第7节 命题公式的等价

看下面三个公式的真值表:

Р	Q	P→Q	¬P∨Q	$\neg Q \rightarrow \neg P$
F	F	Т	T	Т
F	Т	Т	Т	Т
Т .	F	F	F	F
Т	Т	Т	Т	Т

从真值表可以看出,不论对P、Q 作何种赋值, $P\rightarrow Q$ 、 $\neg P\lor Q$ 和 $\neg Q\rightarrow \neg P$ 的真值都相同。 $P\rightarrow Q\Leftrightarrow \neg P\lor Q\Leftrightarrow \neg Q\rightarrow \neg P$

等价定义: $A \times B$ 是含有命题变元 $P_1, P_2, ..., P_n$ 的命题公式,如不论给 $P_1, P_2, ..., P_n$ 何种赋值, A 和 B 的真值均相同,则称命题公式 A 与 B 等价,记作 $A \Leftrightarrow B$ 。

❖ 若两个命题公式的真值表相同,则它们等价。

基础等价公式:

- (1) 对合律 ¬¬P⇔P
- (2) 幂等律 P∨P⇔P P∧P⇔P
- (3)交换律 P∨Q⇔Q∨P P∧Q⇔Q∧P
- (4)结合律 P∨(Q∨R)⇔(P∨Q)∨R
 - $P \land (Q \land R) \Leftrightarrow (P \land Q) \land R$
 - (5)分配律 P∨(Q∧R)⇔(P∨Q)∧(P∨R)
 - $P \land (Q \lor R) \Leftrightarrow (P \land Q) \lor (P \land R)$
 - (6) 吸收律 P∨(P∧Q)⇔P P∧(P∨Q)⇔P

上述基础等价公式都可以用构造两个命题公式的真值表的方法证明。

例: 证明底-摩根定律 $\neg (P \lor Q) \Leftrightarrow \neg P \land \neg Q$

证明: 构造两个命题公式的真值表:

P	Q	$P \vee Q$	¬(P∨Q)	¬P	$\neg Q$	¬P∧¬Q
F	F	F	Т	Т	Т	Т
F	Т	Т	F	Т	F	F
Т	F	Т	F	F	Т	F
Т	Т	Т	F	F	F	F

因为 $\neg(P \lor Q)$ 与 $\neg P \land \neg Q$ 的真值表相同,所以等价。

等价公式的证明方法:

❖方法1:列真值表。

❖方法2: 用等价公式变换。(用置换定律)

置换定律: A是一个命题公式, X是A中的一部分且也是合式公式, 如果X⇔Y, 用Y代替A中的X得到公式B, 则A⇔B。

对偶式:

在一个只含有联结词「、 \lor 、 \land 的公式 A 中,将 \lor 换成 \land , \land 换成 \lor , T 换成 F,F 换成 T,其余部分不变,得到另一个公式 A*,称 A 与 A* 互为对偶式。

定理 \diamondsuit A(P₁,P₂,...,P_n) 是一个只含有联结词 \neg 、 \lor 、 \land 的命题公式,则

$$\neg A(P_1,P_2,...,P_n) \Leftrightarrow A^*(\neg P_1,\neg P_2,...,\neg P_n)$$

此定理可以反复地使用底-摩根定律证明。

推论: $A(\neg P_1, \neg P_2, ..., \neg P_n) \Leftrightarrow \neg A^*(P_1, P_2, ..., P_n)$

应用上述定理可以直接将"¬"放到命题变元

的前面。

例如:

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

$$\Leftrightarrow ((\neg P \lor \neg Q) \land (\neg P \lor Q)) \land \neg R$$

等价"⇔"是关系符号,不是运算符号,它 表明的是两个命题公式之间的关系。

等价的性质:

- 1) 有自反性:对任何命题公式A,均有 A⇔A。
- 2) 有对称性: 若A⇔B,则 B⇔A。
- 3) 有传递性: 若A⇔B且B⇔C, 则 A⇔C。