（又称|简称|记|简记）

（！）不重不漏

（？）不重

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| 命题：能判断真假的陈述句。 | | | |
| ┣ | 判断为正确的命题的真值（或值）为真。判断为错误的命题的真值（或值）为假。 | | |
| ┗ | 分类 | | |
|  | ┗ | 按能否分解成更简单的句子（？） | |
|  |  | ┣ | 简单命题（原子命题、命题长项、命题常元）：不能分解成更简单的句子的命题。 |
|  |  | ┗ | 复合命题：由简单命题用联结词联结而成的命题。 |
| 命题变项（命题变元）：真值可以变化的简单陈述句。 | | | |

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 真值联结词（逻辑联结词） | | |
| ┣ | 否定联结词（||）  （的）否定式（否||）：复合命题“非”（或“的否定”）。 | |
| ┣ | 合取联结词（||）  （与的）合取式（合取||）：复合命题“并且”（或“和”）。 | |
| ┣ | 析取联结词（||）  （与的）析取式（析取||）：复合命题“或”。 | |
| ┣ | 蕴含联结词（||）  （与的）蕴涵式（蕴涵||）：复合命题“如果，则”。 | |
| ┃ | ┣ | （蕴涵式的）前件：。 |
| ┃ | ┗ | （蕴涵式的）后件：。 |
| ┗ | 等价联结词（||）  （与的）等价式（等价于||）：复合命题“当且仅当”。 | |

优先级按从高到低：。

结合性：从左向右。

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 命题公式（|公式）：  （1）单个命题常项或变项及，是命题公式。  （2）如果是命题公式，则也是命题公式。  （3）如果、是命题公式，则、、、也是命题公式。  （4）只有有限次地应用（1）～（3）组成的符号串才是命题公式。 | | | | |
| ┣ | 命题公式层次：  （1）若是单个命题常项或命题变项，则是层公式。  （2）是（）层公式：  ①，是层公式。  ②，、分别是层和层公式，。  ③，、分别是层和层公式，。  ④，、分别是层和层公式，。  ⑤，、分别是层和层公式，。 | | | |
| ┣ | （是命题公式的）子公式：是命题公式的一部分，本身也是一个命题公式。 | | | |
| ┣ | （对的一个）赋值（解释）：为一命题公式，为出现在中的所有的命题变项。给指定一组真值。 | | | |
| ┃ | ┣ | （的）成真赋值：指定的一组值使的值为真，这组值。 | | |
| ┃ | ┗ | （的）成假赋值：指定的一组值使的值为假，这组值。 | | |
| ┣ | （的）真值表：将命题公式在所有赋值之下取值的情况列成表。  同一真值函数所对应的所有命题公式具有相同的真值表。 | | | |
| ┣ | 分类 | | | |
| ┃ | ┗ | 按所有赋值下的取值（！） | | |
| ┃ |  | ┣ | （是）可满足式：至少存在一组成真赋值。 | |
| ┃ |  | ┃ | ┗ | （是）重言式（永真式）：在所有赋值下取值均为真。 |
| ┃ |  | ┗ | （是）矛盾式（永假式）：在所有赋值下取值均为假。 | |
| ┗ | 关系 | | | |
|  | ┣ | （与是）等值的（恒等于、逻辑恒等式||）：、为两命题公式，等价式是重言式。  等值演算：根据已知的等值式，推演出与给定的公式等值的公式的过程。 | | |
|  | ┗ | 推出结论的推理正确（||、）：为重言式。 | | |
|  |  | ┣ | （的）逻辑结论（有效结论）：。 | |
|  |  | ┗ | （推出结论的推理的）形式结构：。 | |

一个含有命题变项的命题公式的真值是不确定的，只有对它的每个命题变项用指定的命题常项代替后，命题公式才变成命题，其真值也就唯一确定了。

置换定理：设是含命题公式的命题公式，是用命题公式置换了中的之后得到的命题公式。如果，则。

常见等值式

|  |  |
| --- | --- |
| **双重否定律** |  |
| **等幂率** |  |
| **交换律** |  |
| **结合律** |  |
| **分配律** |  |
| **德·摩根律** |  |
| 吸收律（同一律，分配律，零律，同一律） |  |
| 零律（排中律、矛盾律，结合律，等幂率，排中律、矛盾律） |  |
| **同一律**（排中律、矛盾律，吸收律） |  |
| **排中律** |  |
| **矛盾律** |  |
| **蕴涵等值式** |  |
| **等价等值式** |  |
| 假言易位（蕴涵等值式，双重否定律，交换律，蕴涵等值式） |  |
| 等价否定等值式（等价等值式，假言易位，交换律，等价等值式） |  |
| 归谬论（蕴涵等值式，分配律，矛盾律，同一律） |  |

推理：从前提推出结论的思维过程。

前提：已知的命题公式。

结论：从前提出发应用推理规则推出的命题公式

常见推理定律（重言蕴涵式）

|  |  |
| --- | --- |
| 附加 |  |
| 化简 |  |
| 假言推理 |  |
| 拒取式 |  |
| 析取三段论 |  |
| 假言三段论 |  |
| 等价三段论 |  |
| 构造性二难 |  |
| 构造性二难（特殊形式） |  |

证明：一个描述推理过程的命题公式序列，其中每个命题公式或者是已知的前提，或者是由前面的命题公式应用推理规则得到的结论。

常用推理规则：⊧

|  |  |
| --- | --- |
| 前提引入规则 | 在证明的任何一步，都可以引入前提。 |
| 结论引入规则 | 在证明的任何一步，前面已经证明的结论都可以作为后续证明的前提。 |
| 置换规则 | 在证明的任何步骤上，命题公式中的任何子命题公式都可以用与之等值的命题公式置换。 |
| 假言推理规则 |  |
| 附加规则 |  |
| 化简规则 |  |
| 拒取式规则 |  |
| 假言三段论规则 |  |
| 析取三段论规则 |  |
| 构造性二难规则 |  |
| 破坏性二难规则 |  |
| 合取引入规则 |  |

附加前提证明法：要证明的结论以蕴涵式的形式出现，将结论中的前件作为前提证明后件是有效结论的证明法。

（是）相容的：是可满足式。

（是）不相容的：是矛盾式。

归谬法：将作为附加前提推出矛盾的证明方法。

命题公式的标准型：主析取范式和主合取范式。

同一真值函数所对应的所有命题公式具有相同的标准型。

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 简单析取式：仅由有限个命题变项或其否定构成的析取式。 | | |
| ┣ | 极大项：设有个命题变项，在简单析取式中每个命题变项与其否定有且仅有一个出现一次，这样的简单析取式。 | |
| ┗ | 合取范式：仅由有限个简单析取式构成的合取式。 | |
|  | ┗ | （的）主合取范式：公式的合取范式中的简单析取式全是极大项，该合取范式。 |
| 简单合取式：仅由有限个命题变项或其否定构成的合取式。 | | |
| ┣ | 极小项：设有个命题变项，在简单合取式中每个命题变项与其否定有且仅有一个出现一次，这样的简单合取式。 | |
| ┗ | 析取范式：仅由有限个简单合取式构成的析取式。 | |
|  | ┗ | （的）主析取范式：公式的析取范式中的简单合取式全是极小项，该析取范式。 |

范式存在定理：任一命题公式都存在与之等值的析取范式和合取范式

任何命题公式都有唯一的主析取范式。

任一命题公式都有唯一的主合取范式。

最简展开式：包含运算最少的公式。

元真值函数（||）：一个（）阶笛卡儿积到的函数。

全功能集：设是一个联结词集合，任一真值函数都可以用仅含中的联结词的命题公式表示，。

|  |  |
| --- | --- |
| 个体词：可以独立存在的客体。 | |
| ┣ | 个体常项：表示具体的或特定的个体的词。 |
| ┗ | 个体变项：表示抽象的，或泛指的个体的词。 |
| 个体域（论域）：个体变项的取值范围。 | |
| ┗ | 全总个体域：当无特殊声明时，个体域由宇宙间的一切事物组成。 |
| 谓词：用来刻画个体词的性质或个体词之间关系的词。  也把个体变项和谓词的联合体称为谓词。 | |
| ┣ | 谓词常项：表示具体性质或关系的谓词。 |
| ┣ | 谓词变项：表示抽象的或泛指的谓词。 |
| ┣ | 元数：谓词中包含的个体词数。 |
| ┣ | 元谓词：含（）个个体词的谓词。 |
| ┗ | 元谓词：不带个体变项的谓词。  简单命题相当于元谓词常项。 |
| 量词：表示数量的词。 | |
| ┣ | 全称量词（||） |
| ┗ | 存在量词（||） |

特性谓词

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 项：  （1）个体常项和变项是项。  （2）若是任意元函数，是项，则也是项。  （3）只有有限次地使用（1）、（2）生成的符号串才是项。 | | | | |
| 原子公式：设是任意的元谓词，是项，。 | | | | |
| 谓词公式（|公式）：  （1）原子公式是谓词公式。  （2）若是谓词公式，则也是谓词公式。  （3）若、是谓词公式，则、、、也是谓词公式。  （4）若是谓词公式，则、也是谓词公式。  （5）只有有限次地应用（1）～（4）组成的符号串才是谓词公式。 | | | | |
| ┣ | （量词的）辖域：在谓词公式和中，。 | | | |
| ┣ | 指导变项：在谓词公式和中，。 | | | |
| ┃ | ┣ | 约束出现：在辖域中，的所有出现。 | | |
| ┃ | ┗ | 自由出现：不是约束出现的变项的出现。  用表示是自由出现的任意的公式，用表示、是自由出现的公式。 | | |
| ┣ | 解释：  （1）非空个体域。  （2）给论及的每一个个体常项符号指定一个中的元素。  （3）给论及的每一个函数变项符号指定一个上的函数。  （4）给论及的每一个谓词变项符号指定一个上的谓词。 | | | |
| ┃ | ┗ | （在解释下的）赋值：给定解释，对公式中每个自由出现的个体变项指定个体域中的一个元素。 | | |
| ┣ | （的）代换实例：设是含命题变项的命题公式，是个谓词公式，用处处代换（），所得公式。 | | | |
| ┣ | 分类 | | | |
| ┃ | ┣ | 按所有赋值和解释下的取值（！） | | |
| ┃ | ┃ | ┣ | 可满足式：至少存在一个解释和该解释下的一个赋值使为真，。 | |
| ┃ | ┃ | ┃ | ┗ | 逻辑有效式（永真式）：在任何解释和该解释下的任何赋值下都为真，。 |
| ┃ | ┃ | ┗ | 矛盾式（永假式）：在任何解释和该解释下的任何赋值下都为假，。 | |
| ┃ | ┗ | 按自由出现的个体变项数量（？） | | |
| ┃ |  | ┗ | 封闭的谓词公式（|闭式）：若公式中无自由出现的个体变项，。 | |
| ┗ | 关系 | | | |
|  | ┗ | （与是）等值的（等值式||）：设、是一阶逻辑中的两公式，为逻辑有效式。 | | |

换名规则：将一个指导变项及其在辖域中所有约束出现替换成公式中没有出现的个体变项符号。

使用换名规则所得公式与原来的公式是等值的。

对闭式来说，由于每个个体变项都受量词的约束，因而在任何解释下总表达一个意义确定的语句，即是一个命题。对于非闭式的公式，如果进一步给每个自由出现的个体变项指定个体域中的一个元素，那么它也成为命题。在给定的解释和赋值下，任何公式都是命题。

命题公式中的重言式的代换实例都是永真式，命题公式中的矛盾式的代换实例都是矛盾式。

常见等值式

|  |  |
| --- | --- |
| 量词否定等值式 |  |
| 量词辖域收缩与扩张等值式 |  |
| 量词分配等值式 |  |
|  |  |

前束范式（谓词公式的规范形式）：设为一谓词公式，如果具有如下形式：（其中每个（）为或，为不含量词的谓词公式），。

（的）前束范式：在一阶逻辑中，任何谓词公式都存在与其等值的前束范式，这样的前束范式。

公式的前束范式是不唯一的。

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  |  |  |  |
|  |  |  |  |  |  |  |  |
|  |  |  |  |  |  |  |  |