# 第12节 主合取范式

#### 二、主合取范式

❖大项定义: 是 n 个命题变元的析取式, 其中每个变元必出现且仅出现一次(以本身或否定形式), 称该析取式为大项。

∻有 n 个变元,则有 2<sup>n</sup> 个大项。

\* 大项的编码: 大项的编码正好与小项相反,

用 0 表示变元本身, 1 表示变元的否定形式。

如:  $M_{00}\Leftrightarrow P\vee Q$   $M_{01}\Leftrightarrow P\vee \neg Q$ 

 $M_{10} \Leftrightarrow \neg P \lor Q$   $M_{11} \Leftrightarrow \neg P \lor \neg Q$ 

显然,M<sub>i</sub>⇔¬m<sub>i</sub>

例:  $M_{011} \Leftrightarrow P \lor \neg Q \lor \neg R \Leftrightarrow \neg (\neg P \land Q \land R)$ 

 $\Leftrightarrow \neg m_{011}$ 

				M <sub>oo</sub>	M <sub>01</sub>	M <sub>10</sub>	M <sub>11</sub>
		Р	Q	P ee Q	$P ee \neg Q$	$\neg P \lor Q$	$\neg P \lor \neg Q$
	00	F	F	F	Т	Т	Т
i	01	F	Т	Т	F	Т	Т
	10	Т	F	Т	Т	F	Т
	11	Т	Т	Т	Т	Т	F

- 1. 每个大项当且仅当其赋值与编码相同时,其真值为 F; 其余 2<sup>n</sup>-1 组赋值均使该大项的真值为 T。
- 2. 全体大项的合取式必为永假式

$$\prod_{i=0}^{2^{n-1}} \mathbf{M}_{i} \iff \mathbf{M}_{0} \wedge \mathbf{M}_{1} \wedge ... \wedge \mathbf{M}_{2^{n}-1} \iff \mathbf{F}$$

主合取范式定义: 若一个命题公式的合取范式为 $A_1 \land A_2 \land ... \land A_n (n \ge 1)$ , 其中每个  $A_i$  (i=1,2,...,n) 都是大项,则称之为该命题公式的主合取范式。求主合取范式的步骤:

- (1) 先写出给定公式的合取范式  $A_1 \wedge A_2 \wedge ... \wedge A_n$ 。
- (2) 为使每个  $A_i$  变成大项,对缺少变元的项  $A_i$  补全变元,比如缺变元 R,用 " $\vee$ ( $R \wedge \neg R$ )"的形式补R。
- (3) 用分配律等公式加以整理。

```
例: \bar{\chi}(P\rightarrow Q)\rightarrow R的主合取范式
(P\rightarrow Q)\rightarrow R
⇔¬(¬P∨Q)∨R -----去掉其它连结词
              -----"¬"移到命题变元前面
\Leftrightarrow(P\land¬Q)\lorR
⇔(P∨R)∧(¬Q∨R) ----- 化成合取范式
\Leftrightarrow(P\lor(Q\land¬Q)\lorR)\land((P\land¬P)\lor¬Q\lorR) ---补变元
\Leftrightarrow (P\Q\R)\\ (P\\¬Q\R)\\
    (PV¬QVR)∧(¬PV¬QVR) ---用分配率整理
```

## 主合取范式的真值表求法:

- (1) 列出给定公式的真值表。
- (2) 找出该公式真值表中的每个为 "F" 行的赋值所对应的大项。
- (3)用"△"联结上述大项,即可。

定理 在真值表中,一个使公式的真值为 F 的赋值所对应的大项的合取,即为此公式的主合取范式。

例:  $\bar{X} P \rightarrow Q$  和  $P \leftrightarrow Q$  的主合取范式

Р	Q	$P \rightarrow Q$	P↔Q
0	0	Т	Т
0	1	Т	F
1	0	F	F
1	1	Т	Т

$$P \rightarrow Q \Leftrightarrow M_{10} \Leftrightarrow \neg P \vee Q$$

$$P \leftrightarrow Q \Leftrightarrow M_{01} \wedge M_{10}$$

$$\Leftrightarrow (P \vee \neg Q) \wedge (\neg P \vee Q)$$

### 思考:

- 1. 永真公式的主析取范式是什么样? 是否有主合取范式?
- 2. 永假公式的主合取范式是什么样? 是否有主析取范式?
- 3. 若已知主合取范式,能否直接写出主析取范式?

例:已知 A(P,Q,R) 的主析取范式中含有下面小项  $m_1$ ,  $m_3$ ,  $m_5$ ,  $m_7$ , 求它的和主合取范式。

解: 在真值表中,除了使命题公式 A 为真的赋值, 其余的就是使 A 为假的赋值。而主析取范式中包 含的小项的编码,就是使命题公式 A 为真的赋值 例:已知 A(P,Q,R) 的主析取范式中含有下面小项  $m_1$ ,  $m_3$ ,  $m_5$ ,  $m_7$ , 求它的和主合取范式。

解: 所以赋值1, 3, 5, 7, 即 001, 011, 101, 111 就是使 A 为真的赋值。 0, 2, 4, 6, 即 000, 010, 100, 110 是使 A 为假的赋值。

 $A(P,Q,R) \Leftrightarrow m_1 \vee m_3 \vee m_5 \vee m_7 \Leftrightarrow M_0 \wedge M_2 \wedge M_4 \wedge M_6 \\ \Leftrightarrow M_{000} \wedge M_{010} \wedge M_{100} \wedge M_{110}$ 

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

例: 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。② B 和 C 不能都去。③ C 去则 D 要留下。

解: 令 A, B, C, D 分别表示 A去, B去, C去, D去。

- $\textcircled{1} A \rightarrow (C \overline{\vee} D) \Leftrightarrow A \rightarrow ((C \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D)) \\ \Leftrightarrow \neg A \vee (C \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D)$
- $\bigcirc \neg (B \land C) \Leftrightarrow \neg B \lor \neg C$
- $\textcircled{3} C \rightarrow \neg D \Leftrightarrow \neg C \lor \neg D$

总的条件为:

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

# 将几个条件的合取式化成析取范式:

$$\begin{array}{l} (\neg A \lor (C \land \neg D) \lor (\neg C \land D)) \land (\neg B \lor \neg C) \land (\neg C \lor \neg D) \\ \Leftrightarrow (\neg A \lor (C \land \neg D) \lor (\neg C \land D)) \land (\neg C \lor (\neg B \land \neg D)) \\ \Leftrightarrow (\neg A \land \neg C) \lor (C \land \neg D \land \neg C) \lor (\neg C \land D \land \neg C) \lor \\ (\neg A \land \neg B \land \neg D) \lor (C \land \neg D \land \neg B \land \neg D) \lor \\ (\neg C \land D \land \neg B \land \neg D) \\ \Leftrightarrow (\neg A \land \neg C) \lor (\neg C \land D) \lor (\neg A \land \neg B \land \neg D) \lor \\ (C \land \neg D \land \neg B) \\ \end{array}$$

最后的派法要使得 (¬A /\¬C) \/ (¬C /\ D) \/ (¬A /\¬B /\¬D) \/ (C /\¬D /\¬B)

为T。

可以取 ¬A ∧ ¬C为 T, 得 B 和 D 去。 可以取 ¬C ∧ D 为 T, 得 A 和 D 去,或者 B 和 D 去。 可以取 C ∧ ¬D ∧ ¬B 为 T,得 A 和 C 去。

最后得到三种派法:

A和C去、A和D去、B和D去。