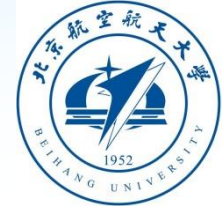




软件开发环境国家重点实验室

State Key Laboratory of Software Development Environment



# 离散数学(1): 数理逻辑

Discrete Mathematics (1): Mathematical Logic

## 自然语言与逻辑命题

赵永望

[zhaoyw@buaa.edu.cn](mailto:zhaoyw@buaa.edu.cn)

北京航空航天大学 计算机学院



# 特殊命题逻辑表达

- $\forall x \forall y Q(x, y)$  :
  - 所有的 $x$ 和所有的 $y$ 有关系 $Q(x, y)$
- $\forall x \exists y Q(x, y)$  :
  - 所有的 $x$ , 都存在(至少)一个 $y$ 有关系 $Q(x, y)$
- $\exists x \forall y Q(x, y)$  :
  - 存在(至少)一个的 $x$ , 对所有的 $y$ 有关系 $Q(x, y)$
- $\exists x \exists y Q(x, y)$  :
  - 存在(至少)一个的 $x$ , 存在(至少)一个 $y$ 有关系 $Q(x, y)$



# 特殊命题逻辑表达 (续)

- 如果Q和R是命题，则命题表示形式为
  - (1). “既不Q，也不R” :  $\neg Q \wedge \neg R$
  - (2). “要么Q，要么R” :  $(\neg Q \wedge R) \vee (Q \wedge \neg R)$
  - (3). “只有Q，才能R” :  $\neg Q \rightarrow \neg R$  (或  $R \rightarrow Q$ )
  - (4). “除非Q，否则R” :  $\neg Q \rightarrow R$
  - (5). “Q，除非R” :  $\neg R \rightarrow Q$
- “仅有一个x”
  - $\exists! x Q(x) \Leftrightarrow \exists x (Q(x) \wedge (\forall y Q(y) \rightarrow x=y))$
- “至多有一个x”
  - $\exists!! x Q(x) \Leftrightarrow \forall x \forall y (Q(x) \wedge Q(y) \rightarrow x=y)$



# 自然语言规范表达

- 例题：每个自然数都大于0。
- 语句规范过程：
  - (1).因为量词'任意'与词'每个'含义相同，所以语句改为
    - '任意自然数都大于0'。
  - (2). 量词'任意'是约束客体
    - 语句'任意自然数都大于0'的含义不是'任意客体x，x大于0'，而是满足约束条件'x是自然数'的任意客体x，具有性质'x大于0'。
- 语句应改为
- “任意x，如果x是自然数，那么，x大于0”。
- $Q_0(x)$ 表示：x是自然数； $R(x)$ 表示： $x > 0$ 。
- $\forall x(Q_0(x) \rightarrow R(x))$



# 自然语言表达逻辑语言

- 例题：存在自然数等于0。
- 语句规范过程：
- (2). 量词'存在'约束客体
  - 语句'存在自然数等于0'的含义是  
'存在客体 $x$ ， $x$ 是自然数，并且 $x=0$ '。
- 语句应改为
  - '存在 $x$ ， $x$ 是自然数，并且 $x=0$ '。
  - $Q_0(x)$ 表示： $x$ 是自然数； $Q_1(x,y)$ 表示： $x=y$ 。
  - $\exists x(Q_0(x) \wedge Q_1(x,0))$



# 符号化一般方法 (1)

- 自然知识可以表示为命题，所有的自然律也可以表达为命题。
- 自然语言的命题符号化方法：
  - (1).在复合语句中识别出陈述句，并用下划线标出
  - (2).陈述语句符号化
    - 相同（不同）的客体用相同(不同)符号表示
    - 相同（不同）函数用相同（不同）符号表示
    - 相同（不同）性质或关系用相同（不同）符号表示
  - (3).联接词及量词符号化
    - '并且'表示为' $\wedge$ '，'或'表示为' $\vee$ '，'并非'表示为' $\neg$ '，'如果...，则...'表示为' $\rightarrow$ '，'当且仅当'表示为' $\leftrightarrow$ '
    - '任意'表示为' $\forall$ '，'存在'表示为' $\exists$ '，形成符号化的命题。



# 符号化一般方法 (2)

- 例题：如果 $n$ 是奇数，则 $n^2$ 是奇数。
- (1).陈述句识别
  - 如果 $n$ 是奇数，则 $n^2$ 是奇数。
- (2).陈述句符号化
  - 如果 $Q_0(n)$ ，则 $Q_0(n^2)$ 。
- (3).联接词符号化
  - $Q_0(n) \rightarrow Q_0(n^2)$



# 符号化一般方法 (3)

- 例题：对于任意 $x$ ，如果 $x$ 是自然数，则存在 $y$ ， $y$ 是自然数，并且 $y$ 大于 $x$ 。
- (1).陈述句识别
  - 对于任意 $x$ ，如果 $x$ 是自然数，则存在 $y$ ， $y$ 是自然数，并且 $y$ 大于 $x$ 。
- (2).陈述句符号化
  - 对于任意 $x$ ，如果 $Q_0(x)$ ，则存在 $y$ ， $Q_0(y)$ ，并且 $Q_1(y,x)$ 。
- (3).联接词和量词符号化
  - $\forall x (Q_0(x) \rightarrow \exists y (Q_0(y) \wedge Q_1(y,x)))$





# 符号化一般方法 (4)

- 例题：对于任意 $x$ ，如果 $x$ 是自然数，则存在 $y$ ， $y$ 是自然数，并且 $y$ 是 $x$ 后继。
- (1).陈述句识别
  - 对于任意 $x$ ，如果 $x$ 是自然数，则存在 $y$ ， $y$ 是自然数，并且 $y$ 是 $x$ 后继。
- (2).陈述句符号化
  - 对于任意 $x$ ，如果 $Q_0(x)$ ，则存在 $y$ ， $Q_0(y)$ ，并且 $Q_1(y,x)$ 。
- (3).联接词和量词符号化
  - $\forall x (Q_0(x) \rightarrow \exists y (Q_0(y) \wedge Q_1(y,x)))$



# 符号化机械过程

- 自然语言的命题符号化方法是机械式过程，无需理解具体概念的含义，仅仅将相同的客体、函数、性质或关系分别用相同符号表示。
- 复合语句由简单语句、联接词及量词构成。
  - 首先，识别出简单语句，而后，简单语句符号化。
  - 复合语句由符号化的简单命题形式和联接词及量词构成。
  - 复合语句就可以根据联接词及量词的含义，形成符号化的命题。



# 命题与论域

- 通常，对各种不同论域的命题进行逻辑分析，其结果能应用于各种不同论域。因此，客体的变元不仅仅作用于某一个论域，而作用于所用的论域。
- 命题：存在自然数 $x$ 是素数。
  - 存在 $x$ ， $x$ 是自然数并且 $x$ 是素数。
  - $Q(x)$ ： $x$ 是自然数； $R(x)$ ： $x$ 是素数；
  - $\exists x(Q(x) \wedge R(x))$
- 命题：所有自然数 $x$ ，有 $x=x$ 。
  - 所有 $x$ ，如果 $x$ 是自然数，那么 $x=x$ 。
  - $Q(x)$ ： $x$ 是自然数；
  - $\forall x(Q(x) \rightarrow x=x)$



- **命题：**  $\forall x \forall y (x < y \leftrightarrow \exists z (S(z) + x = y))$
- **在自然数论域中**
  - $\forall x (N(x) \rightarrow 0 \leq x)$ 是真,  $\exists x (N(x) \wedge \forall y (N(y) \rightarrow x \leq y))$ 是真,  
 $\forall x \forall y (N(x) \wedge N(y) \rightarrow (x + y = y + x))$ 是真;  
 $\forall x \forall y (N(x) \wedge N(y) \rightarrow (x + y \leq y))$ 是假。
- **在整数论域中,**
  - $\forall x (I(x) \rightarrow 0 \leq x)$ 是假;  $\exists x (I(x) \wedge \forall y (I(y) \rightarrow x \leq y))$ 是假,
  - $\forall x \forall y ((I(x) \wedge I(y) \rightarrow (x + y = y + x)))$ 是真
  - $\forall x \forall y (I(x) \wedge I(y) \rightarrow (x + y \leq y))$ 是假。
- **在论域上的命题**
  - 有些命题在自然数论域和整数论域中都为真;
  - 有些命题在自然数论域中为真, 而在整数论域中为假;
  - 有些命题在自然数论域和整数论域中都为假。

# 数学分析概念

- 在研究过程中，首先用定义的方式给出概念，而后研究概念的性质以及概念之间的关系，形成定理。
- 概念的定义是复合语句，也能够用机械方式符号化。
- 自然语言表达序列极限、函数极限、连续、一致连续、导数等概念，人们可能有二义性理解，即人们对这些概念含义会有不同的理解。
- 如果这些概念符号化，那么，人们对这些概念的理解就会相同。



# 极限的定义

- **柯西**：当属于一个变量的相继值无限地趋近某个固定值时，如果以这样一种方式告终，变量值同固定值之差小到我们希望的任意小，那么这个固定值就称为其他所有值的极限。

- **维尔斯特拉斯**：

对于任意 $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta > 0$ ，使得只要 $0 < |x - x_0| < \delta$ ，就有 $|f(x) - A| < \varepsilon$ 。

《微积分的历程——从牛顿到勒贝格》

- **数学语言**

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = A \Leftrightarrow$$

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0, \forall x (0 < |x - x_0| < \delta : |f(x) - A| < \varepsilon)$$

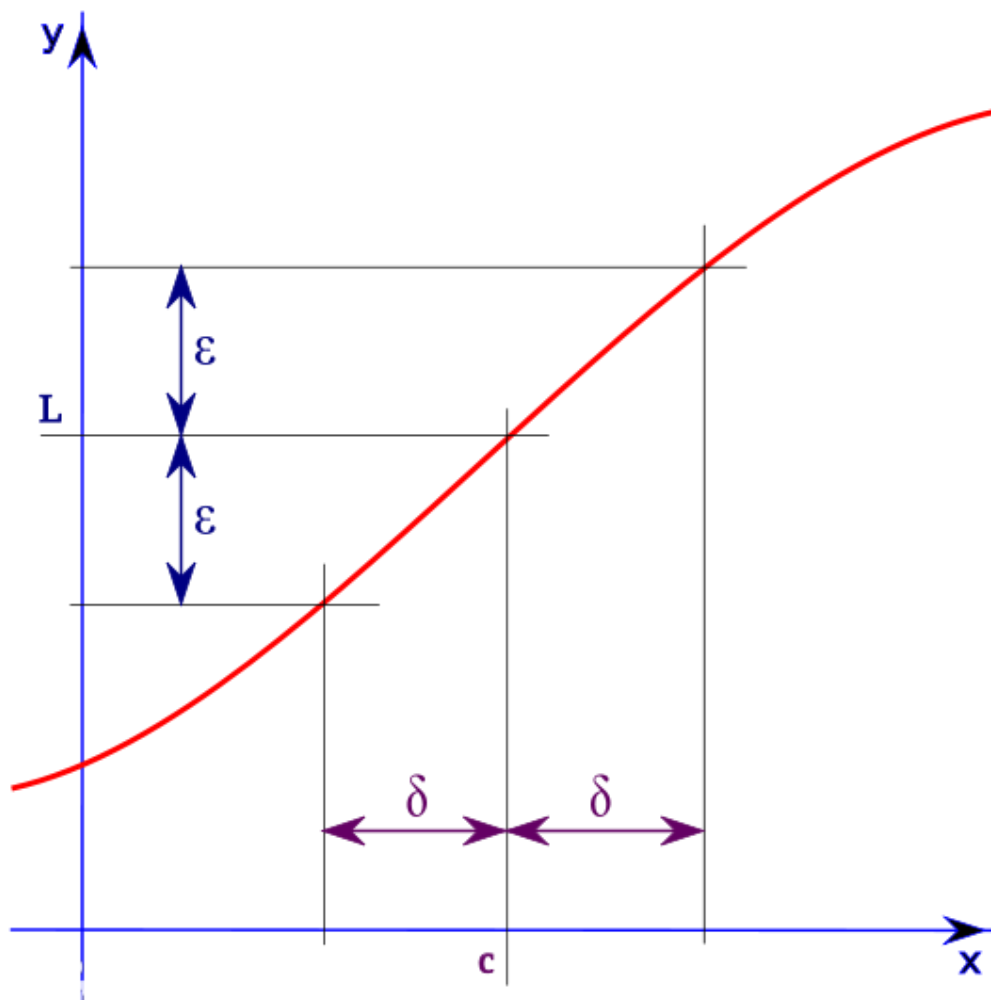


# 序列的极限

- 定义：设 $\{x_n\}$ 是序列，对于任意 $\varepsilon > 0$ ，存在 $N > 0$ ，对于任何 $n$ ，当 $n > N$ 时，都有 $|x_n - b| < \varepsilon$ ，则称序列 $\{x_n\}$ 的极限是 $b$ ，记为 $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = b$ 。
- (1) 陈述句识别：
  - 对于任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $N$ ， $N > 0$ ，对于任何 $n$ ，当 $n > N$ 时，都有 $|x_n - b| < \varepsilon$ 。
- (2).陈述句符号化：
  - 任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $N$ ， $N > 0$ ，对于任意 $n$ ，当 $n > N$ 时，都有 $|x_n - b| < \varepsilon$ 。
- (3).联接词和量词符号化
  - $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists N (N > 0 \wedge \forall n (n > N \rightarrow |x_n - b| < \varepsilon)))$



# 函数极限





# 函数极限

- 定义：设 $f(x)$ 是函数，对于任意 $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|f(x) - A| < \varepsilon$ ，则称 $x$ 趋于 $x_0$ 时，函数 $f(x)$ 的极限为 $A$ 。
- (1). 陈述句识别：
  - 对于任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|f(x) - A| < \varepsilon$ 。
- (2). 陈述句符号化：
  - 任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任意 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|f(x) - A| < \varepsilon$ 。
- (3). 联接词和量词符号化
  - $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists \delta (\delta > 0 \wedge \forall x (|x - x_0| < \delta \rightarrow |f(x) - A| < \varepsilon)))$



# 函数在某点连续

- 定义：对于任意 $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$ ，则称 $x$ 趋于 $x_0$ 时，函数 $f(x)$ 在 $x_0$ 点连续， $x_0$ 点为连续点。
- (1). 陈述句识别：
  - 对于任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$ 。
- (2). 陈述句符号化：
  - 任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$ 。
- (3). 联接词和量词符号化
  - $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists \delta (\delta > 0 \wedge \forall x (|x - x_0| < \delta \rightarrow |f(x) - f(x_0)| < \varepsilon))$



# 函数在某点连续和极限的关系

- 设函数 $f(x)$ 在点 $x_0$ 的某个邻域内有定义，如果有  $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$ ，则称函数在点  $x_0$  处连续，且称 $x_0$ 为函数的连续点。

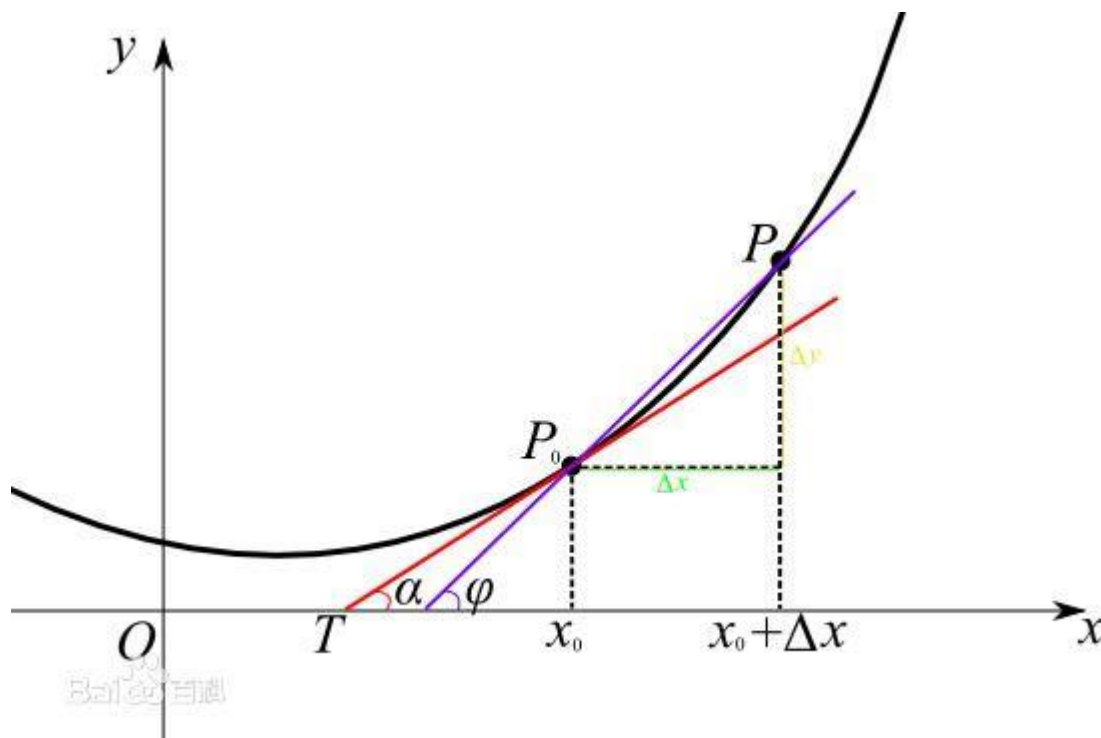


# 函数一致连续

- 定义：对于任意 $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta > 0$ ，对于任何 $x_1$ 和 $x_2$ ，当  $|x_1 - x_2| < \delta$  时，都有  $|f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon$ ，则称函数  $f(x)$  一致连续。
- (1). 陈述句识别：
  - 对于任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x_1$ 和 $x_2$ ，当  $|x_1 - x_2| < \delta$  时，都有  $|f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon$ 。
- (2). 陈述句符号化：
  - 任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x_1$ 和 $x_2$ ，当  $|x_1 - x_2| < \delta$  时，都有  $|f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon$ 。
- (3). 联接词和量词符号化
  - $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists \delta (\delta > 0 \wedge \forall x_1 \forall x_2 (|x_1 - x_2| < \delta \rightarrow |f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon)))$



# 导数



# 导数

- 定义：对于任意 $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|(f(x) - f(x_0))/(x - x_0) - A| < \varepsilon$ ，则称函数 $f(x)$ 在 $x_0$ 点可导，导数为 $A$ 。
- (1) 陈述句识别：
  - 对于任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|(f(x) - f(x_0))/(x - x_0) - A| < \varepsilon$ 。
- (2). 陈述句符号化：
  - 任意 $\varepsilon$ ， $\varepsilon > 0$ ，存在 $\delta$ ， $\delta > 0$ ，对于任何 $x$ ，当 $|x - x_0| < \delta$ 时，都有 $|(f(x) - f(x_0))/(x - x_0) - A| < \varepsilon$ 。
- (3). 联接词和量词符号化
  - $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists \delta (\delta > 0 \wedge \forall x (|x - x_0| < \delta \rightarrow |(f(x) - f(x_0))/(x - x_0) - A| < \varepsilon))$



# 极限唯一性

- 定理：若序列的极限存在，则极限值唯一。
- $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists N_1 (N_1 > 0 \wedge \forall n (n > N_1 \rightarrow |x_n - a| < \varepsilon))),$   
 $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists N_2 (N_2 > 0 \wedge \forall n (n > N_2 \rightarrow |x_n - b| < \varepsilon))$   
 $\models a = b$



# 极限有界性

- 定理：若序列 $\{x_n\}$ 有极限，则 $\{x_n\}$ 有界。
- $\forall \varepsilon (\varepsilon > 0 \rightarrow \exists N (N > 0 \wedge \forall n (n > N \rightarrow |x_n - a| < \varepsilon)))$   
 $\models \exists M (M > 0 \wedge \forall n (n > 0 \rightarrow |x_n| < M))$





# 符号化作用

- 理解了联接词 $\wedge, \vee, \neg, \rightarrow, \leftrightarrow$ 的含义以及量词 $\forall, \exists$ 的含义
  - 理解了符号化的原子命题含义是真值
  - 准确表达定义
    - 准确地描述符号化的序列极限、函数极限、连续、一致连续、导数等概念
- 各个论域上的命题具有一般的表达方式。



# 概念与论域

## • 概念

- 基本概念：不加定义的概念
- 派生概念：由基本概念运用逻辑定义方法直接或间接规定的概念。
- 概念表示为对象集合。

## • 关系与运算

- 概念的有序偶集合是关系。
- 关系具有唯一映射性是运算。



# 概念与论域 (续)

- 定义：论域是一个数学系统，记为 $D=\langle S, F, R \rangle$ ，简记为 $D$ 。它由三部分组成：
- (1) 一个非空对象集合 $S$ ，每个对象也称为客体；
- (2) 一个关于 $D$ 的函数集合 $F$ ；
- (3) 一个关于 $D$ 的关系集合 $R$ 。
- 在论域上，研究对象性质、运算性质、关系性质以及定理。
- 自然数论域： $\langle \mathbb{N}, \{+, \times, +1\}, \{=, >, <, \geq, \leq\} \rangle$
- 整数论域： $\langle \mathbb{INT}, \{+, -, \times, +1\}, \{=, >, <, \geq, \leq\} \rangle$
- 定理：Q前提，R结论。即，如果Q成立，则R成立。



# 命题的逻辑构造

- 命题：
  - 概念定义是命题。
  - 运算定义是命题。
  - 关系定义是命题。
  - 定理是命题。
- 逻辑命题能由自然语言描述机械式的变换为逻辑描述。
  - 联接词 $\wedge, \vee, \neg, \rightarrow, \leftrightarrow$
  - 量词 $\forall, \exists$
  - 谓词、函词和常元
- 逻辑命题是形式的。



---

本节完!  
问题与解答?

