第一章作业

计算机学院 计算机科学与技术系



P8 (3) 设P表示命题"天下雪",Q表示命题"我将去镇上",R表示命题"我有时间"。以符号形式写出下列命题:

- a) 如果天不下雪和我有时间,那么我将去镇上。
- b) 我将去镇上,仅当我有时间。
- c) 天不下雪
- d) 天下雪, 那么我不去镇上

解: (a) $(\neg P \land R) \rightarrow Q$

- (b) (1)"仅当"表示必要条件,有: $Q \rightarrow R$ (本题正确答案)
 - (2)"当"表示充分条件,有: R \rightarrow Q
 - (3) "当且仅当"表示充要条件,有: R□ Q
- $(c) \neg P$
- (d) $P \rightarrow \neg Q$



- a) 王强身体很好, 成绩也很好
 - P: 王强身体很好。 Q: 王强成绩很好。

 $\mathbf{P} \wedge \mathbf{Q}$

- b) 小李一边看书,一边听音乐
 - P: 小李看书。 Q: 小李听音乐。

 $\mathbf{P} \wedge \mathbf{Q}$

- c) 气候很好或很热
 - P:气候很好。 Q:气候很热。
 - 答案一: (P ^ ¬Q) ∨ (¬ P ^ Q)
 - 答案二: ¬(**P** ≒ **Q**)



d) 如果a和b是偶数,则a+b是偶数

答案一(最佳答案):

P: a是偶数。 Q: b是偶数。R: a+b是偶数

$$P \wedge Q \rightarrow R$$

答案二 (?): P: a和b是偶数。 Q: a+b是偶数。

$$P \rightarrow Q$$

e) 四边形ABCD是平行四边形, 当且仅当它的对边平行

P: 四边形ABCD是平行四边形。

Q: 四边形ABCD的对边平行。

$$P \leftrightarrow Q$$



f

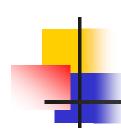
停机的原因在于语法错误或程序错误

答案一: P: 停机的错误在于语法错误

Q: 停机的错误在于程序错误

 $P \lor Q$

答案二(?): P: 语法错误。 Q: 程序错误。R: 停机 $(P \lor Q) \rightarrow R$



P12-7

- a) 假如上午不下雨,我去看电影;否则就在家里读书或看报。
 - P: 上午下雨。 Q: 我去看电影。
 - R: 我在家读书。 R: 我在家看报。
 - $(\neg P \rightarrow Q) \land (P \rightarrow (R \lor S))$
- b) 我今天进城,除非下雨。
 - P: 我今天进城。 Q: 今天下雨。
 - $\neg Q \rightarrow P \ \vec{u} \ \neg P \rightarrow Q$
- c) 仅当你走, 我将留下。
 - P: 你走。 Q: 我留下。
 - $Q \rightarrow P$



P17-1 b) (P∧R)∨(P→Q)的真值表

P	Q	R	$P \wedge R$	$P \rightarrow Q$	$(P \wedge R) \vee (P \rightarrow Q)$
T	T	T	T	T	T
T	T	F	F	T	T
T	F	T	T	F	T
T	F	F	F	F	F
F	T	T	F	T	T
F	T	F	F	T	T
F	F	T	F	T	T
F	F	F	F	T	T



P17-1 d) (Pv¬Q) ∧R 的真值表

P	Q	R	$\neg Q$	$P \vee \neg Q$	$(P \vee \neg Q) \wedge R$
T	T	T	F	T	F
T	T	F	F	T	T
T	F	T	T	T	F
T	F	F	T	T	F
F	T	T	F	F	F
F	T	F	F	F	T
F	F	T	T	T	F
F	F	F	T	T	T

P19-7 a)

试证
$$A \rightarrow (B \rightarrow A) \Leftrightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow \neg B)$$

证明: $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
 $\Leftrightarrow \neg A \lor (\neg B \lor A)$
 $\Leftrightarrow A \lor (\neg A \lor \neg B)$
 $\Leftrightarrow A \lor (A \rightarrow \neg B)$
 $\Leftrightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow \neg B)$

注意

- 1、左右两个命题实为永真命题;
- 2、注意区别"="与"⇔",数理逻辑里面并不存在"="符号;
- 3、本题也可以用真值表或者左右两边同时推证。

P19-7 b)

试证
$$\neg (A \leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \lor B) \land \neg (A \land B)$$

 $\neg (A \leftrightarrow B)$

$$\Leftrightarrow \neg((A \to B) \land (B \to A))$$

$$\Leftrightarrow \neg((\neg A \lor B) \land (\neg B \lor A))$$

$$\Leftrightarrow \neg((\neg A \land \neg B) \lor (\neg A \land A) \lor (B \land \neg B) \lor (B \land A))$$

$$\Leftrightarrow \neg((\neg A \land \neg B) \lor (B \land A))$$

$$\Leftrightarrow \neg(\neg(A \lor B) \lor (B \land A))$$

$$\Leftrightarrow$$
 $(A \lor B) \land \neg (A \land B)$

注意

- 1、本题可以用真值表或左右两边同时推证;
- 2、注意区别"="与"⇔",数理逻辑里面并不存在"="符号。

P19-7 e)
$$(((A \land B \land C) \rightarrow D) \land (C \rightarrow (A \lor B \lor D)))$$

 $\Leftrightarrow ((C \land (A \leftrightarrow B)) \rightarrow D)$

左边
$$\Leftrightarrow ((\neg (A \land B \land C) \lor D) \land (\neg C \lor (A \lor B \lor D)))$$

$$\Leftrightarrow ((\neg A \lor \neg B \lor \neg C \lor D) \land (\neg C \lor A \lor B \lor D))$$

$$\Leftrightarrow (\neg C \lor D) \lor ((\neg A \lor \neg B) \land (A \lor B))$$

$$\Leftrightarrow (\neg C \lor D) \lor ((\neg A \land B) \lor (\neg B \land A))$$

$$\Leftrightarrow (\neg C \lor D) \lor \neg ((A \lor \neg B) \land (B \lor \neg A))$$

$$\Leftrightarrow (\neg C \lor D) \lor \neg ((B \to A) \lor (A \to B))$$

$$\Leftrightarrow \neg C \lor \neg (A \leftrightarrow B) \lor D$$

$$\Leftrightarrow \neg (C \land (A \leftrightarrow B)) \lor D$$

$$\Leftrightarrow$$
 $(C \land (A \leftrightarrow B)) \rightarrow D$

注意

- 1、本题可以用真值表或者左右两边同时推证;
- 2、注意区别"="与"⇔",数理逻辑里面并不存在"="符号。



试证 $((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)) \rightarrow (P \rightarrow R)$ 为重言式证明:

因为
$$((P \to Q) \land (Q \to R)) \Rightarrow (P \to R)$$

所以 $((P \to Q) \land (Q \to R)) \to (P \to R)$ 是重言式

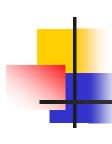
此证法不妥!可用真值表法或者等价推理方式证明

P23-1c)

试证 $((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)) \rightarrow (P \rightarrow R)$ 为重言式

P	Q	R	$P \rightarrow Q$	$Q \rightarrow R$	P→R	$((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R))$ $\rightarrow (P \rightarrow R)$
T	T	T	T	T	T	T
T	T	F	T	F	F	T
T	F	T	F	T	T	T
T	F	F	F	T	F	T
F	T	T	T	T	T	T
F	T	F	T	F	T	T
F	F	T	T	T	T	T
F	F	F	T	T	T	T

从上述真值表可以看出,对于命题分量P、Q、R的所有真值 指派,命题($(P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)$) $\rightarrow (P \rightarrow R)$ 的真值均为T,因此 该命题为重言式。



P23-2a) 不构造真值表证明蕴含式

$$(P \rightarrow Q) \Rightarrow P \rightarrow (P \land Q)$$

证法1: 设 $P \rightarrow Q$ 为T,则

1) P为T,Q为T, 所以 $P \wedge Q$ 为T,所以 $P \rightarrow P \wedge Q$ 为T

2)P为F, 则 $P \rightarrow P \land Q$ 为T

证法2: 设 $P \rightarrow (P \land Q)$ 为F,则P为T, $P \land Q$ 为F 则必有P为T,Q为F,所以P \rightarrow Q为F.



P23-8 e) 逻辑推证

 $\neg A \rightarrow (B \lor C), D \lor E, (D \lor E) \rightarrow \neg A \Rightarrow B \lor C$ 证明:

假定 $\neg A \rightarrow (B \lor C), D \lor E, (D \lor E) \rightarrow \neg A$ 为T,

则因为(D∨E)→¬A 和D∨E为T,

必有¬A为T,

又 $\neg A \rightarrow (B \lor C)$ 为T, 所以 $B \lor C$ 为T

第二章作业与习题

P59-1

- a) 小张不是工人。
 - a:小张 W(x): x是工人。 ¬W(a)
- b) 他是田径或球类运动员。
 - S(x):x是田径运动员, B(x):x是球类运动员, h:他 $S(h)\lor B(h)$
- c) 小莉是非常聪明和美丽的。
 - C(x):x是聪明的, B(x):x是美丽的, a:小莉C(a) ∧ B(a)
- d) 若m是奇数,则2m不是奇数。
- O(x):x是奇数。 $O(m) \rightarrow \neg O(2m)$



e) 每一个有理数是实数。

R(x): x是实数,Q(x):x是有理数。 $(\forall x)(R(x)\rightarrow Q(x))$

- f) 某些实数是有理数。
 - $(\exists \mathbf{x})(\mathbf{R}(\mathbf{x}) \land \mathbf{Q}(\mathbf{x}))$
- g) 并非每一个实数都是有理数。
 - $\neg(\forall x)(\mathbf{R}(x)\rightarrow\mathbf{Q}(x))$
- h) 直线A与直线B平行当且仅当A与B不相交。

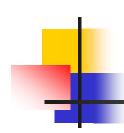
P(x,y):直线x平行与直线y, G(x,y):直线x与直线y相交。

 $P(A,B) \leftrightarrow \neg G(A,B)$



- a) 所有教练员是运动员。
 - J(x): x是教练员, L(x): x是运动员
 - $(\forall x)(J(x)\rightarrow L(x))$
- b) 某些运动员是大学生. (L(x), S(x): x是大学生) (∃x)(L(x) ∧S(x))
- c) 某些教练员是年老的, 但是健壮的.(O(x),V(x)) $(\exists x)(J(x)\land O(x)\land V(x))$
- d) 金教练既不年老但也不是健壮的.
 - j:金教练 ¬O(j)∧¬V(j)

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 4 of 26



练习 P59-2

- e) 不是所有运动员都是教练.(L(x),J(x))
 - $\neg(\forall x)(L(x) \rightarrow J(x))$
- f) 某些大学生运动员是国家选手.

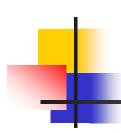
(S(x), L(x), C(x))

 $(\exists x)(S(x)\land L(x)\land C(x))$

- g) 没有一个国家选手不是健壮的.(C(x),V(x))
 - $\neg(\exists x)(C(x) \land \neg V(x))$
- h) 所有老的国家选手都是运动员.(O(x),C(x),L(x))

 $(\forall x)(O(x) \land C(x) \rightarrow L(x))$

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 5 of 26



练习 P59-2

- i) 没有一位女同志既是国家选手又是家庭妇女。 (W(x),C(x),H(x)) $\neg(\exists x)(W(x)\land C(x)\land L(x))$
- j) 有些女同志既是教练员又是国家选手。 W(x),J(x),C(X) (∃x)(W(x)∧J(x)∧C(x))
- k) 所有运动员都钦佩某些教练。(A(x,y)) $(\forall x)(L(x) \rightarrow (\exists y)(J(y) \land A(x,y)))$
- l) 有些大学生不钦佩运动员。(S(x),L(x),A(x,y)) $(\exists x)(S(x) \land (\forall y)(L(y) \rightarrow \neg A(x,y)))$

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 6 of 26



a) 如果有限个数的乘积<u>等于零</u>,那么至少有一个因子等于零。

N(x):x是有限个数的乘积, Z(x):x等于零, F(x):x是乘积中的一个因子。

 $(\forall x)(N(x) \land Z(x) \rightarrow (\exists y)(F(y) \land Z(y)))$

b) 对于每一个实数x,存在一个更大的实数y。

R(x):x是实数,G(x,y):x大于y,

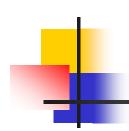
 $(\forall x)(R(x) \rightarrow (\exists y)(R(y) \land G(y,x))$

c) 存在实数x,y和z,使得x与y之和大于x与z之积。

R(x):x是实数,<math>G(x,y):x大于y,

 $(\exists x) (\exists y) (\exists z) (R(x) \land R(y) \land R(z) \land G(x+y,x\cdot y))$

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 7 of 26



P71 2-5 (1) b (2) a

- 见教材和板书

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 8 of 26



P79-1 证明下列各式

$$a)(\forall x)(\neg A(x) \rightarrow B(x)), (\forall x) \neg B(x) \Rightarrow (\exists x)A(x)$$

证明

$$(1)(\forall x)(\neg A(x) \rightarrow B(x)) P$$

$$(2) \neg A(u) \rightarrow B(u) \qquad US(1)$$

$$(3)(\forall x) \neg B(x)$$
 P

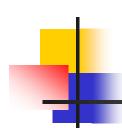
$$(4) \neg B(u) \qquad US(3)$$

$$(5) \neg B(u) \to A(u) \qquad T(2)$$

$$(6)A(u) T(4)(5)$$

$$(7)(\exists x)A(x) \qquad EG(6)$$

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 9 of 26



P79-2 用CP规则证明

$$a)(\forall x)(P(x) \to Q(x)) \Longrightarrow (\forall x)P(x) \to (\forall x)Q(x)$$

证明

$$1)(\forall x)P(x)$$

P附加前提

*ES*1)

P

$$3)(\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x))$$

$$4)P(u) \rightarrow Q(u)$$

*ES*3)

(T2)4)

$$6)(\forall x)Q(x)$$

UG5)

$$7)(\forall x)P(x) \to (\forall x)Q(x) \ CP$$

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 10 of 26



P79-3 符号化下列命题并推证其结论

a)所有有理数是实数,某些有理数是整数, 因此某些实数是整数。

证明 令 R(x): x是实数, Q(x): x是有理数,

I(x): x是整数。

命题符号化为:

前提: $(\forall x)(Q(x) \rightarrow R(x)), (\exists x)(Q(x) \land I(x))$

结论: $(\exists x)(R(x) \land I(x))$

前提: $(\forall x)(Q(x) \to R(x)), (\exists x)(Q(x) \land I(x))$

结论: $(\exists x)(R(x) \land I(x))$

1) $(\exists x)(Q(x) \land I(x))$	P
2) $Q(c) \wedge I(c)$	ES1)
3) $(\forall x)(Q(x) \rightarrow R(x))$	P
4) $Q(c) \rightarrow R(c)$	<i>US</i> 3)
S(c)	T2)
6) $R(c)$	(T4)5)
7) $I(c)$	T2)
8) $R(c) \wedge I(c)$	T6)7)
9) $(\exists x)(R(x) \land I(x))$	EG8)

2023/12/23 第二章作业 第二章作业 12 of 26



P79-3 符号化下列命题并推证其结论

b)任何人如果他喜欢步行,他就不喜欢乘汽车,每一个人或者喜欢乘汽车或者喜欢骑自行车。 有的人不爱骑自行车,因而有的人不爱步行。

证明 令 P(x): x喜欢步行, Q(x): x喜欢乘汽车, R(x): x喜欢骑自行车.

命题符号化为:

前提: $(\forall x)(P(x) \to \neg Q(x)), (\forall x)(Q(x) \lor R(x)), (\exists x) \neg R(x)$

结论: $(\exists x) \neg P(x)$



c) 每个大学生不是文科学生就是理工科学生,有的大学生是优等生,小张不是理工科学生,但他是优等生,因而如果小张是大学生,他就是文科学生。

证明 令 G(x): x是大学生, L(x): x是文科学生, P(x): x是理工科学生, S(x):x是优秀生, c:小张.命题符号化为:

前提: $(\forall x)(G(x) \rightarrow L(x) \lor P(x)),$ $(\exists x)(G(x) \land S(x)), \neg P(c), S(c)$

结论: $G(c) \rightarrow L(c)$

前提:
$$(\forall x)(G(x) \to L(x) \lor P(x)),$$
 $(\exists x)(G(x) \land S(x)), \neg P(c) \land S(c)$

结论: $G(c) \rightarrow L(c)$

1)
$$G(c)$$
 $P($ 附加前提)
2) $(\forall x)(G(x) \rightarrow L(x) \lor P(x))$ P
3) $G(c) \rightarrow L(c) \lor P(c)$ $US2)$
4) $L(c) \lor P(c)$ $T1)3)$

$$4) L(C) \lor F(C)$$

$$5) D(a)$$

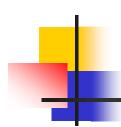
$$D$$

$$(5) \neg P(c)$$

$$6) L(c) T4)5)$$

7)
$$G(c) \rightarrow L(c)$$
 CP

第三章 作业



P86-4 判断下列命题是否为真

- a)如果A∈B及B⊆C,则A∈C。
- ■真。
- c)如果 $A \subseteq B$ 及 $B \in C$,则 $A \in C$ 。
- 假。 例如, A={a}, B={a,b},C={{a,b}}
- e)如果A∈B及B⊆C,则A∉C。
- 假。 例如, A={a},B={{a},b},C={{a}}}

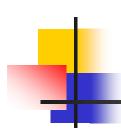


P86-6 确定下列集合的幂集

a)
$$P(\{a, \{a\}\}) = \{\emptyset, \{a\}, \{a\}\}, \{a, \{a\}\}\}\}$$

b) $P(\{\{1, \{2,3\}\}\}) = \{\emptyset, \{\{1, \{2,3\}\}\}\}\}$
c) $P(\{\emptyset, a, \{b\}\}) = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{a\}, \{\{b\}\}\}, \{\emptyset, a\}, \{\emptyset, \{b\}\}\}, \{a, \{b\}\}\}, \{\emptyset, a, \{b\}\}\}$

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 3 of 12



P86-6 确定下列集合的幂集

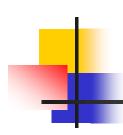
$$d)P(P(\varnothing)) = P\{\{\varnothing\}\}\$$
$$= \{\varnothing, \{\varnothing\}\}\$$

$$e)P(P(P(\varnothing))) = P(\{\varnothing, \{\varnothing\}\})$$
$$= \{\varnothing, \{\varnothing\}, \{\{\varnothing\}\}\}, \{\emptyset, \{\varnothing\}\}\}\}$$

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 4 of 12



- $\mathbf{B}_{17} = \mathbf{B}_{00010001} = \{\mathbf{a}_4, \mathbf{a}_8\}$
- $\mathbf{B}_{31} = \mathbf{B}_{000111111} = \{\mathbf{a}_4, \mathbf{a}_5, \mathbf{a}_6, \mathbf{a}_7, \mathbf{a}_8\}$
- $\mathbf{a}_{2}, \mathbf{a}_{6}, \mathbf{a}_{7} = \mathbf{B}_{01000110} = \mathbf{B}_{70}$
- ${\bf a}_{1},{\bf a}_{6},{\bf a}_{8}$ = ${\bf B}_{10000001}$ = ${\bf B}_{129}$



P95-5 证明

$$a)(A-B)-C=A-(B\cup C)$$

证明: 对任意x,

$$x \in (A - B) - C$$

$$\Leftrightarrow x \in (A - B) \land x \notin C$$

$$\Leftrightarrow x \in A \land x \notin B \land x \notin C$$

$$\Leftrightarrow x \in A \land x \notin (B \cup C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A - (B \cup C)$$

所以
$$(A-B)-C=A-(B\cup C)$$

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 6 of 12



P95-6 确定以下各式

$$\emptyset \cap \{\emptyset\} = \emptyset$$

$$\{\emptyset\} \cap \{\emptyset\} = \{\emptyset\}$$

$$\{\emptyset, \{\emptyset\}\} - \emptyset = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$$

$$\{\emptyset, \{\emptyset\}\} - \{\emptyset\} = \{\{\emptyset\}\}\}$$

$$\{\emptyset, \{\emptyset\}\} - \{\{\emptyset\}\} = \{\emptyset\}$$

P95-11 $a)A \cap (B \oplus C) = (A \cap B) \oplus (A \cap C)$

$$(A \cap B) \oplus (A \cap C)$$

$$= ((A \cap B) - (A \cap C)) \cup ((A \cap C) - (A \cap B))$$

$$= ((A \cap B) \cap \sim (A \cap C)) \cup ((A \cap C) \cap \sim (A \cap B))$$

$$= ((A \cap B) \cap (\sim A \cup \sim C)) \cup ((A \cap C) \cap (\sim A \cup \sim B))$$

$$= (A \cap B \cap \sim A) \cup (A \cap B \cap \sim C)$$

$$\cup (A \cap C \cap \sim A) \cup (A \cap C \cap \sim B)$$

$$= (A \cap B \cap \sim C) \cup (A \cap C \cap \sim B)$$

$$= A \cap ((B \cap \sim C) \cup (C \cap \sim B))$$

$$=A\cap((B-C)\cup(C-B))$$

$$=A\cap (B\oplus C)$$

2023/12/23



■ 设A={0,1},B={1,2},确定下面集合:

$$A^{2} \times B = \{<0,0>,<0,1>,<1,0>,<1,1>\} \times \{1,2\}$$

= $\{<<0,0>,1>,<<0,1>,1>,<<1,0>,1>,<<1,1>,1>,$
 $<<0,0>,2>,<<0,1>,2>,<<1,0>,2>,<<1,1>,2>\}$
= $\{<0,0,1>,<0,1,1>,<1,0,1>,<1,1,1>,$
 $<0,0,2>,<0,1,2>,<1,0,2>,<1,1,2>\}$

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 9 of 12



■ 设A={a,b},构成集合P(A) × A

$$P(A) \times A = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a,b\}\} \times \{a,b\}\}$$

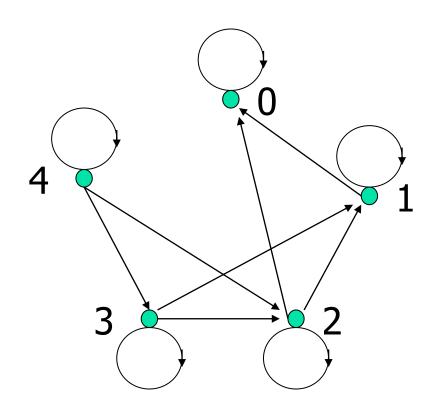
= $\{<\emptyset, a>, <\emptyset, b>,$
< $\{a\}, a>, <\{a\}, b>,$
< $\{b\}, a>, <\{b\}, b>,$
< $\{a,b\}, a>, <\{a,b\}, b>\}$

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 10 of 12



P110-5 试给出如下关系的关系图

$$c$$
){ $< x, y >$ | $0 \le x - y < 3$ },这里 $A = \{0,1,2,3,4\}$





对{0,1,2,3,4,5,6}上的二元关系,{<x,y>|x<y> x是质数}

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 12 of 12



- 已知P={<1,2>,<2,4>,<3,3>} Q={<1,3>,<2,4>,<4,2>}, 则:
- $P \cup Q = \{<1,2>,<2,4>,<3,3>,<1,3>,<4,2>\}$
- $P \cap Q = \{<2,4>\}$
- \bullet dom P={1,2,3}, dom Q ={1,2,4}
- ran $P=\{2,3,4\}$, ran $Q=\{2,3,4\}$
- dom $P \cap Q = \{2\}$, ran $P \cap Q = \{4\}$



P113-1判断关系的性质

- 已知集合A={1,2,3}上的五个关系:
- R={<1,1>,<1,2>,<1,3>,<3,3>} 反对称、传递
- S={<1,1>,<1,2>,<2,1>,<2,2>,<3,3>} 自反、对称、传递
- T={<1,1>,<1,2>,<2,2>,<2,3>} 反对称
- Ø =空关系 反自反、对称、反对称、传递
- A A=全域关系 自反、对称、传递



如果关系R和S是自反的,对称的和可传递的,证明 R○S亦是自反、对称和可传递的。

证明:设R和S是自反的,对称的和可传递的

- 1) 对任意 $x \in X$,有 $< x, x > \in R$ 和 $< x, x > \in S$,所以 $< x, x > \in R \cap S$,即 $R \cap S$ 在X上是自反的。
- 2)对任意<x,y>∈R∩S,有<x,y>∈R∧<<math>x,y>∈S,因为R和S是对称的,故必有<y,x>∈R∧<<math>y,x>∈S。即<y,x>∈R∩S,即R∩S在X上是对称的。
- 3) 对任意 $\langle x,y \rangle \in R \cap S \wedge \langle y,z \rangle \in R \cap S$,则有

 $<x,y>\in R \land <x,y>\in S \land <y,z>\in R \land <y,z>\in S$,因为R和S都是传递的,所以 $<x,z>\in R$, $<x,z>\in S$,即 $<x,z>\in R\cap S$,所以R $\cap S$ 在X上是传递的。

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 15 of 12



■ 设S为X上的关系,证明若S是自反的和传递的,则 S0S=S1, 其逆为真吗?

证明: 首先证明 $S \circ S \subseteq S$ 。因为若 $\langle x,z \rangle \in S \circ S$,则存在某个 $y \in X$,使得 $\langle x,y \rangle \in S$,且 $\langle y,z \rangle \in S$ 。因为 $S \not \in X$ 上的传递关系,所以 $\langle x,z \rangle \in S$,所以 $S \circ S \subseteq S$ 。

然后证明 $S \subseteq S \circ S$ 。 $\diamondsuit < x,y > \in S$,因为S是自反的,所以有 $< x,x > \in S$,因此有 $< x,y > \in S \circ S$,即 $S \subseteq S \circ S$ 。

所以S°S=S。

但是其逆不真。例如:

X={1,2,3},S={<1,2>,<2,2>,<1,1>},S°S=S,但是S不是自反的。

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 16 of 12



P127-2a)用矩阵运算和作图方法求出R的自反闭包、对称闭包和传递闭包。

$$X = \{a, b, c, d\},\$$

$$R = \{ \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle \}$$

$$R: a \xrightarrow{b} c \xrightarrow{d}$$

$$r(R)$$
 a b c d

$$M_{r(R)} = M_R + M_{I_X}$$

$$= \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



P127-2a)用矩阵运算和作图方法求出R的自反闭包、对称闭包和传递闭包。

$$X = \{a, b, c, d\},\$$

$$R = \{ \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle \}$$

解:对称闭包

$$R: a \xrightarrow{b} c \xrightarrow{d}$$

$$s(R)$$
:



P127-2a)用矩阵运算和作图方法求出R的自反闭包、对称闭包和传递闭包。

$$X = \{a, b, c, d\},\$$

$$R = \{ \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle \}$$

解:传递闭包

$$R: a \xrightarrow{b} c \xrightarrow{d}$$

$$t(R)$$
: a b c d



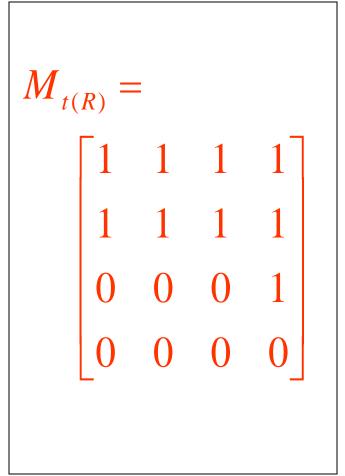
传递闭包

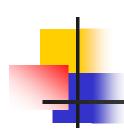
$$M_R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_{R^{(2)}} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$

$$M_{R^{(3)}} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_{R^{(4)}} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$





P127-2b)用Warshall算法求传递闭包。

$$M_R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_{R} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \qquad i=1,j=2 \qquad M_{R} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$i=2, j=1,2$$

$$i=3, j=1,2$$

$$i=4, j=1,2,3$$

$$M_R = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_{R} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad M_{R} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad M_{R} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_R = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$



设R1和R2是A上的关系,证明:

$$r(R_1 \cup R_2) = r(R_1) \cup r(R_2)$$

证明:

$$r(R_1 \cup R_2) = R_1 \cup R_2 \cup I_A$$

$$= R_1 \cup I_A \cup R_2 \cup I_A$$

$$= r(R_1) \cup r(R_2)$$

2023/12/23 第五次作业 第五次作业 22 of 12

P130 (1)

四个元素的集合共有多少个不同的划分?

解: 整数4可划分为

4, 1+3, 1+1+2, 2+2, 1+1+1+1
$$1+ C_4^{1+} + C_4^{2+} + 1/2C_4^{2+} + C_4^{4} = 15 ()$$

P130 (2)

设 $\{A_1, A_2, \dots A_k\}$ 是集合A的一个划分,我们定义A上的一个二元关系R,使< a, b> $\in R$ 当且仅当a和b在这个划分的同一块中,证明R是自反、对称和传递的。

(3) 传递性: 设 $a,b,c \in A$,若有 $< a,b > \in R$, 且 $< b,c > \in R$,则必 $\exists i$,使得 $a \in A_i$, $b \in A_i$;且必 $\exists j$,使得 $b \in A_j$, $c \in A_j$;这样i = j。因为若 $i \neq j$,则 $b \in A_i \cap A_j$,故 $A_i \cap A_j \neq \emptyset$,这与 A_i , A_j 是A的划分块矛盾,因此a,b,c属于同一分块,则 $< a,c > \in R$,即R有是传递的。

P134 (2)

试问由四个元素组成的有限集上所有 的等价关系的个数为多少?

解: 因为等价关系与划分是一一对应的, 因此由上节P130(1)四个元素的集合共有15个不同的划分, 可知等价关系的个数也为15个。

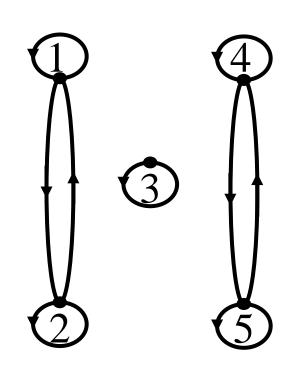
P134 (3)

给定集合 $S=\{1,2,3,4,5\}$, 找出S上的等价关系R, 此关系R能够产生划分 $\{\{1,2\},\{3\},\{4,5\}\}$ 并划出关系图。

解:可用如下方法 产生一个等价关系:

$$R = \{1,2\} \times \{1,2\} \cup \{3\} \times \{3\} \cup \{4,5\} \times \{4,5\};$$

= \{\delta,5\} \times \{4,5\};
< \delta,5 \rangle, < \delta,5 \rangle, < \delta,1 \rangle, \langle \delta,1 \rangle, \langle, \langle \delta,1 \rangle, \langle, \langle \delta,1 \rangle, \langle, \langle \delta,1 \rangle, \langle \delta,1 \rangle, \langle \delta,1 \rangle, \langle, \la

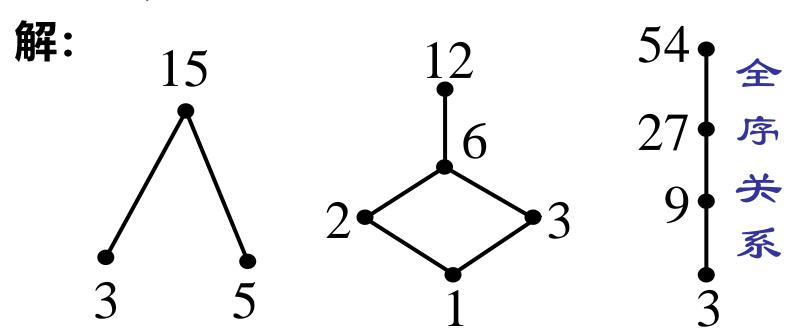




P145 (1)

设集合为

{3,5,15},{1,2,3,6,12},{3,9,27,54},偏序 关系为整除,划出这些集合的偏序关 系图,并指出哪些是全序关系。





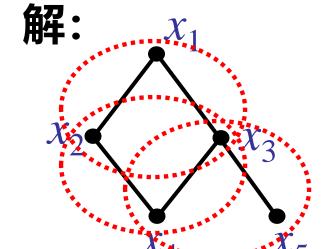
P145 (4)

找出在集合 $\{0,1,2,3\}$ 上包含序偶<0,3>和<2,1>的线序关系。

4

P145 (6)

设集合 $P = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$ 上的四个偏序关系图如图。找出P的最大元素、最小元素、极大元素、极小元素。找出了条 $\{x_2, x_3, x_4\}$ 、 $\{x_3, x_4, x_5\}$ 、 $\{x_1, x_2, x_3\}$ 的上界、下界、上确界、下确界。



极大元素: x_1

最大元素: x_1

极小元素: X_4, X_5

最小元素: 无

P185 2. b) 分析代数系统<A,*>的交换性、等幂性及幺元、 逆元情况,A={a, b, c}

*	a	b	<i>c</i>
a	a	b	C
b	b	a	\boldsymbol{c}
\boldsymbol{c}	\boldsymbol{c}	\boldsymbol{c}	\boldsymbol{c}

对称→满足交换性

b*b≠b→不满足等幂性

幺元: a

 $a^{-1}=a$; $b^{-1}=b$

P190 3. 证明代数系统<R, *>是独异点且0为幺元, 其中任意a、b有a*b=a+b+a·b

证: (1) 证封闭: 因为+、·在R上封闭,故*在R上封闭;

(2) 证可结合: (a*b)*c = $(a+b+a\cdot b)*c$ = $a+b+a\cdot b+c+(a+b+a\cdot b)\cdot c$ = $a+b+c+a\cdot b+b\cdot c+a\cdot c+a\cdot b\cdot c$

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

(3) 证存在幺元: ∵对任意元素a有a*0=a+0+a·0=a 以及 0*a=0+a=0·a=a ∴0是幺元

综上可知 <R, *>满足封闭性、结合性、有幺元0, 故是独异点

P197 3. 有群<G, *>, 对任意G中元素a, H={y | y*a=a*y, y∈G}, 证<H, *>是<G, *>的子群

- 证: (1) **H是G的非空子集**: H显然是G子集, 至少群中的幺元是H元素(e*a=a*e, e∈G)
 - (2) 证H中任意元素x、y满足x*y -1∈H:

对任意的 $x, y \in H$,有:

$$a *y^{-1} = (y^{-1}*y)*a*y^{-1} = y^{-1}*(y*a)*y^{-1}$$

=
$$y^{-1}* (a*y)*y^{-1}= y^{-1}* a*(y*y^{-1})= y^{-1}*a$$

因此有: $(x*y^{-1})*a=x*a*y^{-1}=a*(x*y^{-1})$,符合H定义

P185 2. b) 分析代数系统<A,*>的交换性、等幂性及幺元、 逆元情况, A={a, b, c}

*	a	b	<i>c</i>
a	a	b	c
b	b	a	\boldsymbol{c}
\boldsymbol{c}	\boldsymbol{c}	\boldsymbol{c}	\boldsymbol{c}

对称→满足交换性

b*b≠b→不满足等幂性

幺元: a

 $a^{-1}=a$; $b^{-1}=b$

P190 3. 证明代数系统<R, *>是独异点且0为幺元, 其中任意a、b有a*b=a+b+a·b

证: (1) 证封闭: 因为+、·在R上封闭,故*在R上封闭;

(2) 证可结合: (a*b)*c = $(a+b+a\cdot b)*c$ = $a+b+a\cdot b+c+(a+b+a\cdot b)\cdot c$ = $a+b+c+a\cdot b+b\cdot c+a\cdot c+a\cdot b\cdot c$

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

综上可知 <R, *>满足封闭性、结合性、有幺元0, 故是独异点

P197 3. 有群<G, *>, 对任意G中元素a, H={y | y*a=a*y, y∈G}, 证<H, *>是<G, *>的子群

- 证: (1) **H是G的非空子集**: H显然是G子集, 至少群中的幺元是H元素(e*a=a*e, e∈G)
 - (2) 证H中任意元素x、y满足x*y -1∈H:

对任意的 $x, y \in H$,有:

$$a *y^{-1} = (y^{-1}*y)*a*y^{-1} = y^{-1}*(y*a)*y^{-1}$$

=
$$y^{-1}* (a*y)*y^{-1}= y^{-1}* a*(y*y^{-1})= y^{-1}*a$$

因此有: $(x*y^{-1})*a=x*a*y^{-1}=a*(x*y^{-1})$,符合H定义

P197 3. 有群<G, *>, 对任意G中元素a, H={y | y*a=a*y, y∈G}, 证<H, *>是<G, *>的子群

证明 显然 $H \subseteq G$ 。运算 * 在 H 中显然满足结合性。 对于任意的 x, $y \in H$, 以及任意的 $a \in G$, 因为

(x*y)*a = x*y*a = x*a*y = a*x*y = a*(x*y)

所以, $x*y \in H$,这说明 * 关于 H 是封闭的。

因为 e*a=a*e, 所以 $e \in H$ 。

对于任意的 $x \in H$, 由于 x*a = a*x, 所以

$$x^{-1}*(x*a)*x^{-1}=x^{-1}*(a*x)*x^{-1}$$

即得

$$a*x^{-1} = x^{-1}*a$$

这就表明 $x^{-1} \in H_o$

综上所述, $\langle H, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 的子群。

P200 4. <G, ×₇>是否为循环群?给出生成元

×ī	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
[1]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
[2]	[2]	[4]	[6]	[1]	[8]	[5]
[3]	[8]	[6]	[2]	[5]	[1]	[4]
[4]	[4]	[1]	[5]	[2]	[6]	[3]
[5]	[5]	[3]	[1]	[6]	[4]	[2]
[6]	[6]	[5]	[4]	[3]	[2]	[1]

由运算表知该运算封闭、可结合、有幺元 [1],且各元素均有逆元,故是群。生成元a 应满足a⁶=[1]

各元素的i次方分别为

[2]: {2, 4, 1...}

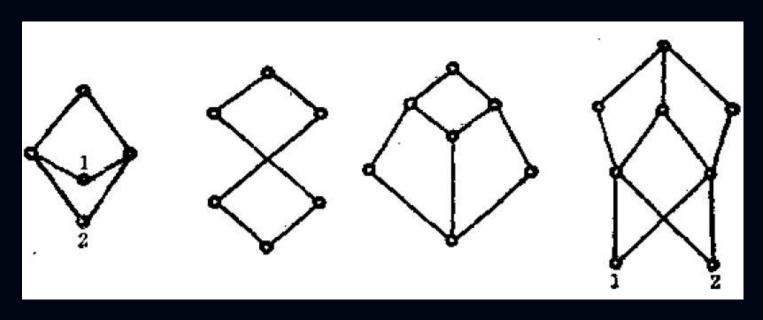
[3]: {3, 2, 6, 4, 5, 1}, 是生成元

[4]: {4, 2, 1...}

[5]: {5, 4, 6, 2, 3, 1}, 是生成元

[6]: {6, 1...}

■P242 6-1.1: 说明是否为格



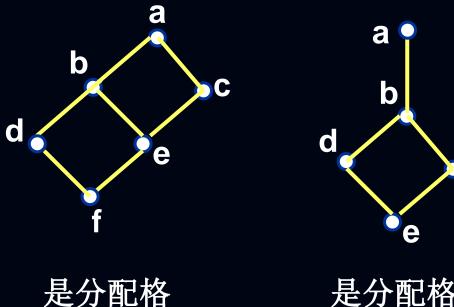
1和2无上下确界 不是格

是格

是格

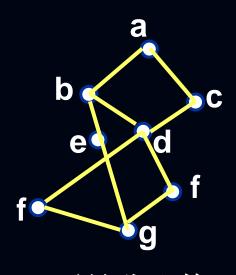
1和2无上下确界 不是格

■P248 6-2. 2: 说明是否为分配格【主要方法: 判断有无 与五元非分配格同构的子格】



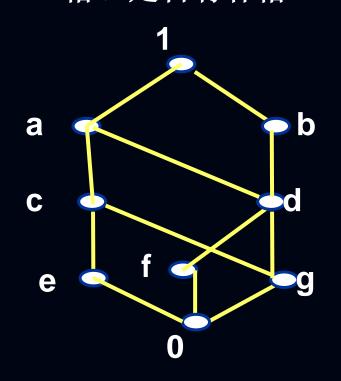
是分配格

C



不是分配格

■P252 6-3.1: 给出下列有界格中元素的补元,说明是否分配格、是否有补格



- (a) 0-1; b-e; 其余元素无补元
- (c)不是有补格
- (b)不是分配格:

因为有子格 <{ a, c, e, 0, f}, ≤> 与5元

非分配格同构

(但<{1, a, e, 0, b}, ≤>不是子格)

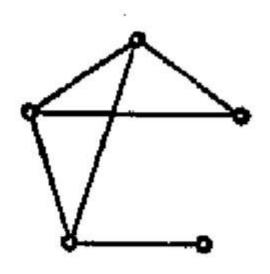
■P260 6-4.1: 证明两式成立

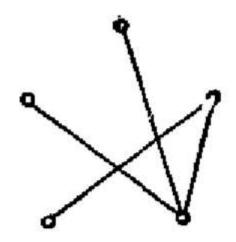
$$a \lor (\underline{a} \land b) = (a \lor \underline{a}) \land (a \lor b) = 1 \land (a \lor b) = a \lor b$$
$$a \land (a \lor b) = (a \land a) \lor (a \land b) = 0 \lor (a \land b) = a \land b$$

第七章作业



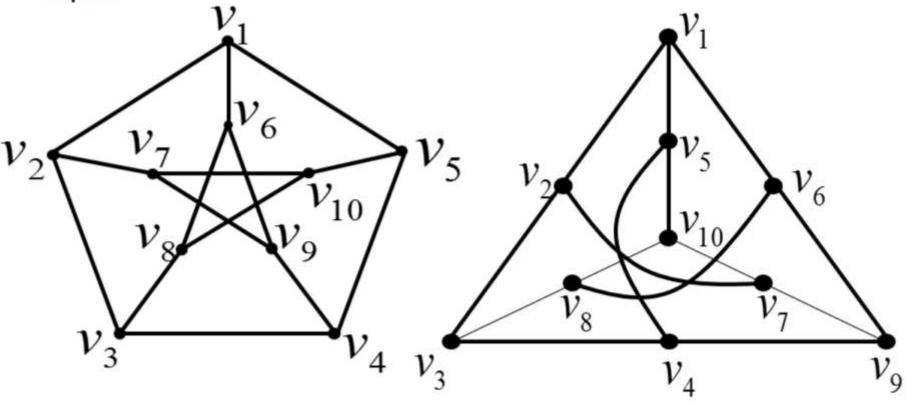
P279-2 求图相对于完全图的补图







P279-7 证明如下两个图是同构的。

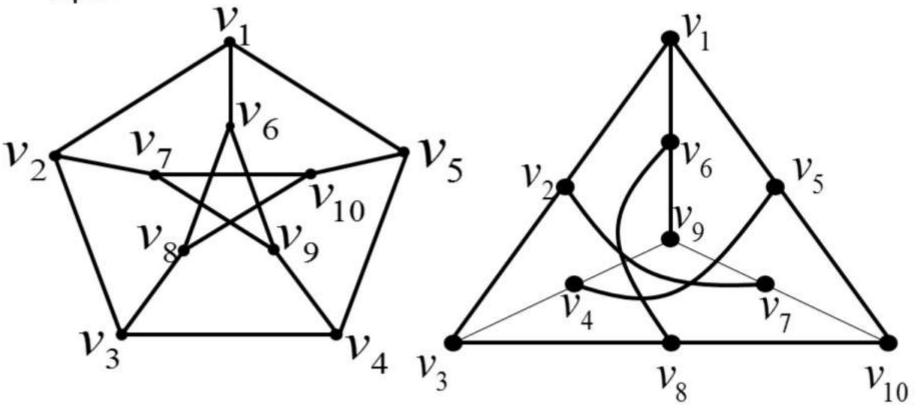


建立如上图所示的结点间的双射,可以证明两图同构。

(答案不唯一)



P279-7 证明如下两个图是同构的。

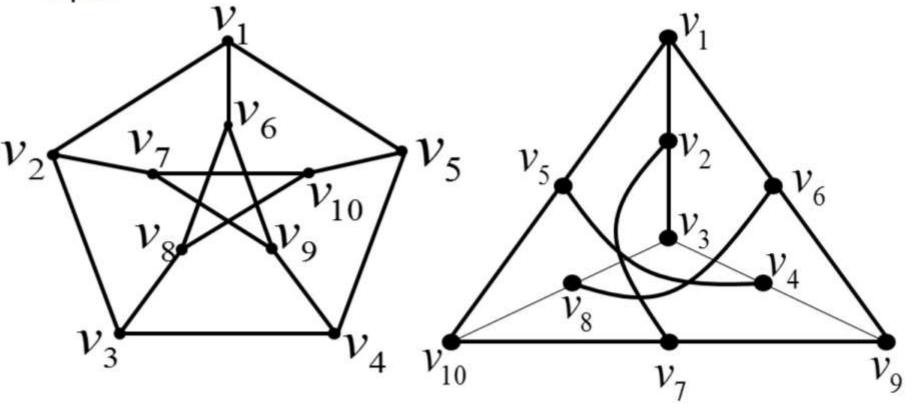


建立如上图所示的结点间的双射,可以证明两图同构。(答案不唯一)

2017-12-14 第七章作业 4 of 31



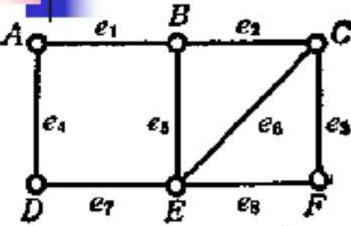
P279-7 证明如下两个图是同构的。



建立如上图所示的结点间的双射,可以证明两图同构。

(答案不唯一)





■ 从A到F的所有通路:

- Ae1Be2Ce3F
- Ae1Be2Ce6Ee8F
- Ae1Be5Ee8F
- Ae1Be5Ee6CE3F
- Ae4De7Ee5Be2Ce3F
- Ae4De7Ee8F
- Ae4De7Ee6Ce3F

■ 从A到F的所有的迹:

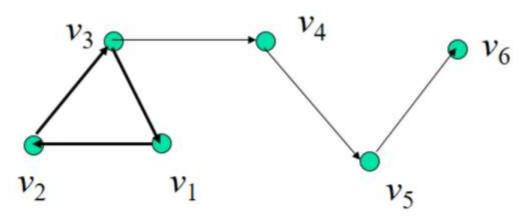
- Ae1Be2Ce3F
- Ae1Be2Ce6Ee8F
- Ae1Be5Ee8F
- Ae1Be5Ee6CE3F
- Ae4De7Ee5Be2Ce3F
- Ae4De7Ee8F
- Ae4De7Ee6Ce3F
- Ae4De7Ee6Ce2Be5Ee8F
- Ae4De7Ee5Be2Ce6Ee8F

■ A和F之间的距离: 3

 $\mathbf{k}(\mathbf{G}) = \lambda(\mathbf{G}) = \delta(\mathbf{G}) = 2$



P287-8 求有向图的强分图、单侧分图和弱分图

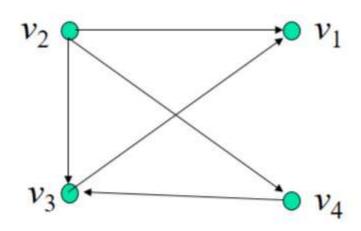


- 强分图: 结点集{v₁, v₂, v₃},{v₄},{v₅},{v₆}导出的子图。
- 单侧分图: 结点集{v₁, v₂, v₃, v₄, v₅, v₆}导出的子图。
- 弱分图: 结点集{v₁, v₂, v₃, v₄, v₅, v₆}导出的子图。

2017-12-14 第七章作业 7 of 31



P300-3 求邻接矩阵、可达性矩阵和距离矩阵



$$P(G) = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$v_5 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$P(G) = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$D(G) = \begin{bmatrix} 0 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ 1 & 0 & 1 & \diamondsuit & \infty \\ 1 & \infty & 0 & \infty & \infty \\ 2 & \infty & 1 & 0 & \infty \\ \infty & \infty & \infty & \infty & 0 \end{bmatrix}$$

P300-4 写出图G的完全关联矩阵,并验证 其秩是否如定理7-3.2所述

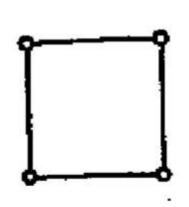
						201 2010			
	e_1	e_3	e_3	64	$e_{\mathbf{\delta}}$	e6	e_7	e ₈	89
A	1	0	0	0	1	0	0	0	1
B	0	1	1	0	0	1	0	0	0
c	0	0	0	1	0	0	1	0	1
D	T	1	0	0	0	0	0	1	0
E	0	0	0	1	1	1	0	0	0
F	0	0	1	0	0	0	1	1	0

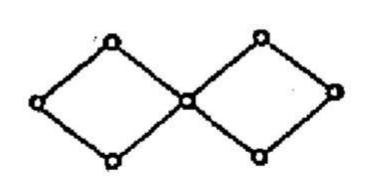
P311-1一笔画问题:每个图恰有两个奇数 度结点,都能一笔画

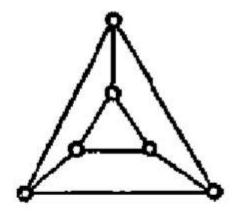


P311-6

- 画一个有一条欧拉回路和一条汉密尔顿回路的图。
- 画一个有一条欧拉回路,但没有一条汉密尔顿回路的图。
- 画一个没有一条欧拉回路,但有一条汉密尔顿回路的图。

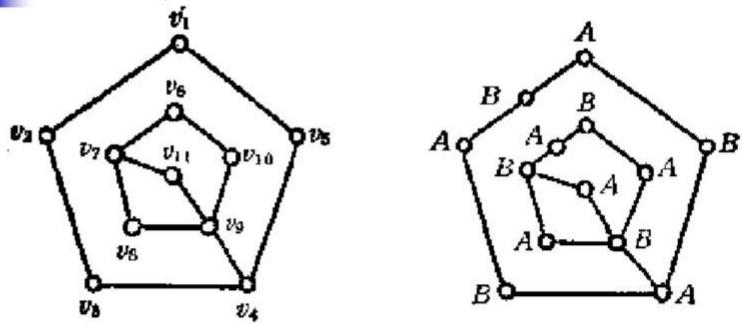








P311-7判断下图是否有汉密尔顿回路



- 方法1: 对左图中的结点标记A和B,可见A有7个, B有6个,所以没有汉密尔顿回路。
- 方法2: 删除左图中的结点v9, 图的连通分支为2, 即W(G-{v9}) >|{v9}|, 所以没有H回路。

2017-12-14 第七章作业 11 of 31