# 1. 2命题公式及其赋值

## 命题公式

命题公式(合式公式或公式):由命题变量、命题常量、联结词、括号等以规定的格式联结起来的符号串。通常用大写的英文字母A、B、C等表示。

定义1.6 命题演算的合式公式,定义为:

- 1) 单个命题变量或命题常量是合式公式;
- 2) 若A是合式公式,则(¬A)是合式公式;
- 3) 若A、B是合式公式,则(A∧B)、(A∨B)、(A→B)、(A↔B)是合式公式;
- 4) 当且仅当**有限次的**应用了1) 、2) 、3) 所得到的符号串是合式公式。



命题公式

#### 说明:

- ○递归定义。
- ○这里A、B表示任意的命题公式。
- 例,判断下列符号串是否是合式公式。

(1) 
$$(p \lor q)$$
,  $p \to (p \to q)$ ,  $(p \land q) \leftrightarrow r$ 

(2) 
$$pq \rightarrow r$$
,  $p \lor q) \rightarrow r$ ,  
 $((p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)))$ ,  $(p \rightarrow)$ ,  $(p \lor \neg)$ 



## 命题公式

#### 定义1.7 命题公式的层次的定义:

- (1)若A是单个命题变量或常量,如p, q, r, ...,  $p_i$ ,  $q_j$ ,  $r_k$ , ..., 0, 1等,则称A是0层公式。
- (2)称A是n+1(n≥0)层公式是指A符合下列情况之一:
- ① A=¬B, B是n层公式;
- ② A= B∧C,或A=B∨C,或A=B→C,或A=B↔C, 其中B,C分别为i层和j层公式,且 n=max(i, j);
- (3)若A的最高层次为k,则称A是k层公式。

例:  $\neg(\neg p \land q) \rightarrow (r \lor s)$ 

## 命题公式的赋值

- 定义1.8 设 $p_1,p_2,...,p_n$ 是出现在公式A中的全部命题变量,给 $p_1,p_2,...,p_n$ 各指定一个真值,称为对公式A的一个赋值或解释。
- 若指定的一组值使A的真值为1,则称这个赋值为A的成真赋值。
- 若指定的一组值使A的真值为0,则称这个赋值为A的成假赋值。

#### 说明:

1) 若A中出现的命题变量为 $p_1,p_2,...,p_n$ ,A的赋值 $\alpha_1\alpha_2...\alpha_n$ 是指 $p_1=\alpha_1,p_2=\alpha_2....$ , $p_n=\alpha_n$ 。

## 命题公式的赋值

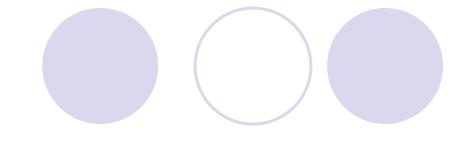
- 例,对于公式 $p \lor q \rightarrow r$ ,
  - ○赋值011 (p=0, q=1, r=1) 是成真赋值
  - ○赋值110 (p=1, q=1, r=0) 是成假赋值
- 2) 含n (n≥1) 个命题变量的公式共有\_2<sup>n</sup>个不同的赋值。

定义1.9 命题公式A的每一个赋值,确定A的一个真值,把所有赋值下的A的取值情况列成表,称作A的真值表。

#### 构造真值表步骤:

- 找出公式中所含的全体命题变量,按下标顺序或字典顺序排列;
- 2. 按从低到高的顺序写出公式的各个层次;
- 3. 列出所有赋值,从00…0到11…1,**按二进制加 法依次写出**(2<sup>n</sup>行);
- 4. 对应每个赋值计算出各层次的真值,直到整个 公式的真值。





例,求下列公式的真值表,并求成真赋值和成假赋值。

- $1) \neg p \lor q$
- 2)  $(p \land q) \lor (\neg p \land \neg q)$
- 3) (p∧q) ∧¬q
- 4)  $\neg (p \land q) \leftrightarrow (\neg p \lor \neg q)$

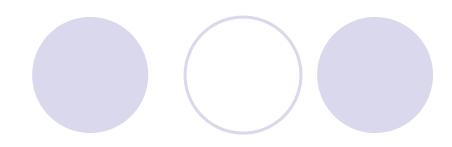
**解**: 1) ¬p∨q

按层次列出真值表如下,

р	q	¬р	−p∨q
0	0	1	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	1	0	1

这里只有10是成假赋值,其它是成真赋值。

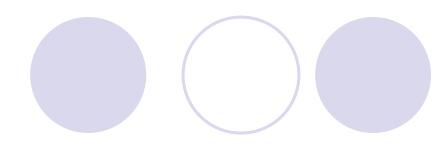




 $2) (p \land q) \lor (\neg p \land \neg q)$ 

р	q	¬р	−q	p∧q	¬p∧¬q	(p∧q)∨(¬p∧¬q)
0	0	~	1	0	1	1
0	1	1	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	0	1	0	1

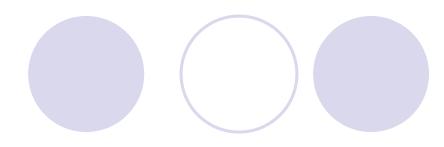
这里00、11是成真赋值,01、10是成假赋值。



3)  $(p \land q) \land \neg q$ 

р	q	−q	p∧q	(p∧q)∧¬q
0	0	1	0	0
0	1	0	0	0
1	0	1	0	0
1	1	0	1	0

全部为成假赋值。



4)  $\neg (p \land q) \leftrightarrow (\neg p \lor \neg q)$ 

р	q	p∧q	¬(p∧q)	¬р	⊸q	¬pv¬q	¬(p∧q)↔ (¬p∨¬q)
0	0	0	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1
1	0	0	1	0	1	1	1
1	1	1	0	0	0	0	1

全部为成真赋值。

## 重言式与矛盾式

定义1.10 设A为任一命题公式,

- 1) 若A对任意赋值,真值均为真,则称A为重 言式或永真式。
- 2) 若A对任意赋值,真值均为假,则称A为矛盾式或永假式。
- 3) 若A不是矛盾式,则称A是<u>可满足的</u>。
- 说明: ①可通过真值表判断公式的类型。
  - ②永真式、永假式互为否定:

$$\neg T=F, \neg F=T$$

# 第二章 命题逻辑等值演算

2. 1等值式

## 等值式

定义2.1设A和B是两个命题公式, p<sub>1</sub>,p<sub>2</sub>,...,p<sub>n</sub>是所有出现于A和B中的命题变量,如果对于p<sub>1</sub>,p<sub>2</sub>,...,p<sub>n</sub>的任一组赋值,A和B的真值都相同,则称公式A和B等值,记为A⇔B,称A⇔B为等值式。

#### 说明:

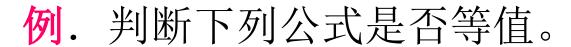
- 1. 两公式等值,真值表相同;
- A⇔B当且仅当A↔B是重言式;
- 3. 可用真值表证明逻辑等值。

## 等值式

- 注意:符号"⇔"与"↔"的区别与联系。
- 1. "⇔"不是联结词,A⇔B不是命题公式。 它表示两个公式间的一种关系,即等值关 系。
- 2. "→"是联结词(**运算符**),A→B是一个命题公式。

A⇔B当且仅当A↔B是重言式。

## 等值式



- 1)  $\neg (p \land q) = \neg p \lor \neg q$
- 2)  $p \leftrightarrow q = (p \land q) \lor (\neg p \land \neg q)$

### 解:

- 1)¬(p∧q)与¬p∨¬q的真值表相同,且¬(p∧q)↔(¬p∨¬q)是重言式。
- 2) 真值表相同。

## 常用基本等值式(命题定律)

- 1) 双重否定律
- 2) 幂等律
- 3) 交換律
- 4) 结合律
- 5) 分配律
- 6) 吸收律
- 7) 德•摩根律

- $A \Leftrightarrow \neg \neg A$
- $A \land A \Leftrightarrow A$ ,  $A \lor A \Leftrightarrow A$
- $A \land B \Leftrightarrow B \land A$ ,  $A \lor B \Leftrightarrow B \lor A$
- $(A \land B) \land C \Leftrightarrow A \land (B \land C)$
- $(A\lor B)\lor C\Leftrightarrow A\lor (B\lor C)$
- $A \land (B \lor C) \Leftrightarrow (A \land B) \lor (A \land C)$
- $A\lor(B\land C)\Leftrightarrow(A\lor B)\land(A\lor C)$
- $A \land (A \lor B) \Leftrightarrow A, A \lor (A \land B) \Leftrightarrow A$
- $\neg(A \land B) \Leftrightarrow \neg A \lor \neg B$
- $\neg(A\lor B)\Leftrightarrow \neg A\land \neg B$



## 常用基本等值式(命题定律)

8) 同一律

 $A \land 1 \Leftrightarrow A, A \lor 0 \Leftrightarrow A$ 

9) 零律

 $A \land 0 \Leftrightarrow 0$ ,  $A \lor 1 \Leftrightarrow 1$ 

10) 排中律

 $A \lor \neg A \Leftrightarrow 1$ 

11) 矛盾律

- $A \land \neg A \Leftrightarrow 0$
- 12) 蕴涵等值式

 $A \rightarrow B \Leftrightarrow \neg A \lor B$ 

13)等价等值式

 $A \leftrightarrow B \Leftrightarrow (A \rightarrow B) \land (B \rightarrow A)$ 

14) 假言易位式

- $A \rightarrow B \Leftrightarrow \neg B \rightarrow \neg A$
- 15) 等价否定等值式
- $A \leftrightarrow B \Leftrightarrow \neg B \leftrightarrow \neg A$

这里的A、B、C代表任意命题公式,可用真值表证明。



## 常用基本等值式(命题定律)

每个等值式实际给出了无穷多个同类型的具体的等值式。

## 证明等值的方法

- 此 内 寸 阻 II ノノバム
- 1. 真值表法;
- 2. 等值演算法:由己知的等值式,推演出另外一些等值式的过程称为**等值演算**。

等值演算

定义2.2 如果X是合式公式A的一部分,且X本身也是一个合式公式,则称X为公式A的子公式。

## 等值演算

置换规则(等值置换):设X是合式公式A的子公式,若X⇔Y,如果将A中的X用Y来置换得到公式B,则公式B与公式A等值,即A⇔B。

#### 证明:

对A、B的任一赋值,X与Y的真值相同, 而A、B的其它部分完全相同, 所以公式B与公式A的真值必相同,有A⇔B。

## 等值演算

## 等值演算的用途

- 1. 验证两个公式等值
- 2. 判别命题公式的类型
- 3. 解决实际问题

## 等值演算的用途

- 例:用等值演算法证明等值式
- 1)  $p \rightarrow (q \rightarrow r) \Leftrightarrow (p \land q) \rightarrow r \Leftrightarrow q \rightarrow (p \rightarrow r)$
- 2)  $p \rightarrow (q \land r) \Leftrightarrow (p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r)$  $p \rightarrow (q \lor r) \Leftrightarrow (p \rightarrow q) \lor (p \rightarrow r)$
- 3)  $(p \lor q) \rightarrow r \Leftrightarrow (p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$  $(p \land q) \rightarrow r \Leftrightarrow (p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- 4)  $p \leftrightarrow q \Leftrightarrow (p \land q) \lor (\neg p \land \neg q)$   $(p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow p)$   $(\neg p \land \neg q) \land (\neg q \lor p)$  $(\neg p \lor q) \land P) \lor (\neg p \lor q) \land \neg q)$

## 等值演算的用途



- 1.  $q \lor \neg ((\neg p \lor q) \land p)$
- 2.  $(p \lor \neg p) \rightarrow ((q \land \neg q) \land r)$
- 3.  $(p\rightarrow q) \land \neg p$
- 4.  $(p\rightarrow q)\land p\rightarrow q$

重言式

矛盾式

可满足式

重言式

## 等值演算的用途--解决实际问题

例, A,B,C,D四人做百米竞赛, 观众甲、乙、 丙预报比赛的名次为:

甲:B第二,C第一;

乙: C第二, D第三;

丙: A第二, D第四。

比赛结束后发现甲、乙、丙每人预报的情况 都是各对一半,试问实际名次如何(无并列 者)?



#### 解:

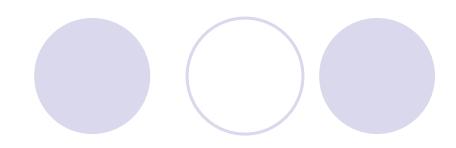
设p<sub>i</sub>,q<sub>i</sub>,r<sub>i</sub>,s<sub>i</sub>表示: A,B,C,D是第i名,i=1,2,3,4。 则**实际情况**为:

- ① 甲的判断对一半:  $(q_2 \land \neg r_1) \lor (\neg q_2 \land r_1) \Leftrightarrow 1$
- ② 乙的判断对一半: (r<sub>2</sub>∧¬s<sub>3</sub>)∨(¬r<sub>2</sub>∧s<sub>3</sub>) ⇔1
- ③ 丙的判断对一半:  $(p_2 \land \neg s_4) \lor (\neg p_2 \land s_4) \Leftrightarrow 1$  且①  $\land$  ②  $\land$  ③  $\Leftrightarrow$  1
  - ①△②◆1, C不能既第一又第二, B和C不能都第二, 所以
- ④ (¬q<sub>2</sub>∧r<sub>1</sub>∧¬r<sub>2</sub>∧s<sub>3</sub>)∨(q<sub>2</sub>∧¬r<sub>1</sub>∧¬r<sub>2</sub>∧s<sub>3</sub>)⇔1 ③∧④⇔1 A,B不能同时第二,D不能第三又第 四,所以

 $p_2 \land \neg s_4 \land \neg q_2 \land r_1 \land \neg r_2 \land s_3 \Leftrightarrow 1$ 所以**C**第一,A第二,D第三,B第四。



# 作业



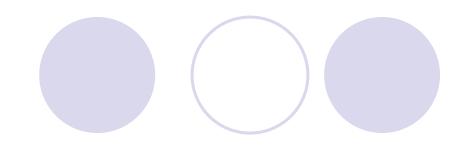
习题一(p15)

19(4)(5)

20(1)(3)

21(2)

# 作业



习题二(p39)

4

17(1)(3)

18(2)(3)

20(1)

29\*