



- 1、学会命题的判断和分类。
- 2、学会联结词与自然语言的对应关系及其翻译方法。

联结词	自然语言
\wedge	既...又...、不仅...而且...、虽然...但是...、并且、和、与
\rightarrow	如果P则Q、只要P就Q、P仅当Q、只有Q才P、除非Q否则 $\neg P$ 、因为P所以Q
\leftrightarrow	等价、当且仅当、充分必要
\vee	相容（可兼）的或

- 3、学会通过真值表判断给定公式的类型。
- 4、学会主析取和主合取范式的求解方法。
- 5、重言式的证明、重言蕴涵式的证明。
- 6、重要的重言蕴涵式表、重要的等价公式表。

重要的重言蕴涵式	
I ₁ . $P \wedge Q \Rightarrow P$	I ₂ . $P \wedge Q \Rightarrow Q$
I ₃ . $P \Rightarrow P \vee Q$	I ₄ . $Q \Rightarrow P \vee Q$ 有啥用呢?
I ₅ . $\neg P \Rightarrow P \rightarrow Q$	I ₆ . $Q \Rightarrow P \rightarrow Q$
I ₇ . $\neg(P \rightarrow Q) \Rightarrow P$	I ₈ . $\neg(P \rightarrow Q) \Rightarrow \neg Q$
I ₉ . $P, Q \Rightarrow P \wedge Q$	I ₁₀ . $\neg P \wedge (P \vee Q) \Rightarrow Q$
I ₁₁ . $P \wedge (P \rightarrow Q) \Rightarrow Q$	I ₁₂ . $\neg Q \wedge (P \rightarrow Q) \Rightarrow \neg P$
I ₁₃ . $(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow R) \Rightarrow P \rightarrow R$	I ₁₄ . $(P \vee Q) \wedge (P \rightarrow R) \wedge (Q \rightarrow R) \Rightarrow R$
I ₁₅ . $A \rightarrow B \Rightarrow (A \vee C) \rightarrow (B \vee C)$	I ₁₆ . $A \rightarrow B \Rightarrow (A \wedge C) \rightarrow (B \wedge C)$

如何证明它们?
3种方法!
如: 设前件为T, 推出后件也为T。
更妙的方法在前面! 学完等价再回来证明我。。。

重要的等价公式

设G, H, S是任意的命题公式, 则:

- (1) E₁: $G \vee G = G$ (幂等律)
 E₂: $G \wedge G = G$
 $G \leftrightarrow G = T$
 $G \rightarrow G = T$
- (2) E₃: $G \vee H = H \vee G$ (交换律)
 E₄: $G \wedge H = H \wedge G$
 $G \leftrightarrow H = H \leftrightarrow G$
 $G \rightarrow H \neq H \rightarrow G$

7、学会命题的符号化与有效论证的证明方法。

判断下列推理是否正确：

在模拟考试中，如果甲第三，那么如果乙第二，则丙第四。丁不是第一或甲第三。

乙第二。从而知，如果丁第一，那么丙第四。

证明：令 P：甲第三，Q：乙第二，R：丙第四，S：丁第一。

前提： $P \rightarrow (Q \rightarrow R)$, $\neg S \vee P$, Q $(P \wedge Q) \rightarrow R$ 也可以

结论： $S \rightarrow R$

推理形式： $P \rightarrow (Q \rightarrow R), \neg S \vee P, Q \Rightarrow S \rightarrow R$ （结论是蕴涵式，故可考虑用 CP 规则）

- | | | |
|-----|-----------------------------------|------------------|
| (1) | S | P (附加) (6分) |
| (2) | $\neg S \vee P$ | P |
| (3) | P | T,I,(1),(2) |
| (4) | $P \rightarrow (Q \rightarrow R)$ | P |
| (5) | $Q \rightarrow R$ | T,I,(3),(4) |
| (6) | Q | P |
| (7) | R | T,I,(5),(6) |
| (8) | $S \rightarrow R$ | T,I,(1),(7),CP规则 |

8、学会谓词公式的符号化，特性谓词的添加。熟能生巧。

设个体域是全体实数的集合。对任意给定的 $x > 0$ ，都存在 $y > 0$ ，使得 $xy > 0$ 。

对任意给定的 $x > 0$ ，都存在 $y > 0$ ，使得 $xy > 0$ 。

设个体域是全体大学生的集合。所有的大学生都是国家的希望。

所有的大学生都是国家的希望。

9、学会求解谓词公式的解释。

$(\exists x)(P(x) \rightarrow Q(x)) \wedge 1$ ，其中， $P(x): x > 2$ ； $Q(x): x = 0$ ，个体域为 $\{1, 2\}$

10、学会自由变元、约束变元、辖域的概念，约束变元的改名规则和自由变元的代入规则。学会求解前束范式。

求公式 $(\forall x)P(x, y) \leftrightarrow (\forall y)Q(y)$ 的前束范式。

解： $(\forall x)P(x, y) \leftrightarrow (\forall y)Q(y)$ 无双向蕴涵相关的谓词等价式

$$\begin{aligned}
 &= ((\forall x)P(x, y) \rightarrow (\forall y)Q(y)) \wedge ((\forall y)Q(y) \rightarrow (\forall x)P(x, y)) \\
 &= (\neg(\forall x)P(x, y) \vee (\forall y)Q(y)) \wedge (\neg(\forall y)Q(y) \vee (\forall x)P(x, y)) \\
 &= ((\exists x)\neg P(x, y) \vee (\forall y)Q(y)) \wedge ((\exists y)\neg Q(y) \vee (\forall x)P(x, y)) \\
 &= ((\exists x)\neg P(x, y) \vee (\forall u)Q(u)) \wedge ((\exists v)\neg Q(v) \vee (\forall w)P(w, y)) \\
 &= (\exists x)(\forall u)(\neg P(x, y) \vee Q(u)) \wedge (\exists v)(\forall w)(\neg Q(v) \vee P(w, y)) \\
 &= (\exists x)(\forall u)(\exists v)(\forall w)((\neg P(x, y) \vee Q(u)) \wedge (\neg Q(v) \vee P(w, y)))
 \end{aligned}$$

11、谓词逻辑的有效蕴涵和等价公式。

重要的有效蕴涵与等价式



(1) 命题演算中的等价式和蕴涵式可推广到谓词演算中使用。

例如：

$$(\exists x)P(x) \wedge \neg(\exists x)P(x) = F$$

$$(\forall x)P(x) \rightarrow (\exists x)Q(x) = \neg(\forall x)P(x) \vee (\exists x)Q(x)$$

$$\neg(\exists x)Q(x) \vee \neg(\forall x)P(x) = \neg((\exists x)Q(x) \wedge (\forall x)P(x))$$

$$(\exists x)P(x) \wedge ((\exists x)P(x) \rightarrow (\forall y)Q(y)) \Rightarrow (\forall y)Q(y)$$

$$(\forall x)(A(x) \wedge B(x)) = (\forall x)A(x) \wedge (\forall x)B(x)$$

$$(\forall x)(A(x) \wedge B(x))$$

$$= (\forall x)\neg(\neg A(x) \vee \neg B(x))$$

$$= \neg(\exists x)(\neg A(x) \vee \neg B(x))$$

$$= \neg((\exists x)(\neg A(x) \vee \neg B(x)))$$

$$= \neg((\exists x)\neg A(x) \vee (\exists x)\neg B(x))$$

$$= \neg(\exists x)\neg A(x) \wedge \neg(\exists x)\neg B(x)$$

$$= (\forall x)A(x) \wedge (\forall x)B(x)$$

$$(\exists x)(A(x) \wedge B(x)) \Rightarrow (\exists x)A(x) \wedge (\exists x)B(x)$$

$$1) (\exists x)(A(x) \wedge B(x)) \quad P$$

$$2) A(c) \wedge B(c) \quad ES\ 1)$$

$$3) A(c) \quad T\ 2) I$$

$$4) B(c) \quad T\ 2) I$$

$$5) (\exists x)A(x) \quad EG\ 3)$$

$$6) (\exists x)B(x) \quad EG\ 4)$$

$$7) (\exists x)A(x) \wedge (\exists x)B(x) \quad T\ 5)6) I$$

12、谓词逻辑的推理方法，添加和消去量词的规则。

将下列推理符号化（个体域为我校全体学生），并用演绎法进行证明。

证明：

每个学生或者最喜欢去图书馆，或者最喜欢去食堂；每个学生当且仅当他（她）住在图书馆附近时最喜欢去图书馆；有的学生住在图书馆附近，但并非所有学生都住在图书馆附近；因此，有些学生最喜欢去食堂。

个体域为我校全体学生

令 $P(x)$: x 最喜欢去图书馆； $Q(x)$: x 最喜欢去食堂；

$R(x)$: x 住在图书馆附近

符号化如下： $(\forall x)(P(x) \oplus Q(x))$, $(\forall x)(P(x) \leftrightarrow R(x))$, $(\exists x)R(x) \wedge \neg(\forall x)R(x) \Rightarrow (\exists x)Q(x)$

证明： (1) $(\exists x)R(x) \wedge \neg(\forall x)R(x)$	P
(2) $\neg(\forall x)R(x)$	T,(1),I
(3) $(\exists x)\neg R(x)$	T,(2),E
(4) $\neg R(c)$	ES,(3)
(5) $(\forall x)(P(x) \leftrightarrow R(x))$	P
(6) $P(c) \leftrightarrow R(c)$	US,(5)
(7) $(P(c) \rightarrow R(c)) \wedge (R(c) \rightarrow P(c))$	T,(6),E
(8) $P(c) \rightarrow R(c)$	T,(7),E
(9) $\neg P(c)$	T,(4),(8),I
(10) $(\forall x)(P(x) \oplus Q(x))$	P
(11) $P(c) \oplus Q(c)$	US,(10)
(12) $Q(c)$	T,(9)(11),I
(13) $(\exists x)Q(x)$	EG,(12)

将下列推理符号化，并用演绎法进行证明。

每个学生或者最喜欢去图书馆，或者最喜欢去食堂；每个学生当且仅当他（她）住在图书馆附近时最喜欢去图书馆；有的学生住在图书馆附近，但并非所有学生都住在图书馆附近；因此，有些学生最喜欢去食堂。

令 $S(x)$: x 是学生

$R(x)$: x 住在图书馆附近

$P(x)$: x 最喜欢去图书馆； $Q(x)$: x 最喜欢去食堂；

符号化如下： $(\forall x)(S(x) \rightarrow (P(x) \oplus Q(x)))$, $(\forall x)(S(x) \rightarrow (P(x) \leftrightarrow R(x)))$,

$(\exists x)(S(x) \wedge R(x)) \wedge \neg(\forall x)(S(x) \rightarrow R(x))$,

$\Rightarrow (\exists x)(S(x) \wedge Q(x))$

证明： (1) $(\exists x)(S(x) \wedge R(x)) \wedge \neg(\forall x)(S(x) \rightarrow R(x))$	P
(2) $\neg(\forall x)(S(x) \rightarrow R(x))$	T,(1),I
(3) $(\exists x)\neg(S(x) \rightarrow R(x))$	T,(2),E
(4) $\neg(S(c) \rightarrow R(c))$	ES,(3)
(5) $S(c) \wedge \neg R(c)$	T,(4),E
(6) $\neg R(c)$	T,(5),I
(7) $S(c)$	T,(5),I
(8) $(\forall x)(S(x) \rightarrow (P(x) \leftrightarrow R(x)))$	P
(9) $S(c) \rightarrow (P(c) \leftrightarrow R(c))$	US,(7)
(10) $P(c) \leftrightarrow R(c)$	T,(7)(9),I
(11) $(P(c) \rightarrow R(c)) \wedge (R(c) \rightarrow P(c))$	T,(10),E
(12) $P(c) \rightarrow R(c)$	T,(11),I
(13) $\neg P(c)$	T,(6),(12),I
(14) $(\forall x)(S(x) \rightarrow (P(x) \oplus Q(x)))$	P
(15) $S(c) \rightarrow (P(c) \oplus Q(c))$	US,(14)
(16) $P(c) \oplus Q(c)$	T,(7),(15),I
(17) $Q(c)$	T,(13)(16),I
(18) $S(c) \wedge Q(c)$	T,(7)(17),I
(19) $(\exists x)(S(x) \wedge Q(x))$	EG,(18)