

# 1.2 命题公式及其赋值



## 一、命题变项与合式公式

- 命题变项
- 合式公式
- 合式公式的层次

## 二、公式的赋值

- 公式赋值
- 公式类型
- 真值表



# 命题变项



命题常项或命题常元

命题变项或命题变元: 取值为1或0的变元 (不是命题)

常项与变项均用  $p, q, r, \dots, p_i, q_i, r_i, \dots$ , 等表示.

# 合式公式



将命题变项用**联结词**和**圆括号**按照一定的逻辑关系联结起来的符号串称作**合式公式**。

**定义1.6 合式公式**（简称公式）的递归定义：

- (1) 单个命题变项和命题常项是合式公式，称作**原子命题公式**
- (2) 若 $A$ 是合式公式，则  $(\neg A)$ 也是
- (3) 若 $A, B$ 是合式公式，则  $(A \wedge B), (A \vee B), (A \rightarrow B), (A \leftrightarrow B)$ 也是
- (4) 只有有限次地应用(1)—(3)形成的符号串才是合式公式

# 命题变项与合式公式



几点说明:

**1. 对象语言:** 描述研究对象的语言, 某个具体的公式  
例如  $p, p \wedge q, (p \wedge q) \rightarrow r$ 。

**2. 元语言:** 描述对象语言的语言, 表示任意的合式公式  
例如  $A, B$ 。

**3. 外层括号可以省去:**

$(\neg A)$ ,  $(A \wedge B)$  单独出现时, 括号可以去掉为  $\neg A$ ,  $A \wedge B$

**4. 下列不是公式:**  $pq \rightarrow r$ ,  $p \rightarrow (r \rightarrow q)$

# 合式公式的层次



## 定义1.7

- (1) 若公式 $A$ 是单个命题变项, 则称 $A$ 为0层公式.
- (2) 称 $A$ 是 $n+1$  ( $n \geq 0$ ) 层公式是指下面情况之一:
  - (a)  $A = \neg B$ ,  $B$  是  $n$  层公式;
  - (b)  $A = B \wedge C$ , 其中 $B, C$  分别为  $i$  层和  $j$  层公式, 且 $n = \max(i, j)$ ;
  - (c)  $A = B \vee C$ , 其中  $B, C$  的层次及  $n$  同(b);
  - (d)  $A = B \rightarrow C$ , 其中 $B, C$  的层次及  $n$  同(b);
  - (e)  $A = B \leftrightarrow C$ , 其中 $B, C$  的层次及  $n$  同(b).
- (3) 若公式 $A$ 的层次为 $k$ , 则称 $A$ 为 $k$ 层公式.

# 合式公式的层次



例如 公式

$$A=p,$$

$$B=\neg p,$$

$$C=\neg p \rightarrow q,$$

$$D=\neg(p \rightarrow q) \leftrightarrow r,$$

$$E=((\neg p \wedge q) \rightarrow r) \leftrightarrow (\neg r \vee s)$$

# 公式赋值



**定义1.8** 设 $p_1, p_2, \dots, p_n$ 是出现在公式 $A$ 中的全部命题变项, 给 $p_1, p_2, \dots, p_n$ 各指定一个真值, 称为对 $A$ 的一个**赋值**或**解释**. 若使 $A$ 为1, 则称这组值为 $A$ 的**成真赋值**; 若使 $A$ 为0, 则称这组值为 $A$ 的**成假赋值**.

# 公式赋值



几点说明:

1.  $A$ 中仅出现  $p_1, p_2, \dots, p_n$ , 给 $A$ 赋值  $\alpha = \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$ 是指

$p_1 = \alpha_1, p_2 = \alpha_2, \dots, p_n = \alpha_n$ ,  $\alpha_i = 0$ 或 $1$ ,  $\alpha_i$ 之间不加标点符号

2.  $A$ 中仅出现  $p, q, r, \dots$ , 给 $A$ 赋值  $\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3 \dots$ 是指

$p = \alpha_1, q = \alpha_2, r = \alpha_3 \dots$

3. 含 $n$ 个命题变项的公式有 $2^n$ 个赋值.

如  $000, 010, 101, 110$ 是 $\neg(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 的成真赋值,  $001, 011, 100, 111$ 是成假赋值.



# 真值表



**定义1.9** 将命题公式 $A$ 在所有赋值下取值的情况列成表, 称作 $A$ 的**真值表**.

构造真值表的步骤:

- (1) 找出公式中所含的全部命题变项 $p_1, p_2, \dots, p_n$ (若无下角标, 则按字母顺序排列), 列出 **$2^n$ 个全部赋值**, 从 $00\dots 0$ 开始, 按二进制加法, 每次加1, 直至 $11\dots 1$ 为止.
- (2) 按从低到高的顺序写出公式的各个层次.
- (3) 对每个赋值依次计算各层次的真值, 直到最后计算出公式的真值为止.

# 真值表的计算



**例1:** 写出下列公式的真值表, 并求它们的成真赋值和成假赋值:

$$(1) (p \vee q) \rightarrow \neg r$$

$$(2) (q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$$

$$(3) \neg(\neg p \vee q) \wedge q$$

# 公式的类型



## 定义1.10

- (1) 若 $A$ 在它的任何赋值下均为真, 则称 $A$ 为**重言式**或**永真式**;
- (2) 若 $A$ 在它的任何赋值下均为假, 则称 $A$ 为**矛盾式**或**永假式**;
- (3) 若 $A$ 不是矛盾式, 则称 $A$ 是**可满足式**.

由例1可知,  $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ ,  $(q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$ ,  $\neg(\neg p \vee q) \wedge q$   
分别为非重言式的可满足式, 重言式, 矛盾式.

- 注意:
1. 可满足式: 至少存在一个成真赋值;
  2. 重言式是可满足式, 但反之不真.

# 真值表的用途



真值表的用途:

1. 求出公式的全部成真赋值与成假赋值;
2. 判断公式的类型
  - (1). 若真值表最后一列全为1, 则为重言式;
  - (2). 若真值表最后一列全为0, 则为矛盾式;
  - (3). 若真值表最后一列至少存在一个1, 则为可满足式;

# 真值表的计算



**例2:** 下列公式中, 哪些具有相同的真值表:

(1)  $p \rightarrow q$

(2)  $\neg p \vee q$

(3)  $(\neg p \vee q) \wedge ((p \wedge r) \rightarrow p)$

# 课堂思考题



用真值表判断下面公式的类型

(1)  $p \wedge r \wedge \neg(q \rightarrow p)$

(2)  $((p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)) \vee r$

(3)  $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (p \rightarrow r)$

# 课后习题



**P17:**

**16(2,4);**

**17;**

**18;**

**19(4,6);**

**20(4);**

**21(3).**

