

习题课一 数理逻辑

课程QQ号: 689423416 金耀 数字媒体技术系 fool1025@163.com 13857104418

一.命题符号化

P:天下雪。Q:我将去镇上。R:我有时间。

(1) 如果天不下雪且我有时间, 那么我将去镇上。

$$(\neg P \land R) \rightarrow Q$$

(2) 我将去镇上,仅当我有时间。

$$\mathbf{Q} \rightarrow \mathbf{R}$$

(3)天下雪,那么我不去镇上。

$$P \rightarrow \neg Q$$

一.命题符号化

(4) 或者你没有给我写信,或者它在途中丢失了。 显然这里的"或者"是"不可兼取的或"。 令 P:你给我写信。 Q:信在途中丢失了。

$$\neg P \lor Q \qquad (P \land Q) \lor (\neg P \land \neg Q)$$

(5) 我们不能既划船又跑步。 令 P:我们划船。 Q:我们跑步。

$$\neg (P \land Q)$$

(6)如果你来了,那么他唱不唱歌将看你是否为他伴奏而定。

令 P:你来了。 Q:你为他伴奏。 R:他唱歌。

$$P \rightarrow ((Q \rightarrow R) \land (\neg Q \rightarrow \neg R))$$

或: $P \rightarrow (Q \leftrightarrow R)$

一.命题符号化

- (7) 假如上午不下雨,我去看电影,否则就在家里读书或看报。 令 P:上午下雨。Q:我去看电影。 R:我在家里读书。S:我在家里看报。 $(\neg P \rightarrow Q) \land (P \rightarrow (R \lor S))$
- (8)我今天进城,除非下雨。
- 令 P:我今天进城。 Q:今天下雨。
- 表达式为: $\neg Q \rightarrow P$
- (9)仅当你走我将留下。
- 令 P:你走。Q:我留下。
- 表达式为: $Q \rightarrow P$ 或者 $\neg P \rightarrow \neg Q$

二. 重言式的证明方法

方法1:列真值表。

方法2: 公式的等价变换, 化简成"T"。

方法3:用公式的主析取范式。

(1) 证明 $(P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow (P \land Q))$ 是重言式。

方法1:

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

二. 重言式的证明方法

方法2:

$$\begin{split} &(P \! \to \! Q) \! \to \! (P \! \to \! Q)) \\ &\Leftrightarrow \! \to \! (\neg P \! \vee Q) \! \vee (\neg P \! \vee P) \wedge (Q)) \quad (\textbf{ act }) \\ &\Leftrightarrow \! (P \! \wedge \! \neg Q) \! \vee ((\neg P \! \vee P) \wedge (\neg P \! \vee Q)) \quad (\textbf{ tet } , \, \, \textbf{ sct}) \\ &\Leftrightarrow \! (P \! \wedge \! \neg Q) \! \vee (T \! \wedge (\neg P \! \vee Q)) \\ &\Leftrightarrow \! (P \! \wedge \! \neg Q) \! \vee (\neg P \! \vee Q) \quad (\textbf{ sex}) \\ &\Leftrightarrow \! (P \! \wedge \! \neg Q) \! \vee (\neg P \! \vee Q) \quad (\textbf{ sex}) \\ &\Leftrightarrow \! (P \! \vee \! (\neg P \! \vee \! Q)) \wedge (\! \neg Q \! \vee \! (\neg P \! \vee \! Q)) \\ &\Leftrightarrow \! ((P \! \vee \! \neg P) \! \vee \! Q)) \wedge (\! \neg Q \! \vee \! (Q \! \vee \! \neg P)) \\ &\Leftrightarrow \! (T \! \vee \! Q)) \wedge ((\! \neg Q \! \vee \! Q) \! \vee \! \neg P) \\ &\Leftrightarrow T \! \wedge \! T \\ &\Leftrightarrow T \end{split}$$

二. 重言式的证明方法

方法
$$3$$
 $(P\rightarrow Q)\rightarrow (P\rightarrow (P\land Q))$ (蕴含等值式)
 $\Leftrightarrow \neg (\neg P\lor Q)\lor (\neg P\lor (P\land Q))$ (蕴含等值式)
 $\Leftrightarrow (P\land \neg Q)\lor \neg P\lor (P\land Q)$
 $\Leftrightarrow (P\land \neg Q)\lor (\neg P\land (Q\lor \neg Q))\lor (P\land Q)$
 $\Leftrightarrow (P\land \neg Q)\lor (\neg P\land Q)\lor (\neg P\land \neg Q)\lor (P\land Q)$
 $\Leftrightarrow (\neg P\land \neg Q)\lor (\neg P\land Q)\lor (P\land \neg Q)\lor (P\land Q)$
 $\Leftrightarrow m0\lor m1\lor m2\lor m3$
 可见,该公式的主析取范式含有全部(四个)小项,这表明 $(P\rightarrow Q)\rightarrow (P\rightarrow (P\land Q))$ 是永真式

三.重言蕴涵式的证明方法

方法1.列真值表。(即列永真式的真值表)(略)

方法2.假设前件为真, 推出后件也为真。

方法3.假设后件为假, 推出前件也为假。

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

方法2证明:

设前件: $(\neg A \rightarrow (B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E) \rightarrow \neg A)$ 为真。

则: $\neg A \rightarrow (B \lor C)$, $D \lor E$, $(D \lor E) \rightarrow \neg A$ 均为真。

由 $D \lor E$, $(D \lor E) \rightarrow \neg A$ 均为真。得 $\neg A$ 为真、

又由 $\neg A \rightarrow (B \lor C)$ 为真,得 $B \lor C$ 为真。

斯以: $(\neg A \rightarrow (B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E) \rightarrow \neg A) \Rightarrow B \lor C$

三.重言蕴涵式的证明方法

 $(\neg A \rightarrow (B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E) \rightarrow \neg A) \Rightarrow B \lor C$

方法3证明: 设后件 $B \lor C imes F$, 则 B o C均为 F,

- 1. 如果 $D \lor E 为 T$,则
 - 1).若A为T, 则¬A为F, 则(D \lor E)→¬A为F, 于是前件 (¬A→(B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E)→¬A) 为F。
 - 2). 若A为 F,则 ¬A为T,于是¬A→(B \lor C) 为F, 故前件(¬A→(B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E)→¬A) 为F。
- 2.如果D \bigvee E 为 F, 则 前件 $(\neg A \rightarrow (B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E) \rightarrow \neg A) 为 F_{\circ}$
- $(\neg A \rightarrow (B \lor C)) \land (D \lor E) \land ((D \lor E) \rightarrow \neg A) \Rightarrow B \lor C$

四. 等价公式的证明方法

方法1:用列真值表。(不再举例)

方法2: 用公式的等价变换.(用等值演算)

$$(1)$$
 证明 $((A \land B) \rightarrow C) \land (B \rightarrow (D \lor C)) \Leftrightarrow (B \land (D \rightarrow A)) \rightarrow C$

左式
$$\Leftrightarrow$$
 $(\neg(A \land B) \lor C) \land (\neg B \lor (D \lor C))$ 蕴含等值式

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

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

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

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

$$\Leftrightarrow \neg (B \land (A \lor \neg D)) \lor C$$
 蕴含等值式

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

四. 等价公式的证明方法

$$(2)$$
化简 $(A \land B \land C) \lor (\neg A \land B \land C)$

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

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

$$\Leftrightarrow$$
T \wedge (**B** \wedge **C**)

$$\Leftrightarrow$$
B \land **C**

(1)写出 $(P \rightarrow (Q \land R)) \land (\neg P \rightarrow (\neg Q \land \neg R))$ 的主析取范式和主合取范式

方法1,用真值表

$$A(P,Q,R) \Leftrightarrow m_0 \vee m_7$$

$$\Leftrightarrow (\neg P \land \neg Q \land \neg R) \lor (P \land Q \land R) \Leftrightarrow \Sigma(0,7)$$

$$\begin{split} &A(P,Q,R) \Leftrightarrow M_{1} \land M_{2} \land M_{3} \land M_{4} \land M_{5} \land M_{6} \\ &\Leftrightarrow (P \lor Q \lor \neg R) \land (P \lor \neg Q \lor R) \land (P \lor \neg Q \lor \neg R) \land \\ &(\neg P \lor Q \lor R) \land (\neg P \lor Q \lor \neg R) \land (\neg P \lor \neg Q \lor R) \Leftrightarrow \prod (1,2,3,4,5,6) \end{split}$$

	P	Q	R	$P \rightarrow (Q \land R)$	$\neg P \rightarrow (\neg Q \land \neg R)$	A(P, Q, R)
0	F	F	F	T	T	T
1	F	F	T	T	\mathbf{F}	${f F}$
2	F	T	F	T	F	\mathbf{F}
3	F	T	T	T	F	F
4	T	F	F	F	T	F
5	Т	F	T	F	T	F
6	T	T	F	F	T	F
7	T	T	T	T	Т	Т

方法2.等价变换

$$\begin{split} &(P \!\!\to\!\! (Q \! \wedge R)) \! \wedge (\neg P \!\!\to\!\! (\neg Q \! \wedge \neg R)) \\ &\Leftrightarrow (\neg P \! \vee (Q \! \wedge R)) \! \wedge (P \! \vee (\neg Q \! \wedge \neg R)) \ \ \, \Leftrightarrow (\neg P \! \vee (Q \! \wedge R)) \! \wedge (P \! \vee (\neg Q \! \wedge \neg R)) \\ &\Leftrightarrow (\neg P \! \wedge P) \! \vee (P \! \wedge (Q \! \wedge R)) \! \vee (\neg P \! \wedge (\neg Q \! \wedge \neg R)) \! \vee \\ &((Q \! \wedge R) \! \wedge (\neg Q \! \wedge \neg R)) \\ &\Leftrightarrow F \! \vee (P \! \wedge Q \! \wedge R) \! \vee (\neg P \! \wedge \neg Q \! \wedge \neg R) \! \vee F \\ &\Leftrightarrow (P \! \wedge Q \! \wedge R)) \! \vee (\neg P \! \wedge \neg Q \! \wedge \neg R) \\ &\Leftrightarrow m_0 \! \vee m_7 \end{split}$$

$$\begin{array}{l} (P \rightarrow (Q \land R)) \land (\neg P \rightarrow (\neg Q \land \neg R)) \\ \Leftrightarrow (\neg P \lor (Q \land R)) \land (P \lor (\neg Q \land \neg R)) \\ \Leftrightarrow ((\neg P \lor Q) \land (\neg P \lor R)) \land ((P \lor \neg Q) \land (P \lor \neg R)) \\ \Leftrightarrow ((\neg P \lor Q) \land (\neg P \lor R)) \land ((P \lor \neg Q) \land (P \lor \neg R)) \\ \Leftrightarrow (\neg P \lor Q \lor (R \land \neg R)) \land (\neg P \lor (Q \land \neg Q) \lor R) \\ \land (P \lor \neg Q \lor (R \land \neg R)) \land (P \lor (Q \land \neg Q) \lor \neg R) \\ \Leftrightarrow (\neg P \lor Q \lor R) \land (\neg P \lor Q \lor \neg R) \land (\neg P \lor Q \lor \neg R) \land \\ (\neg P \lor \neg Q \lor R) \land (P \lor \neg Q \lor R) \land (P \lor \neg Q \lor \neg R) \land \\ (P \lor Q \lor \neg R) \land (P \lor \neg Q \lor \neg R) \land (\neg P \lor \neg Q \lor R) \\ \Leftrightarrow (\neg P \lor Q \lor R) \land (\neg P \lor Q \lor \neg R) \land (P \lor \neg Q \lor \neg R) \\ \Leftrightarrow (\neg P \lor Q \lor R) \land (P \lor \neg Q \lor \neg R) \land (P \lor Q \lor \neg R) \\ \Leftrightarrow M_1 \land M_2 \land M_3 \land M_4 \land M_5 \land M_6 \end{array}$$

- (2) A,B,C,D四个人中要派两个人出差, 按下述三个条件有几种派法?
- ①若A去则C和D中要去一个人。
- ②B和C不能都去。
- ③C去则D要留下。
- 解.设A,B,C,D分别表示A去, B去, C去, D去。

 - $\bigcirc \neg (B \land C) \Leftrightarrow \neg B \lor \neg C$

总的条件为:

 $(\neg A \lor (C \land \neg D) \lor (\neg C \land D)) \land (\neg B \lor \neg C) \land (\neg C \lor \neg D)$ 令此式为真。

将 $(\neg A \lor (C \land \neg D) \lor (\neg C \land D)) \land (\neg B \lor \neg C) \land (\neg C \lor \neg D)$ 化成析取范式。

上式⇔ $(\neg A \lor (C \land \neg D) \lor (\neg C \land D)) \land (\neg C \lor (\neg B \land \neg D))$

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

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

可以取 $\neg A \land \neg C \not \supset T$,得 $B \not \supset D \not \supset$ 。

取 $\neg C \land D \not \supset T$, 得 $A \nrightarrow D \not \supset$, 或者 $B \nrightarrow D \not \supset$ 。

取 $\mathbb{C} \wedge \neg \mathbb{D} \wedge \neg \mathbb{B} \rtimes \mathbb{T}$, 得 \mathbb{A} 和 \mathbb{C} 。

最后得三种派法: A和C去、A和D去、B和D去。

箱工具	改锥	扳 手	钳子	锤 子
A	有	有		
В		有	有	有
C	有		有	
D		有		有

(3) 有工具箱A、B、C、D, 各个箱内装的工具如下表所示。试问如何 携带数量最少工具箱, 而所包含的工具种类齐全。

解: 设A、B、C、D分别表示带A、B、C、D箱。

则总的条件为:

 $(A \lor C) \land (A \lor B \lor D) \land (B \lor C) \land (B \lor D)$ 为真。

改维 扳手 钳子 锤子

将 $(A \lor C) \land (A \lor B \lor D) \land (B \lor C) \land (B \lor D)$ 写成析取范式,

上式 \Leftrightarrow ((A \lor C) \land (B \lor C)) \land ((A \lor (B \lor D)) \land (B \lor D))

 $\Leftrightarrow ((\mathbf{A} \land \mathbf{B}) \lor \mathbf{C})) \land (\mathbf{B} \lor \mathbf{D})$

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

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

分别可以取 $(A \land B)$ 、 $(C \land B)$ 、 $(C \land D)$ 为真。

于是可以得到三种携带方法:

带A和B箱,带B和C箱,带C和D箱。

$$(1) (A \lor B) \rightarrow (C \land D), (D \lor E) \rightarrow P \Rightarrow A \rightarrow P$$

1.直接推理

$$(1) (A \lor B) \rightarrow (C \land D)$$

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

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

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

前提:
$$A \rightarrow C, A \rightarrow D, B \rightarrow C, B \rightarrow D$$

(2)
$$(D \lor E) \rightarrow P$$

$$\Leftrightarrow \neg (D \lor E) \lor P$$

$$\Leftrightarrow (\neg D \land \neg E) \lor P$$

$$\Leftrightarrow (\neg D \lor P) \land (\neg E \lor P)$$

(11)
$$D \rightarrow P, E \rightarrow P$$

得到: A→P

假言三段论

2.附加前提
$$(A \lor B) \rightarrow (C \land D), (D \lor E) \rightarrow P \Rightarrow A \rightarrow P$$

- (1) A 附加前提
- (2) A \ B

 附か
- (3) $(A \lor B) \rightarrow (C \land D)$ 前提
- (4) C∧D 化简
- $\mathbf{(5)} \quad \mathbf{D} \qquad \qquad \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{D}$
- (6) **D V E 附 加**
- (7) (D∨E)→P 前提
- $\mathbf{P} \qquad \qquad \mathbf{D} \rightarrow \mathbf{P}$
- (9) A→P 假言三段论

3.反证法 $(A \lor B) \rightarrow (C \land D), (D \lor E) \rightarrow P \Rightarrow A \rightarrow P$

 $(1) \neg (A \rightarrow P)$

假设前提

- (2) $\neg (\neg A \lor P)$
- (3) $A \land \neg P$
- (4) A

化简

(5) $\mathbf{A} \vee \mathbf{B}$

附加

(6) $(A \lor B) \rightarrow (C \land D)$

前提

(7) $\mathbf{C} \wedge \mathbf{D}$

化简

(8) **D**

 $A \rightarrow D$

(9) $\mathbf{D} \vee \mathbf{E}$

附加

 $(10) \quad (\mathbf{D} \vee \mathbf{E}) \rightarrow \mathbf{P}$

前提

(11) **P**

 $D \rightarrow P$

(13) $\mathbf{P} \wedge \neg \mathbf{P}$

不相容

3.反证法
$$(A \lor B) \rightarrow (C \land D), (D \lor E) \rightarrow P \Rightarrow A \rightarrow P$$

(2)
$$\neg (\neg A \lor P)$$

$$(3)$$
 $A \land \neg P$

(6)
$$(A \lor B) \rightarrow (C \land D)$$
 前提

$$(8) \quad \mathbf{D} \qquad \qquad \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{D}$$

$$\begin{array}{ccc} (1) & \mathbf{P} & & \mathbf{D} \rightarrow \mathbf{P} \end{array}$$

七.谓词符号化

将下列命题用谓词符号化:

- ❖ (1) 小王学过英语和法语。
- ❖ (2) 2大于3仅当2大于4。
- ❖ (3) 3不是偶数。
- ❖ (4) 2或3是质数。
- ❖ (5) 除非李键是东北人,否则他一定怕冷。

七. 谓词符号化

- \diamondsuit (1) \diamondsuit P(x): x 学过英语, Q(x): x 学过法语,c: 小王,命题符号化为: $P(c) \lor Q(c)$;
- (2) 令P(x,y): x大于y, 命题符号化为: $P(2,4) \rightarrow P(2,3)$;
- (3) 令P(x): x是偶数,命题符号化为: $\neg P(3)$;
- (4) 令P(x):x是质数,命题符号化为: $P(2)\vee P(3);$

命题符号化为: $Q(c) \rightarrow \neg P(c)$;

七. 谓词符号化

令谓词P(x)表示"说德语",Q(x)表示"了解计算机语言C++",个体域为某校全体学生的集合。用P(x)、Q(x)、量词和逻辑联接词符号化下列语句。

- ❖ (1) 某校有个学生既会说德语又了解C++。
- ❖ (2) 某校有个学生会说德语, 但不了解C++。
- ❖ (3) 某校所有学生或会说德语, 或了解C++。
- ❖ (4) 某校没有学生会说德语或了解C++。

七. 谓词符号化

假设个体域为全总个体域,谓词M(x)表示"x是某校学生"。用P(x)、

Q(x)、M(x)、量词和逻辑联接词再次符号化上面的4条语句:

- (1) $\exists x (M(x) \land P(x) \land Q(x))$
- (2) $\exists x (M(x) \land P(x) \land \neg Q(x))$
- (3) $\forall x (M(x) \rightarrow (P(x) \lor Q(x)))$
- (4) $\forall x (M(x) \rightarrow \neg (P(x) \lor Q(x)))$

八. 消去量词

设个体域 $D = \{a, b, c\}$, 消去下列各式的量词:

- (4) $\forall x (P(x, y) \rightarrow \exists y Q(y))$

八. 消去量词

设谓词P(x,y)表示"x等于y",个体变元 x和y的个体域都是 $D=\{1,2,3\}$ 。 求下列各式的真值:

- $(1) \exists x P(x, 3)$
- \Leftrightarrow (2) $\forall y P(1, y)$
- $(3) \forall x \forall y P(x, y)$
- $(4) \exists x \exists y P(x, y)$
- $(5) \exists x \forall y P(x, y)$
- $(6) \forall y \exists x P(x, y)$

九. 前束范式

下列谓词公式的前束析取范式和前束合取范式:

- $(2) \ \forall x \ (P(x, y) \rightarrow \exists y \ Q(x, y, z))$
- $(3) \exists x \neg \exists y P(x, y) \rightarrow (\exists z Q(z) \rightarrow R(x))$

十. 谓词推理

指出下面演绎推理中的错误。并给出正确的推导过程。

- (1) $\bigcirc \forall x P(x) \rightarrow Q(x)$
 - $2P(y) \rightarrow Q(y)$
- (2) ① $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$
 - $2P(a) \rightarrow Q(b)$
- (3) $\bigcirc P(x) \rightarrow \exists x Q(x)$
 - $2P(a) \rightarrow Q(a)$
- $(4) \quad \textcircled{1} P(a) \rightarrow G(a)$
- (5) $\bigcirc P(a) \land G(b)$
 - \bigcirc $\exists x (P(x) \land G(x))$
- $(6) \quad \textcircled{1} P(y) \to Q(y)$

P 规则

UI 规则: ①

P 规则

UI 规则: ①

P 规则

EI 规则: ①

P 规则

UG 规则: ①

P 规则

EG 规则: ①

P 规则

EG 规则: ①

十.谓词推理

将下列命题符号化, 并用演绎推理法证明其结论是有效的:

- ❖ (1) 有理数、无理数都是实数;虚数不是实数。因此,虚数既不是有理数,也不是无理数。(个体域取全总个体域)
- ❖ (2) 所有的舞蹈者都很有风度;万英是个学生并且是个舞蹈者。因此,有些学生很有风度。(个体域取人类全体组成的集合)
- ❖ (3)每个喜欢步行的人都不喜欢骑自行车;每个人或者喜欢骑自行车或者喜欢乘汽车;有的人不喜欢乘汽车。所以有的人不喜欢步行。
 (个体域取人类全体组成的集合)
- ❖ (4)每个旅客或者坐头等舱或者坐经济舱;每个旅客当且仅当他富裕时坐头等舱;有些旅客富裕但并非所有的旅客都富裕。因此有些旅客坐经济舱。(个体域取全体旅客组成的集合)