命题:可以判断真假的陈述句。通常,我们用T表示真,用F表示假。

例.

- 1. 对任意的自然数a, b, c, (a + b) + c = a + (b + c)。(真命题)
- 2. √2是无理数。(真命题)
- 3. √2是有理数。 (假命题)
- 4. 设 $f:[a,b]\to R$ 为一个Riemann可积函数, $F:[a,b]\to R$ 在[a,b]上满足F'(x)=f(x),那么 $\int_a^b f(x)dx=F(b)-F(a)$ 。(真命题)

谓词: 命题的谓语部分。

例.

- P(x): x **是偶数** 这里P为一元谓词,表示"是偶数"。当x为某个确定的数字时,P(x)则对应一个命题。例如P(2)为真命题,P(1)为假命题。这里,P之所以被称为一元谓词,是因为P(x)只包含一个变量x。
- P(x,y): x>y 这里P为二元谓词,表示>。当x和y为确定的数字时,P(x,y)则 对应一个命题。例如1>0为真命题,0>1为假命题。这里,P之所以被称为二元谓词,是因为P(x,y)包含两个变量x和y。

相应的,有三元谓词,四元谓词,

我们还可以用如下方式由谓词得到命题:

 $\forall x P(x)$: 对任意的x, P(x)。For All中的A上下颠倒可以得到 \forall 。

 $\exists x P(x)$: 存在x, P(x)。 There Exists中的E左右颠倒可以得到 \exists 。

命题可以由联结词 \neg , \land , \lor , \rightarrow , \leftrightarrow 联结而构成复合命题。设p为命题,则 $\neg p$ 表示"p不成立"。

$$\begin{array}{c|c} p & \neg p \\ \hline T & F \\ F & T \end{array}$$

设p和q为两个命题,则 $p \wedge q$ 表示"p成立,并且q成立"。

p	\mathbf{q}	$p \wedge q$
Τ	Τ	T
\mathbf{T}	\mathbf{F}	F
\mathbf{F}	${\rm T}$	F
F	\mathbf{F}	\mathbf{F}

设p和q为两个命题,则 $p \lor q$ 表示"p成立,或者q成立"。

p	\mathbf{q}	$p \lor q$
Τ	Τ	Т
Τ	\mathbf{F}	${ m T}$
\mathbf{F}	\mathbf{T}	${ m T}$
\mathbf{F}	\mathbf{F}	\mathbf{F}

设p和q为两个命题,则 $p \to q$ 表示"如果p成立,那么q成立"。

p	\mathbf{q}	$p \rightarrow q$
T	Τ	Τ
${ m T}$	\mathbf{F}	\mathbf{F}
F	\mathbf{T}	${ m T}$
\mathbf{F}	\mathbf{F}	${ m T}$

这里需要注意的是,当p为假时,则 $p \rightarrow q$ 一定为真,这是所有数学家共同 的约定。下面的例子可以帮助大家更好的理解其实我们已经用到了这个约定。

对任意的实数x,当x > 1时, $x^2 > 1$ 。该命题显然是真命题, 可以符号化 为 $\forall x \ x > 1 \rightarrow x^2 > 1$ 。那么,既然对于任意的 $x, \ x > 1 \rightarrow x^2 > 1$ 成立,则

- 1) 当x = 2时, $2 > 1 \rightarrow 2^2 > 1$ 成立,这对应于以上真值表的第一行;
- 2) 当x=0时, $0>1\to 0^2>1$ 成立,这对应于以上真值表的第四行; 3)当x=-2时, $-2>1\to (-2)^2>1$ 成立,这对应于以上真值表的第三

设p和q为两个命题,则 $p \leftrightarrow q$ 表示"p等价于q"。

p	\mathbf{q}	$\mathrm{p}\leftrightarrow\mathrm{q}$
T	Τ	Т
\mathbf{T}	\mathbf{F}	\mathbf{F}
\mathbf{F}	\mathbf{T}	F
\mathbf{F}	\mathbf{F}	${ m T}$