

了本小节定义的谓词或其他术语的示例。

表 2-5 本节中定义术语的示例

术 语	示 例	注 释
简单谓词	$p$ $q \wedge r$ $a + b < c$	$p, q, r$ 是布尔变量 $a, b, c$ 是整型变量
复合谓词	$\neg(a + b < c)$ $(a + b < c) \wedge \neg p$	圆括号用于对简单谓词的精确分组
布尔表达式	$p, \neg p$ $p \wedge q \vee r$	$p, q, r, s$ 是布尔变量
奇异布尔表达式	$p \wedge q \vee \bar{r} \wedge s$	
非奇异布尔表达式	$p \wedge q \vee \bar{r} \wedge p$	

**布尔表达式**是指用布尔运算符连接的一个或多个布尔变量所组成的表达式。换句话说，布尔表达式就是不包含任何关系表达式的谓词。在不影响上下文含义的前提下，可以省略运算符  $\wedge$ ，用运算符  $+$  代替  $\vee$ 。例如，可以将布尔表达式  $p \wedge q \vee \bar{r} \wedge s$  写为  $pq + \bar{r}s$ 。

注意，项  $pq$  可以看作是布尔变量  $p$  与  $q$  之积；同样， $rs$  是  $r$  与  $s$  之积。表达式  $pq + \bar{r}s$  指的是项  $pq$  与  $\bar{r}s$  的和。假设运算符的优先级顺序为从左至右，且“与”运算优先于“或”运算。

布尔表达式中的布尔变量或变量的非，都是该表达式的文字。例如， $p, q, \bar{r}, p$  就是表达式  $p \wedge q \vee \bar{r} \wedge p$  的 4 个文字。

用布尔变量分别替换谓词  $p_r$  中的关系表达式，可以将谓词  $p_r$  转换为布尔表达式。例如，谓词  $(a + b < c) \wedge (\neg d)$  等价于布尔表达式  $e_1 \wedge e_2$ ，其中  $e_1 = a + b < c$ ， $e_2 = \neg d$ 。

当各变量在布尔表达式中只出现一次时，则称该布尔表达式为**奇异的 (singular)**。考虑布尔表达式  $E$ ，它包含  $k$  个不同的布尔表达式，分别记为  $e_1, e_2, \dots, e_k$ ，则有以下等式：

$$E = e_1 \text{ bop } e_2 \text{ bop } \dots \text{ bop } e_{k-1} \text{ bop } e_k$$

对于任意  $1 < (i, j) \leq k$ ， $i \neq j$ ，如果  $e_i, e_j$  没有任何相同的布尔变量，称它们为相互奇异的。称  $e_i$  是  $E$  的一个奇异组件，当且仅当  $e_i$  是奇异的并且  $e_i$  与  $E$  中另外  $k-1$  个组件（即  $e_1, e_2, \dots, e_{i-1}, e_{i+1}, \dots, e_{k-1}, e_k$ ， $1 \leq i \leq k$ ）都是相互奇异的；我们称  $e_i$  是  $E$  的一个非奇异组件，当且仅当  $e_i$  本身是非奇异的并且  $e_i$  与  $E$  中另外  $k-1$  个组件都是相互奇异的。

当布尔表达式被表示为积项之和时，称之为**析取范式**，记为 DNF；例如  $pq + \bar{r}s$  就是 DNF 表达式。当布尔表达式被表示为和项之积时，称之为**合取范式**，记为 CNF；例如  $(p + \bar{r})(p + s)(q + \bar{r})(q + s)$  就是 CNF 表达式，其等价于  $pq + \bar{r}s$ 。需要指出的是，任何布尔表达式 CNF 都可以转换为与之等价的 DNF，反之亦然。

布尔表达式可以表示为**抽象语法树**，如图 2-17 所示。将谓词  $p_r$  的抽象语法树记为  $AST(p_r)$ 。 $AST(p_r)$  的每个叶结点代表一个布尔变量或一个关系表达式； $AST(p_r)$  的内部结点是布尔运算符，比如  $\wedge, \vee, \neg$ ，分别被称作 AND 结点、OR 结点、NOT 结点。

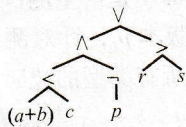


图 2-17 复合谓词  $(a + b < c) \wedge (\neg p) \vee (r > s)$  的抽象语法树