \rightarrow

(B) \leftrightarrow

(C) \vee

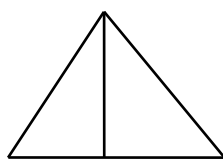
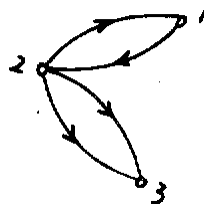
(D) \wedge

36. 设集合 $A = \{1, 2, 3, \dots, 10\}$, 下列定义的哪种运算关于集合 A 是不封闭的 (D)

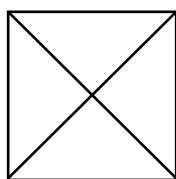
(A) $x * y = \max\{x, y\}$

(B) $x * y = (x, y)$ 即 x, y 的最大公约数

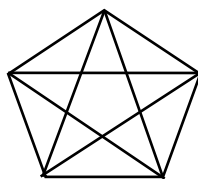
- (C) $x*y=\min\{x,y\}$ (D) $x*y=[x,y]$ 即 x,y 的最小公倍数
37. 设 R 为实数集, 函数 $f: R \rightarrow R, f(x)=2x$, 则 f 是 (C)
- A. 满射函数 B. 单射函数 C. 双射函数 D. 非单射非满射
38. 若 $\langle A, * \rangle$ 是一个代数系统, 且满足结合律, 则 $\langle A, * \rangle$ 必为 (A)
- (A) 半群 (B) 独异点 (C) 群 (D) 交换群
39. 设 R 是 A 上的等价关系, 即 R 是 (D)
- (A) 反自反的, 对称的, 传递的 (B) 自反的, 反对称的, 传递的
- (C) 反自反的, 反对称的, 传递的 (D) 自反的, 对称的, 传递的
40. 设 $A=\{1,2,3\}$, A 上二元关系 R 的关系图所示, 那么 R 具有 (D)
- A. 自反性;
B. 对称性;
C. 传递性;
D. 反自反性.
41. 下列哪一组命题公式是等价的是 (B)
- (A) $\sim P \wedge \sim Q, P \vee Q$ (B) $A \rightarrow (B \rightarrow A), \sim A \rightarrow (A \rightarrow \sim B)$
- (C) $Q \rightarrow (P \vee Q), \sim Q \wedge (P \vee Q)$ (D) $\sim A \vee (A \wedge B), B$
42. 设 $S=\{0,1\}$, 则 S (A)
- (A) 在普通乘法下封闭, 在普通加法下不封闭;
(B) 在普通加法和乘法下都封闭;
(C) 在普通加法下封闭, 在普通乘法下不封闭;
(D) 在普通加法和乘法下都不封闭;
43. 下面谓词公式是前束范式的是 (A)
- A. $\forall x \forall y \exists z (B(x,y) \rightarrow A(z))$ B. $\neg \forall x \exists y (B(x,y))$
- C. $\exists x \forall y \neg \exists z (B(x,y) \wedge A(z))$ D. $\forall x (B(x,y) \rightarrow \exists y B(y))$
44. 整数集合 Z 上 “ $<$ ” 关系的自反闭包是关系 (D)
- (A) $=$ (B) \neq (C) $>$ (D) \leq
45. 下列图既是欧拉图, 又是哈密顿图的是 (C)



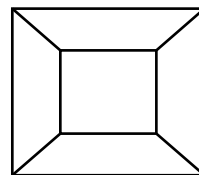
(A)



(B)

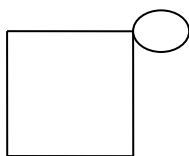


(C)

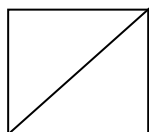


(D)

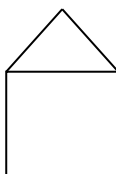
46. 下列图中是欧拉图的是 (A)。



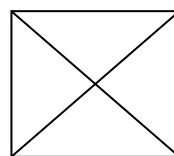
A



B

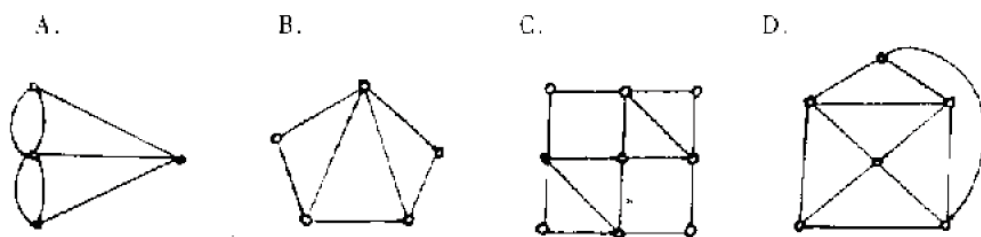


C

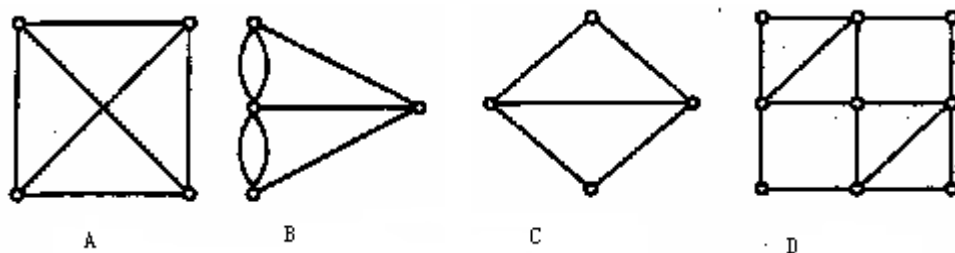


D

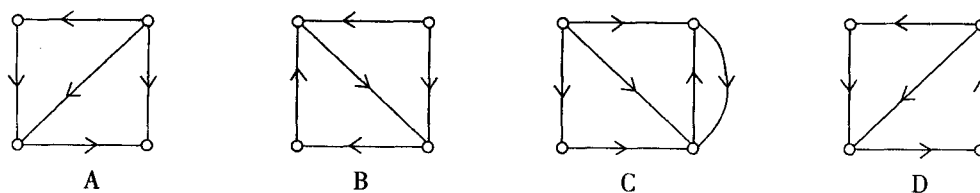
47、下列图是欧拉图的是 (C)



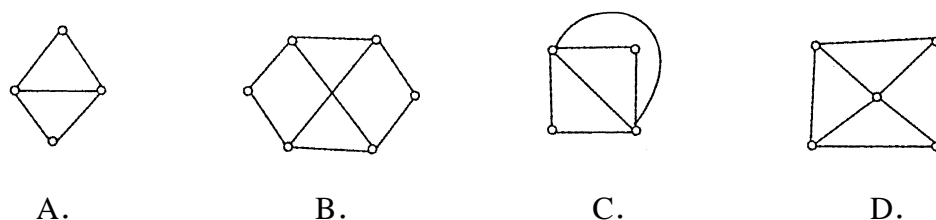
48、以下图中哪个是欧拉图 (D)



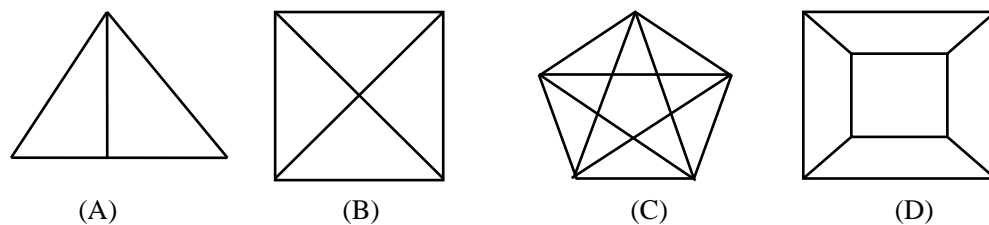
49、下列各有向图是强连通图的是 (D)



50、下列各图中既是欧拉图，又是哈密顿图的是 (C)



51、下列图既是欧拉图, 又是哈密顿图的是 (C)



52. 设 $A = \{a, b, c\}$, A 上二元关系 $R = \{ \langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle a, c \rangle \}$, 则关系 R 的对称闭包 $S(R)$ 是 (C)

A. $R \cup IA$; B. R ; C. $R \cup \{ \langle c, a \rangle \}$; D. $R \cap IA$.

53. 下列式子正确的是 (B)

A. $\emptyset \in \emptyset$; B. $\emptyset \subseteq \emptyset$; C. $\{\emptyset\} \subseteq \emptyset$; D. $\{\emptyset\} \in \emptyset$ 。

54. 函数 $f: A \rightarrow B$ 可逆的充要条件是 (**D**)

A. $A=B$; B. A 与 B 有相同的基数; C. f 为满射; D. f 为双射。

二、填空题

1、公式 $(P \wedge Q) \rightarrow (R \vee S)$ 真值表中共有 **16** 种真值指派。

2、设 $A(x):x$ 是运动员, $B(x):x$ 是强壮的. 命题“没有一个运动员不是强壮的”可符号化为_____。

3、_____是公式 $\exists x F(y, x) \rightarrow \forall y G(y)$ 的前束范式。

4、设集合 $A=\{1, 2, 3\}$ 上两个二元关系为 $R_1=\{<1, 3>, <2, 1>, <3, 2>\}$ 和 $R_2=\{<1, 2>, <2, 3>, <3, 1>\}$, 则

$R_1 \circ R_2 =$ _____, $t(R_1) =$ _____。

5、集合 $Z_m=\{[0], [1], [2], \dots, [m-1]\}$, 在 Z_m 上定义运算 $+$ 为: 对任意的 $[i], [j] \in Z_m$ 有: $[i] + [j] = [(i+j) \pmod{m}]$, 则 $\langle Z_m, + \rangle$ 的幺元是 **[0]**, $[i] \in Z_m$ 的逆元是 **[m-i]**。

6、无向图 G 如图 1 所示, 则 G 的边连通度为 **2**。

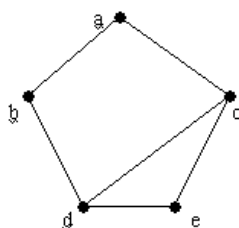


图 1

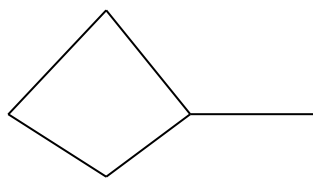


图 2

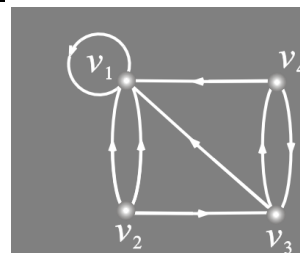


图 3

7、无向图 G 如图 2 所示, 则 G 的点连通度为 **1**。

8、有向图 D 如图 3 所示, 则有向图 D 的邻接矩阵 $A =$ _____, D 中长度为 2 的回路有 **2** 条。

9、设 $p: 1+1=5$, q : 明天是阴天。则命题“只要 $1+1=5$, 那么明天是阴天”可符号化为 _____, 其真值为 **1**。

10、设 $F(x):x$ 是兔子, $G(y):y$ 是乌龟, $H(x,y):x$ 比 y 跑得快, 则“并不是所有的兔子都比乌龟跑得快。”可符号化为 _____

11、设有向图 D 的邻接矩阵 $A(D) = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$, 则长度为 2 的通路有 **10** 条。

12、设 $Z_4 = \{0, 1, 2, 3\}$, $x \oplus y = \begin{cases} x+y & x+y < 4 \\ x+y-4 & x+y \geq 4 \end{cases}$, 则 (Z_4, \oplus) 的生成元是 **1** 或 **3**。

- 13、具有 16 个结点的完全无向图其边数一定为 120 条。
- 14、设集合 $A = \{2, 3, 4, 6, 8, 12, 24\}$, R 为 A 上的整除关系, 集合 A 中的极大元是 24; 极小元 2, 3;
- 15、整数加群的幺元是 0。
- 16、若 $A = \{1, 2, 3\}$, $\forall x, y \in A, x * y = \min\{x, y\}$, 则 $*$ 的运算表为 _____。
- 17、设 $A = \{a, \{a\}\}$, A 的幂集 $P(A)$ 是 _____。
- 18、设 G 是 n 阶无向完全图, 则该图的边数为 _____。
- 19、在一棵根树中, 仅有一个结点的入度为 0, 称为树根, 其余结点的入度均为 1。
- 20、设 A, B 是两个集合, 其中 $A = \{a, b, c\}$, $B = \{1, 2\}$, 则 $A \times B =$ _____。
- 21、设个体域 $A = \{a, b\}$, 公式 $\forall x P(x) \wedge \exists x S(x)$ 在 A 中消去量词后应是 _____。
- 22、设 $M(x):x$ 是人, $D(x):x$ 是要死的, 则命题“所有的人都是要死的”可符号化为 _____, 其中量词的辖域是 _____。
- 23、画出完全图 K_5 _____。
- 24、设 $A = \{a, b, c\}$, 则 $A \times A$ 中的元素有 9 个。
- 25、设集合 $A = \{1, 2, 3, 4\}$, R 为 A 上的一个二元关系, $R = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}$ 则 R 的关系矩阵为 _____。
- 26、设 G 是 m 阶有向完全图, 则该图的边数为 $m(m-1)$ 。
- 27、设 $P(x):x$ 非常聪明; $Q(x):x$ 非常能干; a : 小李; 则命题“小李非常聪明和能干”的谓词表达式为 _____。
- 28、设 A, B 是两个集合, $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{2, 3, 5\}$, 则 $A \oplus B =$ $\{1, 4, 5\}$ 。
- 29、公式 $A \rightarrow (\forall x) B(x)$ 的前束范式为 _____。
- 30、一个简单连通无向图有 n 个节点, 它的边数至少有 $n-1$ 条。
- 31、 R 是集合 A 上的二元关系, 如果关系 R 同时具有 _____ 性、性和 _____ 性, 则称 R 是偏序关系。
- 32、设 $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, 其中 \oplus 为集合的对称差, 则群方程 $\{1, 3\} \oplus X = \{3, 4, 5\}$ 的解为 _____。
- 33、设 e 是群 G 上的幺元, 若 $a \in G$, 且 $a^2 = e$, 则 $a^{-1} =$ _____, $a^{-2} =$ _____。
- 34、一个 _____ 且 _____ 的无向图称为树。
- 35、设 $p: a$ 能被 2 整除, $q: a$ 能被 4 整除。则命题“除非 a 能被 2 整除, a 才能被 4 整除”可符号化为 _____, 此命题真值为 _____。
- 36、设 $F(x):x$ 是兔子, $G(x):x$ 是乌龟, $H(x, y):x$ 比 y 跑得快, 则“并不是所有的兔子都比乌龟跑得快。”可符号化为 _____。
- 37、设个体域 $A = \{a, b\}$, 公式 $\forall x P(x) \wedge \exists x S(x)$ 在 A 中消去量词后应是 _____。
- 38、 R 集合 $A = \{1, 2, 3, 4\}$ 上的二元关系, 其中 $R = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$, 则 $R^2 =$ _____。

39、设群 $G = \langle P(\{a, b\}), \oplus \rangle$ ，其中 \oplus 为集合的对称差运算，那么群方程

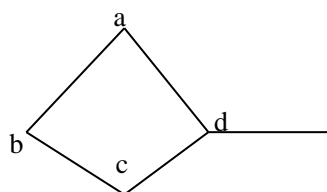
$X \oplus \{a, b\} = \{b\}$ 的解是 $X =$ _____。

40、设 $Z_4 = \{0, 1, 2, 3\}$, $x \oplus y = (x + y) \bmod 4$ ，则 (Z_4, \oplus) 的生成元是____ 或_____。

41、设 $G = \{e, a, b, c\}$ 是 Klein 四元群， $H = \{e, a\}$ 是 G 的子群，那么 H 的所有不同的右陪集是：_____，_____。

42、具有 16 个结点的完全无向图有_____条边。

43、无向图 G 如图所示，



则 G 的全部点割集为_____，

三、计算题

1、求公式 $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \vee p)$ 的主析取范式和主合取范式。

2、求公式 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 的主析取范式和主合取范式。

解：方法一（等值演算法）

$$\begin{aligned}
 & (p \rightarrow q) \leftrightarrow r \\
 \Leftrightarrow & ((p \rightarrow q) \rightarrow r) \wedge (r \rightarrow (p \rightarrow q)) \\
 \Leftrightarrow & (\neg(\neg p \vee q) \vee r) \wedge ((\neg p \vee q) \vee \neg r) \\
 \Leftrightarrow & ((p \wedge \neg q) \vee r) \wedge (\neg p \vee q \vee \neg r) \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge r) \vee (q \wedge r) \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge q \wedge r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge r) \\
 \Leftrightarrow & m_1 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_7
 \end{aligned}$$

方法二（真值表法）

公式 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 真值表如下：

| p | q | r | $p \rightarrow q$ | $(p \rightarrow q) \rightarrow r$ | $r \rightarrow (p \rightarrow q)$ | $(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ |
|---|---|---|-------------------|-----------------------------------|-----------------------------------|---------------------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

根据真值表可以得到主析取范式为： $m_1 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_7$

3、设集合 $A = \{1, 2, 3\}$ ， R 为 A 上的二元关系， $R = \{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 2, 3 \rangle \}$ ，求

R^2 , $r(R)$, $s(R)$, $t(R)$ 的集合表达式。

解：因为 $R = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle\}$ ，所以

$$R^2 = \{\langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle\}$$

$$r(R) = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle\}$$

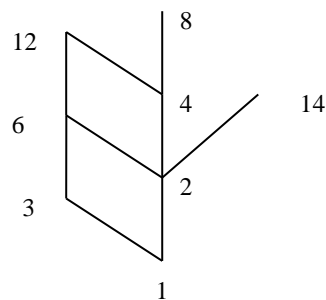
$$s(R) = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}$$

$$t(R) = E_A$$

4、在偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 中，其中 $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, 14\}$ ， \leq 是 A 中的整除关系，求集合 $D = \{2, 3, 4, 6\}$ 的极大元，极小元，最大元，最小元，上界，下界，最小上界和最大下界。

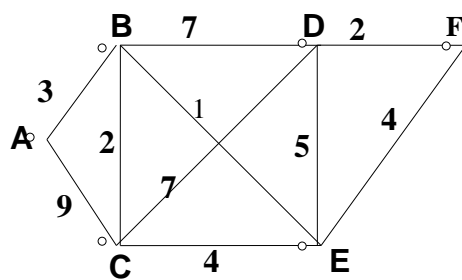
解：

(1) $\langle A, R \rangle$ 的哈斯图如下：

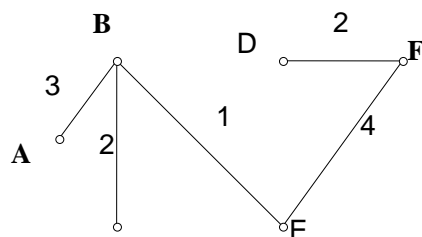


集合 $D = \{2, 3, 4, 6\}$ 的
极大元为 4, 6，极小元 2, 3；
无最大元和最小元；
上界为 12，下界为 1，
最小上界 12；最大下界为 1

5、用 Kruskal 算法求下列权图的最小生成树，并求最小生成树的权数，要求写出解的过程。



解：取数的由小到大的排列为 $1 < 2 < 3 < 4 < 5 < 7 < 9$

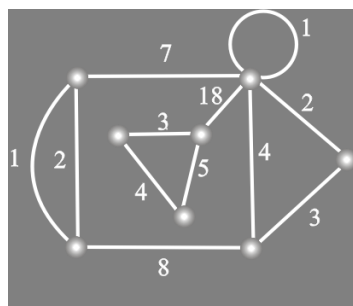


C

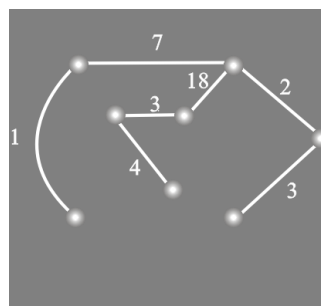
最小生成树如图所示：

最小生成树的权数为其权 $W(T)=12$

- 7、用 Kruskal 算法求下列左边带权图 (a) 的最小生成树, 并求最小生成树的权数.



(a)



(b)

解 最小生成树如上面右图 (b) 所示, 最小生成树的权数为 $W(T)=38$ 。

- 8、设 $A=\{a, b, c, d\}$, $R=\{\langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle\}$ 。试用关系图表示 R 及 R 的传递闭包。

- 9、设 $G=\langle a \rangle$ 是 10 阶循环群, 求出 G 的所有子群。

解: 因为 10 的正因子是 1, 2, 5, 10, 所以 G 的子群有 4 个, 分别是

$$\langle a^{10} \rangle = \{e\}$$

$$\langle a^5 \rangle = \{e, a^5\}$$

$$\langle a^2 \rangle = \{e, a^2, a^4, a^6, a^8\}$$

$$\langle a \rangle = G$$

- 10、设 $G=\langle a \rangle$ 是 12 阶循环群, 求出 G 的所有子群。

解: 因为 12 的正因子是 1, 2, 3, 4, 6, 12, 所以 G 的子群有 6 个, 分别是

$$\langle a^{12} \rangle = \{e\}$$

$$\langle a^6 \rangle = \{e, a^6\}$$

$$\langle a^4 \rangle = \{e, a^4, a^8\}$$

$$\langle a^3 \rangle = \{e, a^3, a^6, a^9\}$$

$$\langle a^2 \rangle = \{e, a^2, a^4, a^6, a^8, a^{10}\}$$

$$\langle a \rangle = G$$

- 11、画出 3 阶 2 条边的所有非同构的有向简单图。

解 由握手定理, 所画的有向简单图各顶点度数之和为 4, 最大出度和最大入度均小于或等于 2。度数列及入度出度列为

(a) 度数列 1, 2, 1

入度列 0, 1, 1, 出度列 1, 1, 0

入度列 0, 2, 0, 出度列 1, 0, 1

入度列 1, 0, 1, 出度列 0, 2, 0

(b) 度数列 2, 2, 0, 入度列 1, 1, 0, 出度列 1, 1, 0

所要求的全部非同构的有向图有 4 个, 图 14.6 所示。

- 12、(1) 在一棵有 2 个 2 度顶点, 4 个 3 度顶点, 其余顶点都是树叶的无向树中, 应该有几片树叶? (2) 画出两棵非同构的满足 (1) 中顶点度数的无向树 T_1 和

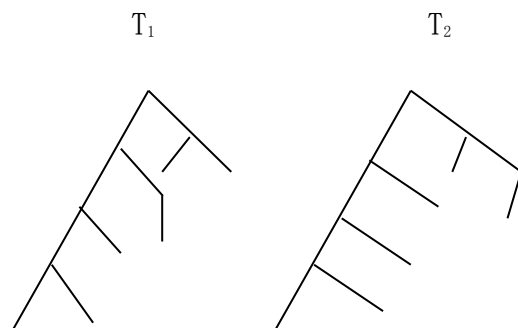
T₂。

解：(1) 设树有 n 个顶点，则有 $n-6$ 片树叶，根据握手定理可知

$$2 \times 2 + 4 \times 3 + (n-6) = 2(n-1)$$

于是 $n=12$ ，因此有 6 片树叶。

(2) 两棵非同构的树为



13、画出所有有 3 片树叶、1 个 3 度顶点、其余顶点度数不等于 1 和 3 的 7 阶非同构的无向树。

答案见教材例题 16.2

14、A、B、C、D 四个人中要派两个人出差，需满足如下条件：

- (1) 若 A 去，则 C 和 D 中要去一人；
- (2) B 和 C 不能都去；
- (3) C 去则 D 要留下。

问有几种派法？如何派？

解：用 A、B、C、D 分别表示 A 去，B 去，C 去，D 去出差，则命题符号化如下：

- (1) $A \rightarrow (C \odot D)$ (\odot 表示异或，可用其它符号)
- (2) $(B \wedge \neg C) \vee (\neg B \wedge C)$
- (3) $C \rightarrow \neg D$

出差的派法要同时满足上述三个条件，故

$$G = (A \rightarrow (C \odot D) \wedge ((B \wedge \neg C) \vee (\neg B \wedge C))) \wedge (C \rightarrow \neg D)$$

列该公式的真值表如下：(可以去掉所有不满足条件的，只剩 6 种情况如下：)

| A | B | C | D | (1) | (2) | (3) | G |
|---|---|---|---|-----|-----|-----|---|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |

由真值表知有两种派法 A，C 去或 B，D 去。

15、一棵树有 2 个 4 度结点，3 个 3 度结点，其余结点是叶子，求该树的叶子数。

解：设树的叶子数为 x ，于是 T 中有 $x+2+3$ 个顶点，有 $(x+2+3)-1$ 条边，

由握手定理知 T 中所有顶点的度数之和 $\sum_{i=1}^{x+5} d(v_i) = 2[(x+2+3)-1]$

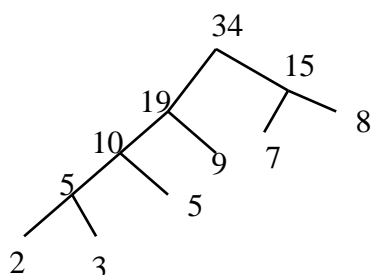
$$2 \times 4 + 3 \times 3 + x \times 1 = 2 \times [(2+3+x)-1]$$

$$X=9$$

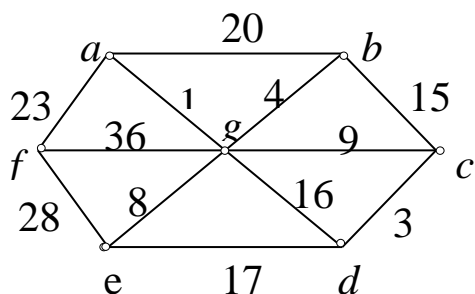
16、求带权为 2, 3, 5, 7, 8, 9 的最优二叉树, 并编一个最佳 2 元前缀码.

解: 最优二叉树如下图所示:

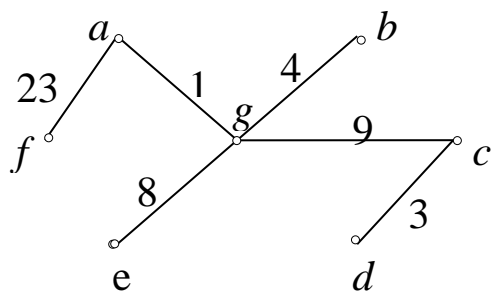
编码: 2: 0000; 3: 0001 5: 001 7: 10 8: 11 9: 01



17、带权无向图 G 如下, 求 G 的最小生成树 T 及 T 的权总和, 要求写出解的过程。



解: 取数的由小到大的排列为 $1 < 3 < 4 < 8 < 9 < 15 < 16 < 17 < 20 < 23 < 28 < 36$



最小生成树如图所示:

最小生成树的权数为其权 $W(T)=48$

18、求 $\neg(P \rightarrow Q) \leftrightarrow (P \rightarrow \neg Q)$ 的主合取范式并给出所有使命题为真的赋值。

解: 原式 $\Leftrightarrow (\neg(P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow \neg Q)) \wedge ((P \rightarrow \neg Q) \rightarrow \neg(P \rightarrow Q))$

$\Leftrightarrow ((P \rightarrow Q) \vee (P \rightarrow \neg Q)) \wedge (\neg(P \rightarrow \neg Q) \vee \neg(P \rightarrow Q))$

$\Leftrightarrow (\neg P \vee Q \vee \neg P \vee \neg Q) \wedge (\neg(\neg P \vee \neg Q) \vee (P \wedge \neg Q))$

$\Leftrightarrow (\neg(P \wedge \neg Q) \vee (P \wedge \neg Q))$

$\Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (P \wedge \neg Q)$

$\Leftrightarrow P \wedge (Q \vee \neg Q)$

$\Leftrightarrow P \vee (Q \wedge \neg Q)$

$\Leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee \neg Q)$

命题为真的赋值是 $P=1, Q=0$ 和 $P=1, Q=1$

19、某班有学生 60 人，其中有 38 人选修 Visual C++ 课程，有 16 人选修 Visual Basic 课程。有 21 人选修 Java 课程；有 3 人这三门课程都选修，有 2 人这三门课程都不选修，问仅选修两门课程的学生人数是多少？

解 设选修 Visual C++ 课程的学生为集合 A；选修 Visual Basic 课程的学生为集合 B；选修 Java 课程的学生为集合 C。

由题意可知：

$$|A|=38 \quad |B|=16 \quad |C|=21$$

$$|A \cap B \cap C|=3 \quad 60 - |A \cup B \cup C|=2$$

因为 $|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$

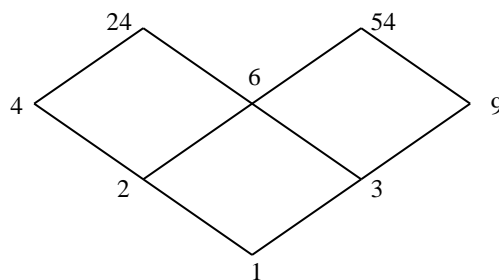
所以有： $|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| = 20$ 。

所以仅选修两门课程的学生数是

$$|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| - 3|A \cap B \cap C| = 11。$$

20、设 $\langle A, R \rangle$ 为一个偏序集，其中 $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 9, 24, 54\}$ ， R 是 A 上的整除关系。(1) 画出 $\langle A, R \rangle$ 的哈斯图；(2) 求 R 关于 A 的极大元；(3) 求 $B = \{4, 6, 9\}$ 的最小上界和最大下界。

解：解 (1) $\langle A, R \rangle$ 的哈斯图如下：



(2) R 关于 A 的极大元为 24, 54；

(3) 集合 $B = \{4, 6, 9\}$ 的无最小上界，最大下界是 1。

四、证明题

1、设 R_1, R_2 为 A 上的关系，证明： $(R_1 \cup R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cup R_2^{-1}$ 。

证明：对任意的 $x, y \in A$ ，有

$$\begin{aligned}
 & \langle x, y \rangle \in (R_1 \cup R_2)^{-1} \\
 & \Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in R_1 \cup R_2 \\
 & \Leftrightarrow (\langle y, x \rangle \in R_1) \vee (\langle y, x \rangle \in R_2) \\
 & \Leftrightarrow (\langle x, y \rangle \in R_1^{-1}) \vee (\langle x, y \rangle \in R_2^{-1}) \\
 & \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R_1^{-1} \vee R_2^{-1}
 \end{aligned}$$

$$\text{故 } (R_1 \cup R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cup R_2^{-1}$$

2、设 R_1, R_2 为 A 上的关系，证明： $(R_1 \cap R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cap R_2^{-1}$ 。

证明：对任意的 $x, y \in A$ ，有

$$\begin{aligned}
 & \langle x, y \rangle \in (R_1 \cap R_2)^{-1} \\
 & \Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in R_1 \cap R_2 \\
 & \Leftrightarrow (\langle y, x \rangle \in R_1) \wedge (\langle y, x \rangle \in R_2)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow (\langle x, y \rangle \in R_1^{-1}) \wedge (\langle x, y \rangle \in R_2^{-1}) \\ &\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R_1^{-1} \cap R_2^{-1} \end{aligned}$$

$$\text{故 } (R_1 \cap R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cap R_2^{-1}$$

3、在自然推理系统 P 中，构造下面推理的证明：

只要 A 曾到过受害者房间并且 11 点以前没离开，A 就犯了谋杀罪。A 曾到过受害者房间。如果 A 在 11 点以前离开，看门人会看见他。看门人没有看见他，所以 A 犯了谋杀罪。

证明：命题符号化：

p: A 曾到过受害者房间

q: A 11 点以前离开

r : A 犯了谋杀罪

s: 看门人会看见他

前提: $(p \wedge \neg q) \rightarrow r, p, q \rightarrow s, \neg s$

结论: r

证明: ① $\neg s$

② $q \rightarrow s$

③ $\neg q$

④ p

⑤ $(p \wedge \neg q)$

⑥ $(p \wedge \neg q) \rightarrow r$

⑦ r

4、设 $C^* = \{a+bi \mid a, b \text{ 为实数, 且 } a \neq 0\}$ 。其中 i 是虚数单位。在 C^* 上定义：

$$R = \{\langle a+bi, c+di \rangle \mid a+bi \in C^* \wedge c+di \in C^* \wedge ac > 0\}$$

(1) 证明: R 是 C^* 上的等价关系;

(2) 给出 R 产生的等价类。

证明: (1) 对任意的 $a+bi \in C^*$,

$$a \neq 0 \Leftrightarrow aa > 0 \Leftrightarrow (a+bi) R (a+bi)$$

所以 R 是自反的。

(2) 对任意的 $a+bi, c+di \in C^*$,

$$(a+bi) R (c+di) \Leftrightarrow ac > 0 \Leftrightarrow ca > 0 \Leftrightarrow (c+di) R (a+bi)$$

所以 R 是对称的。

(3) 对任意的 $a+bi, c+di, e+fi \in C^*$,

$$\begin{aligned} (a+bi) R (c+di), (c+di) R (e+fi) &\Leftrightarrow ac > 0, ce > 0 \Leftrightarrow ae > 0 \\ &\Leftrightarrow (a+bi) R (e+fi) \end{aligned}$$

所以 R 是传递的。

综上 R 是一个等价关系。

R 有两个不同的等价类。设为 K_1, K_2

$$K_1 = \{(a+bi) \mid a > 0\}, K_2 = \{(a+bi) \mid a < 0\}$$

5、证明: 6 阶群中必含 3 阶元。

证明: 设 G 是 6 阶群, 由 L 一定理的推论 1 知 G 中元素的阶只可能是 1, 2,

3, 6。

若 G 中含有 6 阶元, 设该元素为 a, 则 a^2 为 3 阶元。

若 G 中不含有 6 阶元, 下面证明 G 中必含有 3 阶元。若不然 G 中只含有 1

阶和 2 阶元, 即对任意 $a \in G$, 有 $a^2=e$, 则 G 是 Abel 群, 取 G 中两个不同的 2 阶元 a, b , 令 $H=\{e, a, b, ab\}$, 则 H 是 G 的子群, 但 $|H|=4$, $|G|=6$, 4 不整除 6, 矛盾。故 G 中必含有 3 阶元。

6、构造下面推理的证明:

前提: $\neg \exists x(F(x) \wedge H(x)), \forall x(G(x) \rightarrow H(x))$.

结论: $\forall x(G(x) \rightarrow \neg F(x))$.

证明:

- | | |
|---|---------------|
| (1) $\neg \exists x(F(x) \wedge H(x))$ | 前提引入 |
| (2) $\forall x(\neg F(x) \vee \neg H(x))$ | (1) 置换 |
| (3) $\forall x(H(x) \rightarrow \neg F(x))$ | (2) 置换 |
| (4) $H(y) \rightarrow \neg F(y)$ | (3) UI |
| (5) $\forall x(G(x) \rightarrow H(x))$ | 前提引入 |
| (6) $G(y) \rightarrow H(y)$ | (5) UI |
| (7) $G(y) \rightarrow \neg F(y)$ | (6) (4) 假言三段论 |
| (8) $\forall x(G(x) \rightarrow \neg F(x))$ | (7) UG |

7、构造下列推理的证明.

前提: $p \vee q, p \rightarrow \neg r, s \rightarrow t, \neg s \rightarrow r, \neg t$

结论: q

证明:

- | | |
|----------------------------|---------------|
| (1) $s \rightarrow t$ | 前提引入 |
| (2) $\neg t$ | 前提引入 |
| (3) $\neg s$ | (1) (2) 拒取式 |
| (4) $\neg s \rightarrow r$ | 前提引入 |
| (5) r | (3) (4) 假言推理 |
| (6) $p \rightarrow \neg r$ | 前提引入 |
| (7) $\neg p$ | (5) (6) 拒取式 |
| (8) $p \vee q$ | 前提引入 |
| (9) q | (7) (8) 析取三段论 |

8、试证: 任一棵非平凡树 G 至少有两片树叶。

证明: 设 T 中有 x 片树叶, y 个分支点。于是 T 中有 $x+y$ 个顶点, 有 $x+y-1$ 条边, 由握手定理知 T 中所有顶点的度数之和 $\sum_{i=1}^{x+y} d(v_i) = 2(x+y-1)$ 。

又树叶的度为 1, 任一分支点的度大于等于 2 于是

$$\sum_{i=1}^{x+y} d(v_i) \geq x \cdot 1 + 2y$$

从而

$$\begin{aligned} 2(x+y-1) &\geq x+2y \\ x &\geq 2 \end{aligned}$$

证毕。

9、设 Q 为有理数集合, 在 $Q-\{1\}$ 上定义二元运算*, $\forall x, y \in Q-\{1\}$ 有

$$x * y = x + y - xy$$

证明: $\langle Q - \{1\}, * \rangle$ 是群。

证明: (1) 封闭性: $\forall x, y \in Q - \{1\}$, 有 $(1-x)(y-1) \neq 0$, 从而 $x + y - xy \neq 1$,

$$\text{故 } x * y \in Q - \{1\}$$

(2) 可结合性: $\forall x, y, z \in Q - \{1\}$, 有

$$(x * y) * z = (x + y - xy) * z = x + y - xy + z - (x + y - xy)z$$

$$x * (y * z) = x * (y + z - yz) = x + y + z - yz - x(y + z - yz)$$

$$\text{故 } (x * y) * z = x * (y * z)$$

(3) 幺元为 0 : $\forall x \in Q - \{1\}$, 有 $x * 0 = x = 0 * x$

(4) $\forall x \in Q - \{1\}$, 有 $\frac{x}{x-1} \in Q - \{1\}$, 且 $x * \frac{x}{x-1} = 0 = \frac{x}{x-1} * x$

$$\text{故 } x \text{ 的逆元为 } x^{-1} = \frac{x}{x-1}$$

综上所述, $\langle Q - \{1\}, * \rangle$ 是群。

10、有代数系统 $V_1 = \langle R, + \rangle$, $V_2 = \langle R^+, \cdot \rangle$, 其中 $+$, \cdot 为普通加法和乘法, 令

$\varphi: R \rightarrow R^+ \quad \varphi(x) = e^x$, 试证 φ 映射为同构映射。

证明: (1) $\forall x, y \in R$, $\varphi(x+y) = e^{x+y} = e^x \cdot e^y = \varphi(x) \cdot \varphi(y)$, 所以, φ 是 V_1 到 V_2 的同态。

(2) $\forall x, y \in R, x \neq y$ 则有 $e^x \neq e^y$, 即 $\varphi(x) \neq \varphi(y)$, 所以, φ 是 V_1 到 V_2 的单射

(3) $\forall y \in R^+$, 有 $x = \ln y \in R$, 所以, φ 是 V_1 到 V_2 的满射

综上所述, 所以 φ 是 V_1 到 V_2 的同构映射

11、在一阶逻辑自然推理系统中, 构造下面推理的证明:

乌鸦都不是白色的. 北京鸭是白色的. 因此, 北京鸭不是乌鸦.

(令 $F(x)$: x 是乌鸦, $G(x)$: x 是北京鸭, $H(x)$: x 是白色的)

前提: $\forall x(F(x) \rightarrow \neg H(x)), \quad \forall x(G(x) \rightarrow H(x))$

结论: $\forall x(G(x) \rightarrow \neg F(x))$

证明: ① $\forall x(F(x) \rightarrow \neg H(x))$ 前提引入

② $F(y) \rightarrow \neg H(y)$ ① \forall -

③ $\forall x(G(x) \rightarrow H(x))$ 前提引入

④ $G(y) \rightarrow H(y)$ ③ \forall -

⑤ $\neg H(y) \rightarrow \neg G(y)$ ④ 置换

⑥ $F(y) \rightarrow \neg G(y)$ ②⑤ 假言三段论

⑦ $G(y) \rightarrow \neg F(y)$ ⑥ 置换

⑧ $\forall x(G(x) \rightarrow \neg F(x))$ ⑦ \forall +

12、在自然推理系统 F 中, 构造下面推理的证明:

任何人如果喜欢音乐就不喜欢体育。每个人或者喜欢体育或者喜欢美术。有的人不喜欢美术, 因而有的人不喜欢音乐。(个体域为人类集合)

命题符号化: $F(x)$: x 喜欢音乐

$G(x)$: x 喜欢体育

$H(x)$: x 喜欢美术

前提: $\forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x)), \quad \forall x(G(x) \vee H(x))$

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

证明: 附加前提证明法

- | | |
|---|---------|
| ① $\exists x \neg H(x)$ | 附加前提引入 |
| ② $\neg H(c)$ | EI 规则 |
| ③ $\forall x(G(x) \vee H(x))$ | 前提引入 |
| ④ $G(c) \vee H(c)$ | UI 规则 |
| ⑤ $G(c)$ | ②④析取三段论 |
| ⑥ $\forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x))$ | 前提引入 |
| ⑦ $F(c) \rightarrow \neg G(c)$ | UI 规则 |
| ⑧ $\neg F(c)$ | ⑤⑦拒取 |
| ⑨ $\exists x \neg F(x)$ | EG 规则 |

- 13、设 R 是 A 上的二元关系, 设 $S = \{ \langle a, b \rangle \mid \exists c (\langle a, c \rangle \in R \wedge \langle c, b \rangle \in R) \}$.
证明如果 R 是等价关系, 则 S 也是等价关系。

证明: 因为 R 是等价关系, 所以 R 具有自反性、对称性和传递性。

- (1) 对任意的 $x \in A$, $\langle x, x \rangle \in R$, 故

$$\exists x (\langle x, x \rangle \in R \wedge \langle x, x \rangle \in R) \Leftrightarrow \langle x, x \rangle \in S$$

所以 S 具有自反性。

- (2) 对任意的 $\langle x, y \rangle \in S$, 由 S 的定义及 R 对称性知

$$\exists z (\langle x, z \rangle \in R \wedge \langle z, y \rangle \in R)$$

$$\exists z (\langle y, z \rangle \in R \wedge \langle z, x \rangle \in R)$$

于是 $\langle y, x \rangle \in S$

S 具对称性。

- (3) 利用 R 具有传递性, 对任意的 $\langle x, y \rangle, \langle y, z \rangle$

$$\langle x, y \rangle \in S \wedge \langle y, z \rangle \in S$$

$$\Leftrightarrow \exists s (\langle x, s \rangle \in R \wedge \langle s, y \rangle \in R) \wedge \exists t (\langle y, t \rangle \in R \wedge \langle t, z \rangle \in R)$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R$$

$$\Leftrightarrow \langle x, z \rangle \in S$$

所以 T 具有传递性;

因为 T 具有自反性、对称性和传递性, 所以 R 是一个等价关系。

- 14、设 R 是 A 上的自反的和传递的, 如下定义 A 上的关系 T , 使得

$$\forall x, y \in A, \quad \langle x, y \rangle \in T \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R$$

证明: T 是 A 上的等价关系。

证明: 因为 R 具有自反性, 所以对任意的 $x \in A$, $\langle x, x \rangle \in R$ 故

$$\langle x, x \rangle \in R \wedge \langle x, x \rangle \in R \Leftrightarrow \langle x, x \rangle \in T$$

所以 T 具有自反性。

对任意的 $\langle x, y \rangle \in T$, 有

$$\langle x, y \rangle \in T$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R$$

$$\Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in R \wedge \langle x, y \rangle \in R$$

$$\Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in T$$

所以 T 具有对称性;

利用 R 具有传递性, 若 $\langle x, y \rangle, \langle y, z \rangle \in T$, 则

$$\langle x, y \rangle \in T \wedge \langle y, z \rangle \in T$$

$$\Leftrightarrow (\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R) \wedge (\langle y, z \rangle \in R \wedge \langle z, y \rangle \in R)$$

$$\Leftrightarrow (\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R) \wedge (\langle z, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R)$$

$$\Leftrightarrow \langle x, z \rangle \in R \wedge \langle z, x \rangle \in R$$

$$\Leftrightarrow \langle x, z \rangle \in T$$

所以 T 具有传递性;

因为 T 具有自反性、对称性和传递性, 所以 R 是一个等价关系。

15、设 Z 为整数集合, 在 Z 上定义二元运算 o 如下: $\forall x, y \in Z, x \circ y = x + y - 2$

证明: Z 关于 o 运算构成群。

证明: (1) 封闭性: 因为对任意的 $x, y \in Z$, 有 $x + y - 2 \in Z$, 所以整数集合 Z 关于运算 o 封闭。

(2) 运算 o 满足结合律: 对 $\forall x, y, z \in Z$ 有

$$(x \circ y) \circ z = (x + y - 2) \circ z = x + y + z - 4$$

$$x \circ (y \circ z) = x \circ (y + z - 2) = x + y + z - 4$$

故 $(x \circ y) \circ z = (x \circ y) \circ z$, 即运算 o 满足结合律。

3) 2 是单位元: $2 \in Z$, 且对任意的 $x \in Z$ 有 $x \circ 2 = 2 \circ x = x$, 所以 2 是 $\langle Z, o \rangle$ 的单位元。

(4) x 的逆元为 $x^{-1} = 4 - x$: 事实上对任意的 $x \in Z$ 有 $4 - x \in Z$, 且

$$x \circ (4 - x) = (4 - x) \circ x = 2, \text{ 即 } x^{-1} = 4 - x$$

综合上述可知 Z 关于 o 运算构成群。

16、设 Z 为整数集合, 在 Z 上定义二元运算 $*$, $\forall x, y \in Z$ 有 $x * y = x + y - 1$

证明: $\langle Z, * \rangle$ 是群。

证明: (1) 封闭性: 因为对任意的 $x, y \in Z$, 有 $x + y - 1 \in Z$, 所以整数集合 Z 关于运算 $*$ 封闭。

(2) 运算 $*$ 满足结合律: 对 $\forall x, y, z \in Z$ 有

$$(x \circ y) \circ z = (x + y - 1) \circ z = x + y + z - 2$$

$$x \circ (y \circ z) = x \circ (y + z - 1) = x + y + z - 2$$

故 $(x \circ y) \circ z = (x \circ y) \circ z$, 即运算 o 满足结合律。

(3) 单位元为 1 : $1 \in Z$, 且对任意的 $x \in Z$ 有 $x \circ 1 = x = 1 \circ x$, 所以 1 是 $\langle Z, o \rangle$ 的单位元。

(4) x 的逆元为 $X^{-1} = 2 - x$: 事实上, 对任意的 $x \in Z$ 有 $2 - x \in Z$, 且

$$x \circ (2 - x) = 1 = (2 - x) \circ x, \text{ 即 } x^{-1} = 2 - x$$

综合上述可知 Z 关于 $*$ 运算构成群。

17、设 R 是实数集合, 令 $G = \{(a, b), a, b \in R, a \neq 0\}$, 定义 G 上的运算如下:

对于任意 $(a, b), (c, d) \in G$, $(a, b) \bullet (c, d) = (ac, ad + b)$, 证明 (G, \bullet) 是非 Abel 群。

证明: 易见 G 上的运算 \bullet 是封闭的。

对于任意 $(a,b),(c,d),(e,f) \in G$ ，有

$$\begin{aligned}((a,b) \bullet (c,d)) \bullet (e,f) &= (ac, ad+b) \bullet (e,f) = (ace, acf+ad+b) \\ (a,b) \bullet ((c,d) \bullet (e,f)) &= (a,b) \bullet (ce, cf+d) = (ace, acf+ad+b)\end{aligned}$$

故

$$((a,b) \bullet (c,d)) \bullet (e,f) = (a,b) \bullet ((c,d) \bullet (e,f))$$

即运算 \bullet 满足结合律，从而 (G, \bullet) 是半群；

$$(1,0) \in G, \text{ 且对任意 } (a,b) \in G, \text{ 有 } (a,b) \bullet (1,0) = (a,b) = (1,0) \bullet (a,b),$$

故 $(1,0)$ 是单位元，从而半群 (G, \bullet) 是独异点；

$$\text{对任意 } (a,b) \in G, \text{ 有 } \left(\frac{1}{a}, -\frac{b}{a}\right) \in G, \text{ 且 } (a,b) \bullet \left(\frac{1}{a}, -\frac{b}{a}\right) = (1,0) = \left(\frac{1}{a}, -\frac{b}{a}\right) \bullet (a,b)$$

故 $(a,b)^{-1} = \left(\frac{1}{a}, -\frac{b}{a}\right)$ ，从而独异点 (G, \bullet) 是群；

由于 $(1,2), (2,1) \in G$ ，但

$$(1,2) \bullet (2,1) = (2,3) \neq (2,5) = (2,1) \bullet (1,2)$$

故运算 \bullet 不满足交换律，

因此群 (G, \bullet) 不是交换群，即 (G, \bullet) 是非 Abel 群。

18、9 阶无向图 G 中，每个顶点的度数不是 5 就是 6。证明 G 中至少有 5 个 6 度顶点或至少有 6 个 5 度顶点。

证 设 G 中有 x 个 5 度顶点，则必有 $(9-x)$ 个 6 度顶点，由于图中奇度顶点个数为偶数，故 $(x, 9-x)$ 只有 5 种可能：

$(0, 9), (2, 7), (4, 5), (6, 3), (8, 1)$

它们都满足要求，因此结论正确。

19、设 A, B 为任意集合，证明 $(A-B) \cap (B-A) = (A \cap B) - (A \cap B)$

证明：对任意集合 A, B 有

$$\begin{aligned}\text{左端} &= (A-B) \cap (B-A) \\ &= (A \cap \sim B) \cap (B \cap \sim A) \\ &= ((A \cap \sim B) \cap B) \cap ((A \cap \sim B) \cap \sim A) \\ &= (A \cap B) \cap (\sim B \cap B) \cap ((A \cap \sim A) \cap (\sim B \cap \sim A)) \\ &= (A \cap B) \cap (\sim B \cap \sim A) \\ &= (A \cap B) - (A \cap B) \\ &= \text{右端}\end{aligned}$$

因此等式成立。

20、设 A, B, C 是任意集合，证明： $(A-B) - C = (A-C) - (B-C)$

证明：对任意集合 A, B, C 有

$$\begin{aligned}\text{右端} &= (A \cap \sim C) \cap \sim (B \cap \sim C) \\ &= (A \cap \sim B) \cap \sim C \\ &= (A-B) - C \\ &= \text{左端}\end{aligned}$$

因此等式成立。