# 命题逻辑

### 命题公式和真值表

#### 王丽杰

Email: ljwang@uestc.edu.cn

电子科技大学 计算机学院

2016-

# 命题变元

命题逻辑 Lijie Wang

命题变元 命题公式 公式的解释 真值表

#### 定义

一个特定的命题是一个<mark>常值命题</mark>,它不是具有值 "T"("1"),就是具有值 "F"("0")。

#### 定义

一个任意的没有赋予具体内容的原子命题是一个变量命题,常称它为<mark>命题变量 (或命题变元)(propositional variable),该命题变量无具体的真值,它的变域是集合 $\{T, F\}$ (或  $\{0, 1\}$ )。</mark>

37

复合命题是由原子命题与联结词构成的命题。所以,当其中的原子命题是命题变元时,此复合命题也即为命题变元的函数,且该函数的值仍为"真"或"假"值,这样的函数可形象地称为"真值函数"或"命题公式",此命题公式没有确切的真值。 例如: $G = P \land Q \rightarrow \neg R$ .

### 命题公式

#### 定义

Lijie Wang

命题演算的合式公式 (well formed formula, wff), 又称命题公式 (简称公式), 按如下规则生成:

- 命题变元本身是一个公式; (如: P, Q, R, ···)
- ② 如 G 是公式,则(¬G)也是公式; (如:¬P,¬Q,¬R,···)
- ③ 如 G, H 是公式,则 $(G \land H)$ 、 $(G \lor H)$ 、 $(G \to H)$ 、 $(G \leftrightarrow H)$ 也是公式; (如: $P \land Q, (\neg Q) \to R, \cdots$ )
- 仅由有限步使用规则 (1)、(2)、(3)后所得到的包含命题变元、联结词和括号的符号串才是命题公式.

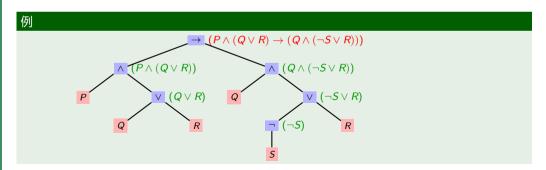
(如:  $\neg (P \land Q) \leftrightarrow R, (\neg Q \lor (P \land \neg R)) \rightarrow R, \cdots$ )

如果 G 是含有 n 个命题变元  $P_1$ 、 $P_2$ 、 $P_3$ 、 $\cdots$ 、 $P_n$  的公式,可记为:  $G(P_1,P_2,P_3,\cdots,P_n)$  或简写为 G。

## 关于命题公式的说明

命题公式

- 原子命题变元是最简单的合式公式, 称为原子合式公式, 简称原子公式;
- ② 命题公式没有真值,只有对其命题变元进行真值指派后,方可确定命题公式的真值;
- ◎ 整个公式的最外层括号可以省略;公式中不影响运算次序的括号也可以省略。
- 4 在实际应用中,为了便于存储和运算,命题公式常用二元树的方式来表达。



# 公式的解释

Lijie Wang 命题变元 命题公式 公式的解释

#### 定义

设  $P_1$ 、 $P_2$ 、 $P_3$ 、···、 $P_n$  是出现在公式 G 中的所有命题变元,指定  $P_1$ 、 $P_2$ 、 $P_3$ 、···、 $P_n$  一组真值,则这组真值称为 G 的一个解释,常记为  $I_a$ 

#### 例

设有公式:  $G = P \rightarrow (\neg Q \land R)$ 

**①**  $I_1: P = 0, Q = 1, R = 0$ 是 G 的一个解释,使得 G 的真值为 1。

②  $l_2: P = 1, Q = 0, R = 0$ 是 G 的一个解释, 使得 G 的真值为 0。

■ 如果公式 G 在解释 I 下是真的,则称I 满足 G,此时 I 是 G 的成真赋值;如果 G 在解释 I 下是假的,则称I 弄假于 G,此时 I 是 G 的成假赋值。

# 真值表

直值表

37

- 一般来说,若有 n 个命题变元,则应有 2<sup>n</sup> 个不同的解释。
- 利用真值表,可得到公式的所有成真赋值和成假赋值。

### 定义

由公式 G 在其所有可能的解释下所取真值构成的表,称为 G 的真值表(truth table)。

- ☞ 真值表画法
- 一般我们将公式中的命题变元放在真值表的左边,将公式的结果放在真值表的右边。有时 为了清楚起见,可将求公式的中间结果也放在真值表中。

# 真值表

命题逻辑 Lijie Wang

命题变元 命题公式 公式的解释 **真值表** 

例									
设有公式: $G = (P \rightarrow ((\neg P \leftrightarrow Q) \land R)) \lor Q$ ,则 G 的真值表为:									
P	Q	$R \mid \neg P \mid$	$\neg P \leftrightarrow Q$	$(\neg P \leftrightarrow Q) \land R$	$P \to ((\neg P \leftrightarrow Q) \land R)$	<b>G</b>			
0	0	0   1	0	0	1	1			
0	0	1   1	0	0	1	1			
0	1	0   1	1	0	1	1			
0	1	1   1	1	1	1	1			
1	0	0   0	1	0	0	0			
1	0	1   0	1	1 1	1	1			
1	1	0   0	0	0	0	1			
1	1	1   0	0	0	0	1			
				'	<u> </u>	<u> </u>			

# 真值表

命题逻辑 Lijie Wang

命题变元 命题公式 公式的解释 **真值表** 

### 例

### 可进一步简化为:

P	Q	$R \mid$	$G = (P \to ((\neg P \leftrightarrow Q) \land R)) \lor Q$
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

命题逻辑

Lijie Wang

命题变元 命题公式 公式的解釋

真值表



THE END, THANKS!