

模拟试题 II 参考解答

一、单项选择题

| | | | | | | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 |
| D | B | D | A | B | A | B | C | A | B | B | A | C | B | D |

二、多项选择题

| | | | | |
|-----|----|----|-----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| ABD | BD | AB | BCD | CD |

三、填空题

- (1) \in , (2) \subseteq 。
- 双射, 满射。
- 14, 握手定理: $\sum_{v_i \in V} \deg(v_i) = 2|E|$ 。
- 重言式, 矛盾式。
- $\forall x \exists y (y > x)$,

四、演算题

1、解:

$$R_1 \cap R_2 = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle \}$$

$$R_1 \circ R_2 = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle \}$$

$$R_1^{-1} = \{ \langle a, a \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, a \rangle, \langle c, b \rangle, \langle c, c \rangle \}$$

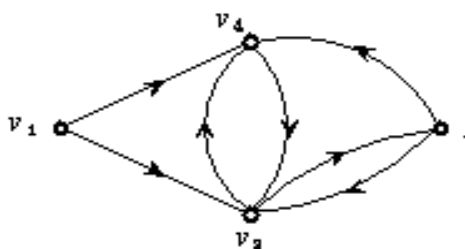
$$r(R_1) = R_1 \quad t(R_1) = R_1$$

$$s(R_1) = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle c, a \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle \}$$

2、解 (1)求 G 的邻接矩阵为:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

(2) 可达矩阵为 $P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ 。



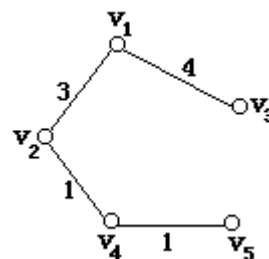
$$(3) \text{ 因为 } P \wedge P^T = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \wedge \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

所以 $\{v_1\}$, $\{v_2, v_3, v_4\}$ 构成 G 的强分图。

3、解：此问题的最优设计方案即要求该图的最小生成树，

由破圈法或避圈法得最小生成树为：

其权数为 $1+1+3+4=9$ 。



4、解：极大元：e

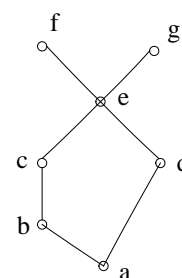
极小元：b, d

最大元：e

最小元：无

最小上界：e

最大下界：a



5、解：由题意： $G = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ，运算为： $a \times_7 b = a \times b \bmod 7$ 。

1) $\forall a, b \in G, a \times_7 b = a \times b \bmod 7, 1 \leq (a \times_7 b) \leq 6$ ，运算在 G 上封闭；

2) $\forall a, b, c \in G$ ，有 $(a \times_7 b) \times_7 c = a \times_7 (b \times_7 c)$ ，满足结合性。

3) 令 $e=1$ ，则有 $\forall a \in G, a \times_7 1 = a \times 1 \bmod 7 = a, 1 \times_7 a = 1 \times a \bmod 7 = a$ ，么元为 1；

4) 元素 1, 6 逆元为自身，元素 2, 4 互逆，元素 3, 5 互逆， G 中每个元素都有逆元；

综上 1), 2), 3), 4), $\langle G, \times_7 \rangle$ 构成群。

再计算元素的周期：

$|1|=1, |2|=3, |3|=6, |4|=3, |5|=6, |6|=1$ ，周期为 6 的元素为生成元。

$\langle G, \times_7 \rangle$ 是循环群，生成元为 3, 5。

五、证明题

1、 $\forall x (P(x) \vee Q(x)), \forall x \neg P(x) \Rightarrow \exists x Q(x)$

证明： (1) $\forall x \neg P(x)$ P

| | |
|----------------------------------|-------------|
| (2) $\neg P(c)$ | T(1), US |
| (3) $\forall x (P(x) \vee Q(x))$ | P |
| (4) $P(c) \vee Q(c)$ | T(3), US |
| (5) $Q(c)$ | T(2) (4), I |
| (6) $\exists x Q(x)$ | T(5), EG |

2、(同定理 5.2)

3、设 $\langle R, * \rangle$ 是一个代数系统, $*$ 是 R 上二元运算, $\forall a, b \in R \quad a * b = a + b + a \cdot b$, 则 0 是幺元且 $\langle R, * \rangle$ 是含幺半群。

证明: [幺] $\forall a \in R, \quad 0 * a = 0 + a + 0 \cdot a = a, \quad a * 0 = a + 0 + a \cdot 0$

即 $0 * a = a * 0 = a \quad \therefore 0$ 为幺元

[闭] $\forall a, b \in R$, 由于 $+, \cdot$ 在 R 封闭。所以 $a * b = a + b + a \cdot b \in R$ 即 $*$ 在 R 上封闭。

[结] $\forall a, b, c \in R$

$$(a * b) * c = (a + b + a \cdot b) * c = a + b + a \cdot b + c + (a + b + a \cdot b) \cdot c$$

$$= a + b + c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c + a \cdot b \cdot c$$

$$a * (b * c) = a + b + c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c + a \cdot b \cdot c$$

所以 $(a * b) * c = a * (b * c)$

因此, $\langle R, * \rangle$ 是含幺半群。