

《离散数学》期末考试题(E)参考答案

一、 1. \in, \in, \subseteq .

2. $\{(1,5), (3,2), (2,5)\}, \{(4,2), (3,2), (1,4)\}, \{(1,2), (2,2)\}$.

3. 12, 144.

4. $(P(X), \cup, \cap, \bar{}, \emptyset, X), 2^n$.

5. 3, 9.

二、 1(D); 2(B); 3(A); 4(C); 5(C).

三、 1(\times); 2(\checkmark); 3(\checkmark); 4(\checkmark); 5(\checkmark).

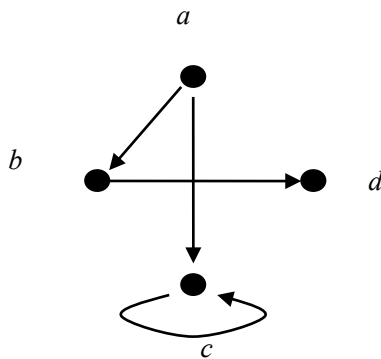
四、 证 对于任意 $x_1, x_2 \in A$, 若 $f(x_1) = f(x_2)$, 则 $g(f(x_1)) = g(f(x_2))$, 于是

$(f \circ g)(x_1) = (g \circ f)(x_2)$. 由于 $f \circ g$ 是单射, 所以 $x_1 = x_2$, 因此 f 是单射.

例如, $A = \{a, b\}, B = \{1, 2, 3\}, C = \{\alpha, \beta, \gamma\}, f = \{(a, 1), (b, 2)\}, g = \{(a, \alpha), (b, \beta), (c, \beta)\}$,

这时 $f \circ g = \{(1, \alpha), (2, \beta)\}$, 它是 A 到 C 的单射, 但 g 不是单射.

五、 解 R 的关系图如下:



$$r(R) = \{(a,b), (b,d), (c,c), (a,c), \underline{(a,a)}, (b,b), (d,d)\},$$

$$s(R) = \{(a,b), (b,d), (c,c), (a,c), \underline{(b,a)}, (d,b), (c,a)\}.$$

$$t(R) = \{(a,b), (b,d), (c,c), (a,c), \underline{(a,d)}\}.$$

六、 解 $\neg p \vee (\neg q \vee r), q \rightarrow (r \rightarrow s), p \Rightarrow q \rightarrow s$

(1) q P(附加)

(2) $q \rightarrow (r \rightarrow s)$ P

(3) $r \rightarrow s$ T(1)(2)I

(4) p P

(5) $\neg p \vee (\neg q \vee r)$	P
(6) $\neg q \vee r$	T(4)(5)I
(7) r	T(1)(6)I
(8) s	T(3)(7)I
(9) $q \rightarrow s$	CP

七、解 $(\neg \exists x A(x) \vee \forall y B(y)) \wedge (A(x) \rightarrow \forall z C(z))$

$$\begin{aligned}
 &= (\neg \exists x A(x) \vee \forall y B(y)) \wedge (\neg A(x) \vee \forall z C(z)) \\
 &= (\forall x \neg A(x) \vee \forall y B(y)) \wedge (\neg A(x) \vee \forall z C(z)) \\
 &= \forall x \forall y (\neg A(x) \vee B(y)) \wedge \forall z (\neg A(x) \vee C(z)) \\
 &= \forall x \forall y (\neg A(x) \vee B(y)) \wedge \forall z (\neg A(t) \vee C(z)) \\
 &= \forall x (\forall y (\neg A(x) \vee B(y)) \wedge \forall z (\neg A(t) \vee C(z))) \\
 &= \forall x \forall y ((\neg A(x) \vee B(y)) \wedge \forall z (\neg A(t) \vee C(z))) \\
 &= \forall x \forall y \forall z ((\neg A(x) \vee B(y)) \wedge (\neg A(t) \vee C(z))).
 \end{aligned}$$

八、证 用 6 个节点分别表示这 6 个人，可得 6 阶完全无向图 K_6 . 若两个人认识，则在相应的两个节点所在的边上涂上红色，若两个人不认识，则在相应的两个节点所在的边上涂上蓝色.

对于任意的 K_6 的节点 v ，因为 $\deg(v) = 5$ ，与 v 邻接的边有 5 条，当用红、蓝颜色去涂时，至少 3 条边涂的是同一种颜色，不妨设 vv_1, vv_2, vv_3 是红色. 若 3 条边 v_1v_2, v_2v_3, v_1v_3 是红色，则存在红色 K_3 ，这意味着有 3 个人相互认识；若 v_1v_2, v_2v_3, v_1v_3 都是蓝色，则存在蓝色 K_3 ，这意味着有 3 个人相互不认识. 结论成立.