



课本P28页 例2.7

求下面公式的析取范式与合取范式：

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



一般地，命题公式的析取范式或合取范式是不唯一的. 为了使命题公式的范式唯一，需要进一步将简单合取式和简单析取式规范化.



定义2.4 在含有 n 个命题变项的简单合取式（简单析取式）中，若每个命题变项均以文字的形式在其中出现且仅出现一次，而且第 i 个文字出现在左起第 i 位上（ $1 \leq i \leq n$ ），称这样的简单合取式（简单析取式）为极小项（极大项）。

几点说明：

- n 个命题变项有 2^n 个极小项和 2^n 个极大项
- 每个极小项有且仅有一个成真赋值，每个极大项有且仅有一个成假赋值
- 2^n 个极小项（极大项）均互不等值



用 m_i 表示第*i*个极小项，其中*i*是该极小项成真赋值的十进制表示。用 M_i 表示第*i*个极大项，其中*i*是该极大项成假赋值的十进制表示。 m_i (M_i) 称为极小项 (极大项) 的名称。



由两个命题变项 p, q 形成的极小项与极大项

极小项			极大项		
公式	成真赋值	名称	公式	成假赋值	名称
$\neg p \wedge \neg q$	0 0	m_0	$p \vee q$	0 0	M_0
$\neg p \wedge q$	0 1	m_1	$p \vee \neg q$	0 1	M_1
$p \wedge \neg q$	1 0	m_2	$\neg p \vee q$	1 0	M_2
$p \wedge q$	1 1	m_3	$\neg p \vee \neg q$	1 1	M_3



由三个命题变项 p, q, r 形成的极小项与极大项.

极小项			极大项		
公式	成真赋值	名称	公式	成假赋值	名称
$\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r$	0 0 0	m_0	$p \vee q \vee r$	0 0 0	M_0
$\neg p \wedge \neg q \wedge r$	0 0 1	m_1	$p \vee q \vee \neg r$	0 0 1	M_1
$\neg p \wedge q \wedge \neg r$	0 1 0	m_2	$p \vee \neg q \vee r$	0 1 0	M_2
$\neg p \wedge q \wedge r$	0 1 1	m_3	$p \vee \neg q \vee \neg r$	0 1 1	M_3
$p \wedge \neg q \wedge \neg r$	1 0 0	m_4	$\neg p \vee q \vee r$	1 0 0	M_4
$p \wedge \neg q \wedge r$	1 0 1	m_5	$\neg p \vee q \vee \neg r$	1 0 1	M_5
$p \wedge q \wedge \neg r$	1 1 0	m_6	$\neg p \vee \neg q \vee r$	1 1 0	M_6
$p \wedge q \wedge r$	1 1 1	m_7	$\neg p \vee \neg q \vee \neg r$	1 1 1	M_7

m_i 与 M_i 的关系: $\neg m_i \Leftrightarrow M_i$, $\neg M_i \Leftrightarrow m_i$



主析取范式——由**极小项**构成的**析取范式**

主合取范式——由**极大项**构成的**合取范式**

例如， $n=3$ ，命题变项为 p, q, r 时，

$$(\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge r) \Leftrightarrow m_1 \vee m_3 \text{ —— 主析取范式}$$

$$(p \vee q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee \neg r) \Leftrightarrow M_1 \wedge M_7 \text{ —— 主合取范式}$$

定理2.5 (主范式的存在惟一定理)

任何命题公式**都存在**与之等值的主析取范式和主合取范式，并且是**惟一的**.



求公式主析取范式的步骤：

设公式 A 含命题变项 p_1, p_2, \dots, p_n

(1) 求 A 的析取范式 $A' = B_1 \vee B_2 \vee \dots \vee B_s$, 其中 B_j 是简单合取式 $j=1, 2, \dots, s$;

(2) 若某个 B_j 既不含 p_i , 又不含 $\neg p_i$, 则将 B_j 展开成

$$B_j \Leftrightarrow B_j \wedge (p_i \vee \neg p_i) \Leftrightarrow (B_j \wedge p_i) \vee (B_j \wedge \neg p_i)$$

重复这个过程, 直到所有简单合取式都是长度为 n 的极小项为止; (排中律、同一律)

(3) 消去重复出现的极小项, 即用 m_i 代替 $m_i \vee m_i$;

(4) 将极小项按下标从小到大排列.



求公式的**主合取范式**的步骤：

设公式 A 含命题变项 p_1, p_2, \dots, p_n

(1) 求 A 的合取范式 $A' = B_1 \wedge B_2 \wedge \dots \wedge B_s$, 其中 B_j 是简单析取式 $j=1, 2, \dots, s$ ；

(2) 若某个 B_j 既不含 p_i , 又不含 $\neg p_i$, 则将 B_j 展开成

$$B_j \Leftrightarrow B_j \vee (p_i \wedge \neg p_i) \Leftrightarrow (B_j \vee p_i) \wedge (B_j \vee \neg p_i)$$

重复这个过程, 直到所有简单析取式都是长度为 n 的极大项为止; (矛盾律、同一律)

- (3) 消去重复出现的极大项, 即用 M_i 代替 $M_i \wedge M_i$;
- (4) 将极大项按下标从小到大排列.



例9 (1) 求公式 $A=(p \rightarrow \neg q) \rightarrow r$ 的主析取范式和主合取范式

解 $(p \rightarrow \neg q) \rightarrow r$

$$\Leftrightarrow (p \wedge q) \vee r \quad (\text{析取范式}) \quad ①$$

$(p \wedge q)$

$$\Leftrightarrow (p \wedge q) \wedge (\neg r \vee r)$$

$$\Leftrightarrow (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r)$$

$$\Leftrightarrow m_6 \vee m_7 \quad ②$$

r

$$\Leftrightarrow (\neg p \vee p) \wedge (\neg q \vee q) \wedge r$$

$$\Leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge r) \vee (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge r) \quad ③$$

$$\Leftrightarrow m_1 \vee m_3 \vee m_5 \vee m_7$$

②, ③代入①并排序, 得

$$(p \rightarrow \neg q) \rightarrow r \Leftrightarrow m_1 \vee m_3 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7 \quad (\text{主析取范式})$$



$$\begin{aligned}
 & (p \rightarrow \neg q) \rightarrow r \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge q) \vee r \\
 \Leftrightarrow & (p \vee r) \wedge (q \vee r) \quad (\text{合取范式}) \quad \textcircled{4}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 p \vee r \\
 \Leftrightarrow & p \vee (q \wedge \neg q) \vee r \\
 \Leftrightarrow & (p \vee q \vee r) \wedge (p \vee \neg q \vee r) \\
 \Leftrightarrow & M_0 \wedge M_2 \quad \textcircled{5}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 q \vee r \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge \neg p) \vee q \vee r \\
 \Leftrightarrow & (p \vee q \vee r) \wedge (\neg p \vee q \vee r) \\
 \Leftrightarrow & M_0 \wedge M_4 \quad \textcircled{6}
 \end{aligned}$$

⑤, ⑥代入④并排序, 得

$$(p \rightarrow \neg q) \rightarrow r \Leftrightarrow M_0 \wedge M_2 \wedge M_4 \quad (\text{主合取范式})$$



1. 求公式的成真成假赋值

设公式 A 含 n 个命题变项, A 的主析取范式有 s 个极小项, 则 A 有 s 个成真赋值, 它们是极小项下标的二进制表示, 其余 2^n-s 个赋值都是成假赋值

例如 $(p \rightarrow \neg q) \rightarrow r \Leftrightarrow m_1 \vee m_3 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7$

成真赋值为 001, 011, 101, 110, 111,

成假赋值为 000, 010, 100.

类似地, 由主合取范式也立即求出成假赋值和成真赋值.



2. 判断公式的类型

设 A 含 n 个命题变项.

A 为重言式 $\Leftrightarrow A$ 的主析取范式含全部 2^n 个极小项
 $\Leftrightarrow A$ 的主合取范式不含任何极大项, 记为1.

A 为矛盾式 $\Leftrightarrow A$ 的主合取范式含全部 2^n 个极大项
 $\Leftrightarrow A$ 的主析取范式不含任何极小项, 记为0.

A 为非重言式的可满足式

$\Leftrightarrow A$ 的主析取范式中至少含一个、但不是全部极小项
 $\Leftrightarrow A$ 的主合取范式中至少含一个、但不是全部极大项.



例10 用主范式判断公式的类型:

$$(1) A \Leftrightarrow \neg(p \rightarrow q) \wedge q \quad (2) B \Leftrightarrow p \rightarrow (p \vee q) \quad (3) C \Leftrightarrow (p \vee q) \rightarrow r$$

解

$$(1) A \Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q) \wedge q \Leftrightarrow (p \wedge \neg q) \wedge q \Leftrightarrow 0 \quad \text{矛盾式}$$

$$\Leftrightarrow M_0 \wedge M_1 \wedge M_2 \wedge M_3$$

$$(2) B \Leftrightarrow \neg p \vee (p \vee q) \Leftrightarrow 1 \Leftrightarrow m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_3 \quad \text{重言式}$$

$$(3) C \Leftrightarrow \neg(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q) \vee r$$

$$\Leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r)$$

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

$$\Leftrightarrow m_0 \vee m_1 \vee m_3 \vee m_5 \vee m_7 \quad \text{非重言式的可满足式}$$



3. 判断两个公式是否等值:

即判断两个公式的主范式是否一致

例11 用主析取范式判断以下每一组公式是否等值

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

(2) $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ 与 $(p \rightarrow q) \rightarrow r$

解

$$p \rightarrow (q \rightarrow r) \Leftrightarrow m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_7$$

$$(p \wedge q) \rightarrow r \Leftrightarrow m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_7$$

$$(p \rightarrow q) \rightarrow r \Leftrightarrow m_1 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_7$$

显见, (1)中的两公式等值, 而(2)的不等值.



4. 解决实际问题

例12 某单位要从A,B,C三人中选派若干人出国考察, 需满足下述条件:

- (1) 若A去, 则C必须去;
- (2) 若B去, 则C不能去;
- (3) A和B必须去一人且只能去一人.

问有几种可能的选派方案?

解 记 p : 派A去, q : 派B去, r : 派C去

$$(1) p \rightarrow r, (2) q \rightarrow \neg r, (3) (p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$$

求下式的成真赋值

$$A = (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow \neg r) \wedge ((p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q))$$



求 A 的主析取范式

$$\begin{aligned}
 A &= (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow \neg r) \wedge ((p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)) \\
 &\Leftrightarrow (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee \neg r) \wedge ((p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)) \\
 &\Leftrightarrow ((\neg p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge \neg r) \vee (r \wedge \neg q) \vee (r \wedge \neg r)) \\
 &\quad \wedge ((p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)) \\
 &\Leftrightarrow ((\neg p \wedge \neg q) \wedge (p \wedge \neg q)) \vee ((\neg p \wedge \neg r) \wedge (p \wedge \neg q)) \\
 &\quad \vee ((r \wedge \neg q) \wedge (p \wedge \neg q)) \vee ((\neg p \wedge \neg q) \wedge (\neg p \wedge q)) \\
 &\quad \vee ((\neg p \wedge \neg r) \wedge (\neg p \wedge q)) \vee ((r \wedge \neg q) \wedge (\neg p \wedge q)) \\
 &\Leftrightarrow (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r)
 \end{aligned}$$

成真赋值: 101, 010

结论: 方案1 派A与C去, 方案2 派B去



4. 解决实际问题

例13 以下四个命题，最多有几个是真的？

p : 命题 q 是正确的。

q : 命题 r 是错误的。

r : 命题 s 是正确的。

s : 命题 p 是错误的。

如何用命题逻辑的方法解决这个问题？

1、命题符号化: $(p \leftrightarrow q) \wedge (q \leftrightarrow \neg r) \wedge (r \leftrightarrow s) \wedge (s \leftrightarrow \neg p)$

由 $A \leftrightarrow B \Leftrightarrow (\neg A \vee B) \wedge (\neg B \vee A)$ 可求出合取范式

2、将合取范式进一步规范为主合取范式，从而求出主析取范式，得到成真赋值. ($m_3 \vee m_{12}$)



由主析取范式确定主合取范式

例14 设 A 有3个命题变项, 且已知 $A = m_1 \vee m_3 \vee m_7$, 求 A 的主合取范式.

解 A 的成真赋值是1,3,7的二进制表示, 成假赋值是在主析取范式中没有出现的极小项的下角标0,2,4,5,6的二进制表示, 它们恰好是 A 的主合取范式的极大项的下角标, 故

$$A \Leftrightarrow M_0 \wedge M_2 \wedge M_4 \wedge M_5 \wedge M_6$$

由主合取范式确定主析取范式

用真值表确定主范式



文字: 命题变项及其否定的总称

简单析取式: 有限个文字构成的析取式

简单合取式: 有限个文字构成的合取式

析取范式: 由有限个简单合取式组成的析取式

合取范式: 由有限个简单析取式组成的合取式

极小项: 特殊的**简单合取式**, 每个命题变项均以文字的形式在其中出现且仅出现一次, 命题变项按字母顺序排列.

极大项: 特殊的**简单析取式**, 每个命题变项均以文字的形式在其中出现且仅出现一次, 命题变项按字母顺序排列.

主析取范式: 由**极小项**构成的析取范式

主合取范式: 由**极大项**构成的合取范式



- 主析取范式和主合取范式统称为**主范式**
- 主范式的**求解步骤**
- 主范式的**应用**：
 - (1)求公式的成真成假赋值；
 - (2)判断公式的类型；
 - (3)证明两个公式是否等值；
 - (4)解决实际问题



主要内容

- 等值式与等值演算
- 基本等值式（16组，24个公式）
- 主析取范式与主合取范式



- 深刻理解等值式的概念
- 牢记基本等值式的名称及它们的内容
- 熟练地应用基本等值式及置换规则进行等值演算
- 理解文字、简单析取式、简单合取式、析取范式、合取范式的概念
- 深刻理解极小项、极大项的概念、名称及下角标与成真、成假赋值的关系，并理解简单析取式与极小项的关系
- 熟练掌握求主范式的方法（等值演算、真值表等）
- 会用主范式求公式的成真赋值、成假赋值、判断公式的类型、判断两个公式是否等值
- 会用命题逻辑的概念及运算解决简单的应用问题



1. 设 A 与 B 为含 n 个命题变项的公式，判断下列命题是否为真？

- | | |
|--|---|
| (1) $A \Leftrightarrow B$ 当且仅当 A 与 B 有相同的主析取范式 | 真 |
| (2) 若 A 为重言式，则 A 的主合取范式为0 | 假 |
| (3) 若 A 为矛盾式，则 A 的主析取范式为1 | 假 |

说明：

- (2) 重言式的主合取范式不含任何极大项，为1.
- (3) 矛盾式的主析取范式不含任何极小项，为0.



2. 判断下列公式的类型:

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

解 用等值演算法求主范式

$$(p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)$$

$$\Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q) \vee (q \vee \neg p)$$

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

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

$$\Leftrightarrow m_2 \vee m_1 \vee m_3 \vee m_0$$

$$\Leftrightarrow m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_3$$

主析取范式

$$\Leftrightarrow 1$$

主合取范式

重言式



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

解 用等值演算法求公式的主范式

$$\begin{aligned}& \neg(p \rightarrow q) \wedge q \\& \Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q) \wedge q \\& \Leftrightarrow p \wedge \neg q \wedge q \\& \Leftrightarrow 0 \\& \Leftrightarrow M_0 \wedge M_1 \wedge M_2 \wedge M_3\end{aligned}$$

主析取范式

主合取范式

矛盾式



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

解 用等值演算法求公式的主范式

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

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

$$\Leftrightarrow \neg p$$

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

$$\Leftrightarrow m_0 \vee m_1$$

$$\Leftrightarrow M_2 \wedge M_3$$

主析取范式

主合取范式

非重言式的可满足式



3. 已知命题公式 A 中含3个命题变项 p, q, r , 并知道它的成真赋值为001, 010, 111, 求 A 的主析取范式和主合取范式, 及 A 对应的真值函数.

解 A 的主析取范式为 $m_1 \vee m_2 \vee m_7$

A 的主合取范式为 $M_0 \wedge M_3 \wedge M_4 \wedge M_5 \wedge M_6$

p	q	r	F	p	q	r	F
0	0	0	0	1	0	0	0
0	0	1	1	1	0	1	0
0	1	0	1	1	1	0	0
0	1	1	0	1	1	1	1



5. 某公司要从赵、钱、孙、李、周五名新毕业的大学生中选派一些人出国学习. 选派必须满足以下条件:

- (1) 若赵去, 钱也去.
- (2) 李、周两人中至少有一人去
- (3) 钱、孙两人中去且仅去一人.
- (4) 孙、李两人同去或同不去.
- (5) 若周去, 则赵、钱也去.

用等值演算法分析该公司如何选派他们出国?



解此类问题的步骤：

1. 设简单命题并符号化
2. 用复合命题描述各条件
3. 写出由复合命题组成的合取式
4. 将合取式成析取式（最好是主析取范式）
5. 求成真赋值，并做出解释和结论



解

1. 设简单命题并符号化

设 p : 派赵去, q : 派钱去, r : 派孙去, s : 派李去, u : 派周去

2. 写出复合命题

- | | |
|------------------|--|
| (1) 若赵去, 钱也去 | $p \rightarrow q$ |
| (2) 李、周两人中至少有一人去 | $s \vee u$ |
| (3) 钱、孙两人中去且仅去一人 | $(q \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge r)$ |
| (4) 孙、李两人同去或同不去 | $(r \wedge s) \vee (\neg r \wedge \neg s)$ |
| (5) 若周去, 则赵、钱也去 | $u \rightarrow (p \wedge q)$ |



3. 设(1)—(5)构成的合取式为A

$$\begin{aligned} A = & (p \rightarrow q) \wedge (s \vee u) \wedge ((q \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge r)) \wedge \\ & ((r \wedge s) \vee (\neg r \wedge \neg s)) \wedge (u \rightarrow (p \wedge q)) \end{aligned}$$

4. 化成析取式

$$A \Leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q \wedge r \wedge s \wedge \neg u) \vee (p \wedge q \wedge \neg r \wedge \neg s \wedge u)$$

结论：由上述析取式可知， A 的成真赋值为00110与11001，
派孙、李去（赵、钱、周不去）
派赵、钱、周去（孙、李不去）



$$\begin{aligned}
 A \Leftrightarrow & (\neg p \vee q) \wedge ((q \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge r)) \wedge \\
 & (s \vee u) \wedge (\neg u \vee (p \wedge q)) \wedge \\
 & ((r \wedge s) \vee (\neg r \wedge \neg s))
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 B_1 = & (\neg p \vee q) \wedge ((q \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge r)) \\
 \Leftrightarrow & ((\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (q \wedge \neg r)) \quad (\text{分配律})
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 B_2 = & (s \vee u) \wedge (\neg u \vee (p \wedge q)) \\
 \Leftrightarrow & ((s \wedge \neg u) \vee (p \wedge q \wedge s) \vee (p \wedge q \wedge u)) \quad (\text{分配律})
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 B_1 \wedge B_2 \Leftrightarrow & (\neg p \wedge q \wedge \neg r \wedge s \wedge \neg u) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r \wedge s \wedge \neg u) \\
 & \vee (q \wedge \neg r \wedge s \wedge \neg u) \vee (p \wedge q \wedge \neg r \wedge s) \vee (p \wedge q \wedge \neg r \wedge u)
 \end{aligned}$$

再令 $((r \wedge s) \vee (\neg r \wedge \neg s)) = B_3$, 则

$$B_1 \wedge B_2 \wedge B_3 \Leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q \wedge r \wedge s \wedge \neg u) \vee (p \wedge q \wedge \neg r \wedge \neg s \wedge u)$$