



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,

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

$(p \vee q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee \neg r) \Leftrightarrow M_1 \wedge M_7$ ——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 $(p \rightarrow \neg q) \rightarrow r$
 $\Leftrightarrow (p \wedge q) \vee r$ (析取范式) ①

$$\begin{aligned} & (p \wedge q) \\ \Leftrightarrow & (p \wedge q) \wedge (\neg r \vee r) \\ \Leftrightarrow & (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r) \\ \Leftrightarrow & m_6 \vee m_7 \end{aligned} \quad \text{②}$$

$$\begin{aligned} & r \\ \Leftrightarrow & (\neg p \vee p) \wedge (\neg q \vee q) \wedge r \\ \Leftrightarrow & (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge r) \vee (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge r) \\ \Leftrightarrow & m_1 \vee m_3 \vee m_5 \vee m_7 \end{aligned} \quad \text{③}$$

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 and 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

(2) 若 A 为重言式, 则 A 的主合取范式为0

(3) 若 A 为矛盾式, 则 A 的主析取范式为1

真
假
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

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

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

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

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

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

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

$$\Leftrightarrow 1$$

主析取范式

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

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

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

$$\Leftrightarrow p \wedge \neg q \wedge q$$

$$\Leftrightarrow 0$$

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

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

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

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）



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

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

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

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

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

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