

《离散数学》期末考试题(D)参考答案

一、1. 32, 0, 30.

$$2. \forall x(G(x) \rightarrow F(x)) \wedge \exists x(F(x) \wedge \neg G(x)).$$

$$3. \emptyset, X, X.$$

$$4. 3.$$

$$5. n \text{ 为奇数}, 3, n \leq 4.$$

二、1(C); 2(B); 3(D); 4(D); 5(A).

三、1($\sqrt{}$); 2($\sqrt{}$); 3(\times); 4(\times); 5($\sqrt{}$).

四、证 $A - B = B \Leftrightarrow A = B = \emptyset$.

(\Leftarrow)显然.

(\Rightarrow)因为 $A - B = A \cap \overline{B}$, 根据 $A - B = B$ 得 $(A \cap \overline{B}) \cap B = B \cap B$, 于是 $B = \emptyset$, 进而 $A = \emptyset$.

五、解 由于 R 和 S 是对称的, 所以 $R^{-1} = R, S^{-1} = S$.

(\Leftarrow)因为 $R \circ S = S \circ R$, 两边取逆得 $(R \circ S)^{-1} = (S \circ R)^{-1}$, 而

$$(S \circ R)^{-1} = R^{-1} \circ S^{-1} = R \circ S.$$

所以 $(R \circ S)^{-1} = R \circ S$, 因此 $R \circ S$ 是对称关系.

(\Rightarrow)由于 $R \circ S$ 对称, 所以 $(R \circ S)^{-1} = R \circ S$. 而 $(R \circ S)^{-1} = S^{-1} \circ R^{-1} = S \circ R$, 因而

$$R \circ S = S \circ R.$$

六、解 (1)等值演算法

A 的主合取范式:

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

$$= (\neg r \vee (\neg q \vee p)) \rightarrow (\neg p \vee (q \vee r))$$

$$= \neg(\neg r \vee (\neg q \vee p)) \vee (\neg p \vee q \vee r)$$

$$= (r \wedge q \wedge \neg p) \vee (\neg p \vee q \vee r)$$

$$= \neg p \vee q \vee r \text{ (由吸收律得到).}$$

于是, A 的主析取范式为

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

$$= (\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee$$

$$(p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r).$$

(2)真值表法

命题公式 $A = (\neg r \vee (q \rightarrow p)) \rightarrow (p \rightarrow (q \vee r))$ 的真值表如下:

p, q, r	$(\neg r \vee (q \rightarrow p))$	$p \rightarrow (q \vee r)$	A
1, 1, 1	1	1	1
1, 1, 0	1	1	1
1, 0, 1	1	1	1
1, 0, 0	1	0	0
0, 1, 1	0	1	1
0, 1, 0	1	1	1
0, 0, 1	1	1	1
0, 0, 0	1	1	1

由表可知, $A = (\neg r \vee (q \rightarrow p)) \rightarrow (p \rightarrow (q \vee r))$ 的主合取范式为

$$A = \neg p \vee q \vee r.$$

A 的主析取范式为

$$A = (\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee$$

$$(p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r).$$

七、**证(反证)** 假设 G 中不含圈. 设 G 有 $k(k \geq 1)$ 个连通分支 G_1, G_2, \dots, G_k , 其节点个数分别为 n_1, n_2, \dots, n_k , 其边数分别为 m_1, m_2, \dots, m_k . 这时, G_i 为树, 根据树的基本性质有

$m_i = n_i - 1 \ (1 \leq i \leq k)$. 进而 $m = \sum_{i=1}^k m_i = \sum_{i=1}^k (n_i - 1) = n - k < n$, 与已知 $m \geq n$ 矛盾. 证毕.

八、**解** 令 $g(k) = f(2^k) = f(n)$, 于是原递归关系变为

$$\begin{cases} g(k) = 2g(k-1) + b2^k \\ g(0) = c \end{cases}.$$

利用递归法, 有

$$\begin{aligned} g(k) &= 2[2g(k-2) + b \cdot 2^{k-1}] + b2^k \\ &= 2^2 g(k-2) + 2b \cdot 2^k \\ &= 2^2 [2g(k-3) + b \cdot 2^{k-2}] + 2b \cdot 2^k \\ &= 2^3 g(k-3) + 3b \cdot 2^k = \dots \end{aligned}$$

$$= 2^k g(0) + kb \cdot 2^k$$

$$= 2^k (c + bk)$$

$$= n(c + b \ln n),$$

因此，有 $f(n) = n(c + b \ln n)$ ，其中 b, c 为常数且 $n = 2^k$ ， k 为正整数.

.