

### 7.3 等值演算

#### 7.3.1 等值公式

给定  $n (n \geq 1)$  个命题变元，按合式公式的形成规则，可以得到无数多个命题公式，但有些公式具有相同的真值，例如在  $n = 2$  时，

$$P \rightarrow Q, \neg P \vee Q, \neg(P \wedge \neg Q)$$

这三个公式真值相同，因此可以认为它们本质上是一个公式。

事实上, $n$  个命题变元, 只能生成  $2^{2^n}$  个真值不同的命题公式。

**定义12** 设  $A, B$  是两个命题公式, 若  $A \leftrightarrow B$  是重言式, 称  $A$  与  $B$  是等值的, 记为  $A \Leftrightarrow B$ 。

**说明** (1) 定义中的  $\Leftrightarrow$  不是联结词, 只是  $A$  与  $B$  等值的记号。

(2) 公式的等值关系是一个等价关系。

## 判断公式等值 —— 真值表

构造真值表可用下列两种方法：

方法一：作出  $A \leftrightarrow B$  的真值表，若其最后一列全为  $T$ ，则  $A \leftrightarrow B$  是重言式，故  $A \Leftrightarrow B$ 。

方法二：在同一个真值表中，分别作出  $A$  和  $B$  两列，若在任何一组指派下，这两列的真值相同，说明  $A \leftrightarrow B$  是重言式，故  $A \Leftrightarrow B$ 。

**例3** 判断下列命题公式是否等值

(1)  $\neg(P \vee Q)$  与  $\neg P \vee \neg Q$

(2)  $\neg(P \vee Q)$  与  $\neg P \wedge \neg Q$

解 (1) 作出两公式的真值表

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

不是在所有指派下真值相同,故两公式**不等值**。

(2) 作出两公式的真值表

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

在所有指派下，两公式的真值均相同，故两公式**等值**。

**例4** 证明:  $P \leftrightarrow Q \Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge \neg Q)$

解 作出真值表

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

表中最后一列均为  $T$ , 故两公式等值。

下面给出了24个等值式（用真值表证明）

1.  $A \Leftrightarrow \neg\neg A$  （对合律）

2.  $A \Leftrightarrow A \vee A$  ; 3.  $A \Leftrightarrow A \wedge A$  （等幂律）

4.  $A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$  , 5.  $A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$  （交换律）

6.  $(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$   
7.  $(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$  （结合律）

8.  $A \vee (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$  （分配律）

9.  $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$

## 数理逻辑

$$10. \neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

(德·摩根律)

$$11. \neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$$

$$12. A \vee (A \wedge B) \Leftrightarrow A$$

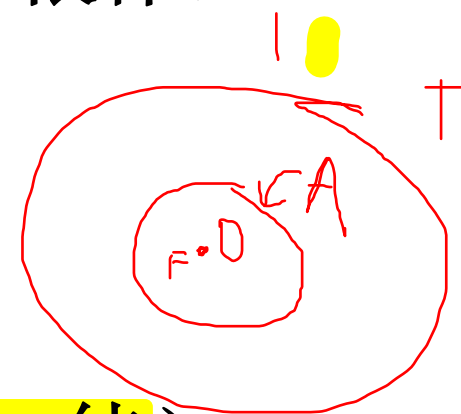
(吸收律)

$$13. A \wedge (A \vee B) \Leftrightarrow A$$

$$14. A \vee T \Leftrightarrow T ; 15. A \wedge F \Leftrightarrow F \quad (\text{零一律})$$

$$16. A \wedge T \Leftrightarrow A ; 17. A \vee F \Leftrightarrow A \quad (\text{同一律})$$

$$18. A \wedge \neg A \Leftrightarrow F ; 19. A \vee \neg A \Leftrightarrow T \quad (\text{否定律})$$





$$20. A \rightarrow B \Leftrightarrow \neg A \vee B \quad (\text{蕴含等值式})$$

$$21. A \leftrightarrow B \Leftrightarrow (A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A) \quad (\text{等价等值式})$$
$$\Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (\neg A \wedge \neg B)$$

$$22. A \rightarrow B \Leftrightarrow \neg B \rightarrow \neg A \quad (\text{假言易位})$$

$$23. A \leftrightarrow B \Leftrightarrow \neg A \leftrightarrow \neg B \quad (\text{等价否定等值式})$$

$$24. (A \rightarrow B) \wedge (A \rightarrow \neg B) \Leftrightarrow \neg A \quad (\text{归谬论})$$

有了上述等值式，利用逻辑推理的方法，可以证明其它等值式，此过程称为等值演算。

### 7.3.2 置换定理

**定义13** 设  $X$  是命题公式  $A$  的一部分, 且  $X$  本身也是一个命题公式, 称  $X$  为公式  $A$  的**子公式**。

例 在公式  $(P \wedge Q) \vee (\neg P \vee \neg Q)$  中,  
 $P \wedge Q$  和  $\neg P \vee \neg Q$  均为其子公式。

**定理1** 设  $X$  是命题公式  $A$  的子公式, 且  $X \Leftrightarrow Y$ , 若将  $A$  中的  $X$  用  $Y$  置换, 所得公式  $B$  与  $A$  等值, 即  $A \Leftrightarrow B$ 。 ——置换定理

证 由于在变元的任何指派下,  $X$  与  $Y$  的真值相同, 所以用  $Y$  替代  $X$  后, 所得公式  $A$  与公式  $B$  在相应的指派下, 其真值也一定相同, 故  $A \Leftrightarrow B$  证毕

**例5** 证明:  $(P \wedge Q) \vee (P \wedge \neg Q) \Leftrightarrow P$

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

**例6** 证明:  $P \rightarrow (Q \rightarrow R) \Leftrightarrow Q \rightarrow (P \rightarrow R)$   
 $\Leftrightarrow \neg R \rightarrow (Q \rightarrow \neg P)$

证  $P \rightarrow (Q \rightarrow R) \Leftrightarrow \neg P \vee (\neg Q \vee R)$   
 $\Leftrightarrow \neg Q \vee (\neg P \vee R) \Leftrightarrow Q \rightarrow (P \rightarrow R)$  (第一式)  
 $\Leftrightarrow \neg \neg R \vee (\neg Q \vee \neg P) \Leftrightarrow \neg R \rightarrow (Q \rightarrow \neg P)$

**例7** 证明:  $((P \vee S) \wedge R) \vee \neg((P \vee S) \wedge R)$  是重言式。

证 由于  $P \vee \neg P \Leftrightarrow T$

用  $((P \vee S) \wedge R)$  置换  $P$ , 得

$$((P \vee S) \wedge R) \vee \neg((P \vee S) \wedge R) \Leftrightarrow T \quad \text{即}$$

$((P \vee S) \wedge R) \vee \neg((P \vee S) \wedge R)$  是重言式。证毕

**例8** 化简下列语句：“情况并非如此，如果他不来，那么我也不去。”

解 将上面语句符号化

$P$ ：“他来”； $Q$ ：“我去”

语句翻译为  $\neg(\neg P \rightarrow \neg Q)$

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

此语句的意思为：“我去了，但他没来”。

### 证明等值式的方法:

- 1、利用真值表
- 2、利用24个基本等值公式进行等值演算

## 内容小结

1. 熟记24个基本等值公式
2. 证明等值公式  $\left\{ \begin{array}{l} \text{真值表} \\ \text{等值演算} \end{array} \right.$

课下练习 P129 习题7.3 1,2,3



## 7.4 其它联结词

### 7.4.1 其它联结词

**定义14** 设  $P$  和  $Q$  是两个命题，复合命题

“ $P, Q$  中恰有一个成立”称为  $P$  与  $Q$  的不可兼

析取（或排斥或、

异或），记作  $P \nabla Q$

真值情况如表所示

$P$	$Q$	$P \nabla Q$
$T$	$T$	$F$
$T$	$F$	$T$
$F$	$T$	$T$
$F$	$F$	$F$

## 联结词 $\bar{\vee}$ 的性质 ( $P, Q, R$ 为任意命题)

$$(1) \quad P \bar{\vee} Q \Leftrightarrow Q \bar{\vee} P$$

$$(2) \quad (P \bar{\vee} Q) \bar{\vee} R \Leftrightarrow P \bar{\vee} (Q \bar{\vee} R)$$

$$(3) \quad P \wedge (Q \bar{\vee} R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \bar{\vee} (P \wedge R)$$

$$(4) \quad P \bar{\vee} Q \Leftrightarrow (P \wedge \neg Q) \vee (\neg P \wedge Q)$$

$$(5) \quad P \bar{\vee} Q \Leftrightarrow \neg(P \leftrightarrow Q)$$

$$(6) \quad P \bar{\vee} P \Leftrightarrow F$$

$$(7) \quad F \bar{\vee} P \Leftrightarrow P$$

$$(8) \quad T \bar{\vee} P \Leftrightarrow \neg P$$

**定义15** 设  $P$  和  $Q$  是两个命题，复合命题“若  $P$ ，则  $Q$ ”的否定，称为  $P$  与  $Q$  的条件否定，记为  $P \xrightarrow{c} Q$ ，真值情况如表所示

$P$	$Q$	$P \xrightarrow{c} Q$
$T$	$T$	$F$
$T$	$F$	$T$
$F$	$T$	$F$
$F$	$F$	$F$

由真值表知

$$P \xrightarrow{c} Q \Leftrightarrow \neg(P \rightarrow Q)$$

**定义16** 设  $P$  和  $Q$  是两个命题，复合命题“ $P$  合取  $Q$ ”的否定，称为  $P$  与  $Q$  的与非，记为  $P \uparrow Q$ ，真值情况如表所示

$P$	$Q$	$P \uparrow Q$
$T$	$T$	$F$
$T$	$F$	$T$
$F$	$T$	$T$
$F$	$F$	$T$

## 联结词 “ $\uparrow$ ” 的性质

$$(1) \quad P \uparrow Q \Leftrightarrow \neg(P \wedge Q)$$

$$(2) \quad P \uparrow P \Leftrightarrow \neg(P \wedge P) \Leftrightarrow \neg P$$

$$(3) \quad (P \uparrow Q) \uparrow (P \uparrow Q) \Leftrightarrow \neg(P \uparrow Q) \Leftrightarrow P \wedge Q$$

$$(4) \quad (P \uparrow P) \uparrow (Q \uparrow Q) \Leftrightarrow \neg P \uparrow \neg Q \Leftrightarrow \neg(\neg P \wedge \neg Q) \\ \Leftrightarrow P \vee Q$$

说明 联结词 “ $\neg, \wedge, \vee$ ” 均可用 “ $\uparrow$ ” 表示

**定义17** 设  $P$  和  $Q$  是两个命题，复合命题“ $P$  析取  $Q$ ”的否定，称为  $P$  与  $Q$  的**或非**，记为  $P \downarrow Q$ ，真值情况如表所示

$P$	$Q$	$P \downarrow Q$
$T$	$T$	$F$
$T$	$F$	$F$
$F$	$T$	$F$
$F$	$F$	$T$

## 联结词 “ $\downarrow$ ” 的性质

$$(1) \quad P \downarrow Q \Leftrightarrow \neg(P \vee Q)$$

$$(2) \quad P \downarrow P \Leftrightarrow \neg(P \vee P) \Leftrightarrow \neg P$$

$$(3) \quad (P \downarrow Q) \downarrow (P \downarrow Q) \Leftrightarrow \neg(P \downarrow Q) \Leftrightarrow P \vee Q$$

$$(4) \quad (P \downarrow P) \downarrow (Q \downarrow Q) \Leftrightarrow \neg P \downarrow \neg Q \Leftrightarrow \neg(\neg P \vee \neg Q) \\ \Leftrightarrow P \wedge Q$$

说明 联结词 “ $\neg, \wedge, \vee$ ” 均可用 “ $\downarrow$ ” 表示

## 7.4.2 极小联结词组

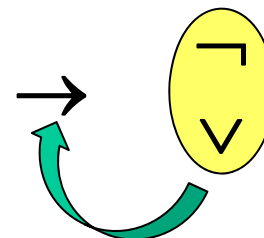
**定义18** 设 $D$ 是联结词集合, 若 $D$ 中某个联结词可以用 $D$ 的其它联结词表示, 称该联结词为**冗余联结词**, 否则称为**独立联结词**。

**定义19** 设 $D$ 是联结词集合, 若任意命题公式总可以用含在 $D$ 中的联结词的等值式表示且 $D$ 中不含冗余联结词, 称 $D$ 为**极小联结词组** (或**极小全功能集**)。



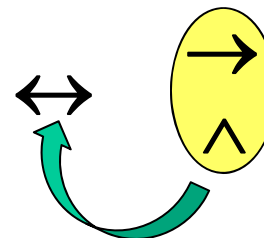
例如  $P \rightarrow Q \Leftrightarrow \neg P \vee Q$

说明



$P \Leftrightarrow Q \Leftrightarrow (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$

说明



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

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

说明



因此，联结词  $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$  均可由 “ $\neg, \wedge$ ” 或 “ $\neg, \vee$ ” 表示。

又因为  $P \bar{\vee} Q \Leftrightarrow \neg(P \leftrightarrow Q)$

$$P \xrightarrow{c} Q \Leftrightarrow \neg(P \rightarrow Q)$$

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

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

因此  $\bar{\vee}, \xrightarrow{c}, \uparrow, \downarrow$  也可由 “ $\neg, \wedge$ ” 或 “ $\neg, \vee$ ” 表示  
又由于 “ $\neg, \wedge$ ” 和 “ $\neg, \vee$ ” 均可由 “ $\uparrow$ ” 或 “ $\downarrow$ ”  
表示, 故  $\{\neg, \vee\}$ 、 $\{\neg, \wedge\}$ 、 $\{\uparrow\}$ 、 $\{\downarrow\}$  均可构成极小  
联结词组。

## 内容小结

1. 熟悉本节的4个联结词
2. 极小联结词组的概念

课下练习 P132 习题7.4 1,2,3,4