

模糊控制导论

苏临之

sulinzhi029@nwu.edu.cn



模糊控制导论纲要

- 模糊控制基本概念
- 模糊集合及其运算
- 模糊关系的数学表示和运算
- 模糊控制逻辑基础与推理运算
- 模糊C均值聚类法
- 科技文献书写和阅读



经典集合的直积

- 对于经典集合 A 和 B ，可以定义两者的直积（笛卡尔积） $A \times B$ 如下。可见其直积是二维空间（平面）上面的点集。

$$A \times B = \{(x, y) \mid x \in A, y \in B\}$$

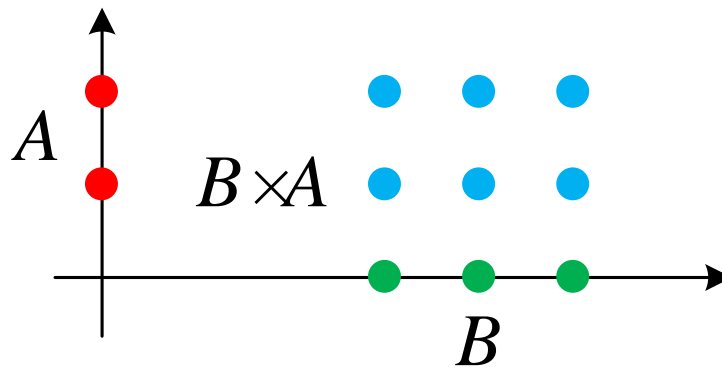
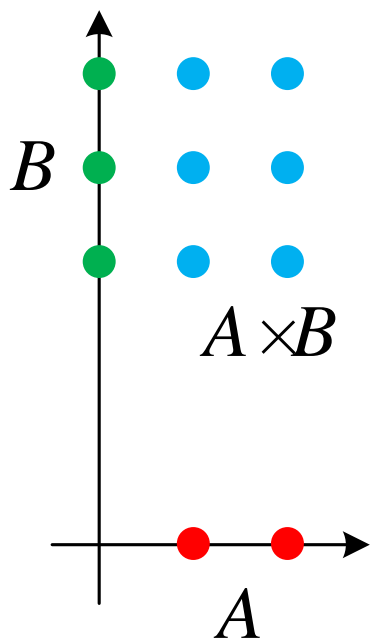
- 比如说 $A=\{1,2\}$ ， $B=\{3,4,5\}$ ，计算 $A \times B$ 只需要将两者两两组合即可，注意直积乘号有顺序。

$$A = \{1,2\} \quad B = \{3,4,5\}$$

$$\therefore A \times B = \{(1,3), (1,4), (1,5), (2,3), (2,4), (2,5)\}$$

经典集合的直积

- $A=\{1,2\}$, $B=\{3,4,5\}$, 那么 $A \times B = \{(1,3), (1,4), (1,5), (2,3), (2,4), (2,5)\}$, $B \times A = \{(3,1), (4,1), (5,1), (3,2), (4,2), (5,2)\}$, 如下图。显然 $A \times B \neq B \times A$ 。





布尔矩阵

- 布尔矩阵是一种二元有向关系的表现。只需要把两个集合先进行直积，然后在对应位置上填写上相应的关系即可形成布尔矩阵。

$$R = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



二元模糊关系的定义

- 设 A 和 B 是两个非空有限经典集合， R 是 $A \times B$ 上的模糊子集。若 $R(x,y) \in [0,1]$ 表示了来自 A 的 x 跟来自 B 的 y 之间的某种相关程度，则称 $R(x,y)$ 是 A 到 B 上的二元模糊关系。

$$R(x, y): A \times B \rightarrow [0,1]$$

- 二元模糊关系的三大基本要素：元素对，隶属度，方向性。

模糊矩阵的运算

例1：设 A 和 B 是两个模糊关系矩阵，求 A^C 、 B^C 、 $A \cap B$ 和 $A \cup B$ 。

$$A = \begin{bmatrix} 0.7 & 0.1 \\ 0.3 & 0.9 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 0.4 & 0.9 \\ 0.2 & 0.1 \end{bmatrix}$$

$$A^C = \begin{bmatrix} 0.3 & 0.9 \\ 0.7 & 0.1 \end{bmatrix} \quad B^C = \begin{bmatrix} 0.6 & 0.1 \\ 0.8 & 0.9 \end{bmatrix}$$

$$A \cap B = \begin{bmatrix} 0.4 & 0.1 \\ 0.2 & 0.1 \end{bmatrix} \quad A \cup B = \begin{bmatrix} 0.7 & 0.9 \\ 0.3 & 0.9 \end{bmatrix}$$




模糊关系的合成

- 设 P 和 Q 分别是定义在 $X \times Y$ 和 $Y \times Z$ 上的两个模糊关系矩阵，那么由 P 和 Q 合成的 R 就是定义在 $X \times Z$ 上的模糊关系，记作：

$$R = P \circ Q$$

- 运算口诀：左取行，右取列，对应取小再取大，左行右列定位置。
- 合成运算没有交换律，但是有结合律。



MATLAB子程序编写

- MATLAB子程序第一行格式如下：

```
function [Y1,Y2,...]=fun_name(X1,X2,...)
```

- 子程序编写完毕后，保存时文件名默认为子程序名，子程序文件名要和子程序名称一模一样。在主程序中引用子程序时，需要注意实际参数的数量、顺序和类型。



综合练习

- 1、_____被誉为“人工智能之父”。
- 2、设TSP中共有8个城市，从某一个不确定的城市出发。如果计算和存储每条路径平均需要0.001s的时间，那么使用穷举法一共需要_____s。
- 3、智能控制三元论的学科包括____、____和_____。
- 4、设 A 是模糊数，对于某一常数 p 来说，数积 pA 也是模糊数，则 $p=$ _____。



综合练习

- 5、设 $A=\{7,4\}$ ， $B=\{9,0,2\}$ ，则 $A \times B =$ _____。
- 6、IEEE有关模糊控制的SCI1区（JCR分区）权威期刊英文全称是_____。
- 7、已知论域 $U = \mathbf{R}$ ， $A(x) = \exp[-(x-3)^2]$ ，则 $\text{Supp } A =$ ____， $\text{Ker } A =$ _____。
- 8、如果需要了解MATLAB语言的某个函数用法，则可以键入_____命令来获得帮助。

编程练习1

设论域 $U=[-5,4]$ ， $A, B \in \mathcal{F}(U)$ ，隶属度函数如下：

$$A(x) = \begin{cases} \frac{x+5}{6}, & -5 \leq x \leq 1 \\ 2^{-x+1}, & 1 < x \leq 4 \end{cases} \quad B(x) = \exp\left(-\frac{|x+1|}{7}\right)$$

请写出完整的MATLAB画图程序，要求如下：

- 1、程序具有计时功能，并在计时前清屏、清变量和关闭所有窗口；
- 2、在4个Figure里分别展示：① A 和 B ；② $A \cap B$ 和 $A \cup B$ ；③ $A \cap A^c$ 和 $A \cup A^c$ ；④ $B \cap B^c$ 和 $B \cup B^c$ 。其中第一条画的曲线使用绿色实线，第二条画的曲线使用红色虚线，曲线粗细均为1磅；
- 3、横轴标签为“x”，左右界即 U 的范围；纵轴标签为“Membership Function”，上、下界分别是1.05和0；
- 4、去掉外框，并在窗口的最佳位置展示图例。

编程练习2

已知模糊矩阵 M 、 N 和 R :

$$M = \begin{bmatrix} 0.7 & 0.4 & 0.6 \\ 1 & 0.8 & 0.2 \end{bmatrix} \quad N = \begin{bmatrix} 0.3 & 0.7 & 0.9 \\ 0.1 & 0 & 0.5 \end{bmatrix} \quad R = \begin{bmatrix} 0.4 & 1 & 0.9 \\ 0.1 & 0.5 & 0.3 \\ 0.8 & 0.9 & 0 \end{bmatrix}$$

编写求 $X=[(A \cap B^C) \cup A^C] \circ (C^T \cap C^C)$ 和 $Y=(B \cap A^C) \circ [(A^T \circ B) \cup C]$ 的3输入2输出子程序mix_fuzzy_op, 其中T代表转置运算, 可使用已有子程序syn嵌套。然后利用该子程序编写主程序求:

$$V = [(M \cap N^C) \cup M^C] \circ (R^T \cap R^C)$$

$$W = (M \cap N^C) \circ [(N^T \circ M) \cup R]$$

编程练习3

已知论域 $U=\{1,2,3,4,5\}$ ，现有 $A, B, C \in \mathcal{F}(U)$ 。编写一个子程序 `fuzzy_func`，使其能够求出模糊集合 $X=A \cup (B^c \cap C)$ ，并能够在合适的范围内清楚展示 X 的图象（去掉边框）。然后编写主程序调用这个子程序，并代入右侧 A, B, C 的值求 X 并画出对应图象。

$$A = \frac{0.2}{1} + \frac{0.8}{2} + \frac{1}{3} + \frac{0.8}{4} + \frac{0.2}{5}$$

$$B = \frac{0.4}{2} + \frac{0.9}{3} + \frac{0.4}{4} + \frac{0.1}{5}$$

$$C = \frac{1}{1} + \frac{0.5}{2} + \frac{0.5}{4} + \frac{1}{5}$$



模糊控制导论纲要

- 模糊控制基本概念
- 模糊集合及其运算
- 模糊关系的数学表示和运算
- 模糊控制逻辑基础与推理运算
- 模糊C均值聚类法
- 科技文献书写和阅读

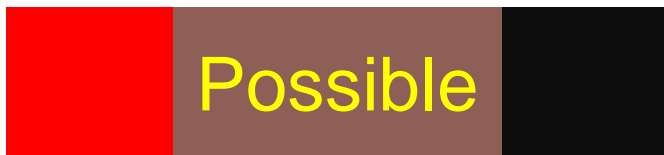
模糊逻辑发展历史

TRUE



FALSE

TRUE



FALSE

TRUE



FALSE



语句、命题和判断

- 语句是语言的基本单位，是由词语或词组按照一定语法规则构成的，包括陈述句、疑问句、祈使句和感叹句等，语句种类视具体语言而定。
- 命题是反应事物情况的思维形态的语句，一定是陈述句。它反映了事物的属性、所处状况以及和其他事物之间的联系。
- 能够被断定者断定真假的命题称为判断，如果一个命题无法确定其真假，则不能成为一个判断。

命题连接词和复合命题

- 命题连接词有五种：否定、合取、析取、蕴含和等价，使得一个或多个简单命题成为了复合命题。

否定	\bar{P}	非 P
合取	$P \wedge Q$	P 且 Q
析取	$P \vee Q$	P 或 Q
蕴含	$P \rightarrow Q$	若 P 则 Q
等价	$P \leftrightarrow Q$	P 、 Q 等价



命题逻辑的真值表

- 命题逻辑真值表列如下：

$T(P)$	$T(Q)$	$T(\bar{P})$	$T(P \wedge Q)$	$T(P \vee Q)$	$T(P \rightarrow Q)$	$T(P \leftrightarrow Q)$
1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1	1



命题逻辑的真值的数学表示

- 根据真值表，可以把这些真值用数学的方式表示：

$$T(\overline{P}) = 1 - T(P)$$

$$T(P \wedge Q) = T(P) \wedge T(Q)$$

$$T(P \vee Q) = T(P) \vee T(Q)$$

$$T(P \rightarrow Q) = T(\overline{P}) \vee (T(P) \wedge T(Q)) = T(\overline{P}) \vee T(Q)$$



蕴含连接词和条件命题

- $P \rightarrow Q$ 称为条件命题。当 P 为真时，条件命题真假性由 Q 决定；当 P 为假时，条件命题恒为真。
- 条件命题中， P 和 Q 可能没有事实上的联系，但将两者相连时，“蕴含”就不仅仅是通过日常的逻辑进行推断，而是从理念上经过千丝万缕连结的结果。这种连结可能是逻辑上直接的联系，也有可能是表面毫无关联的两个事物。但即使没有关联，也总会在某一个情境下出现。



条件命题举例

例1-1：设 $P = \text{“太阳从东方升起”}$ ， $Q = \text{“}2+2=4\text{”}$ ，请说明 $P \rightarrow Q$ 的实际含义和真假性。

- $P \rightarrow Q$ 的意义理解为“如果太阳从东方升起，那么 $2+2=4$ ”。也就是说从太阳从东方升起这一点来看，世界上的一切客观的事物都会按照这样客观的规律运行，其中也包括 $2+2=4$ 。反过来说，假设目前太阳不从东方升起了，那么 $2+2$ 的结果也就是处于一种混乱状态。此处 $P \rightarrow Q$ 为真。



条件命题举例

例1-2：设 $P = \text{“太阳从东方升起”}$ ， $Q = \text{“}2+2=5\text{”}$ ，请说明 $P \rightarrow Q$ 的实际含义和真假性。

- $P \rightarrow Q$ 的意义理解为“如果太阳从东方升起，那么 $2+2=5$ ”。从太阳从东方升起这一点来看，世界上的一切客观的事物都应该要按照这样客观的规律运行，而 $2+2=5$ 破坏了这个规律性，因此 $P \rightarrow Q$ 不再成立。这时 $P \rightarrow Q$ 为假。



条件命题举例

例1-3：设 $P = \text{“太阳从西方升起”}$ ， $Q = \text{“}2+2=4\text{”}$ ，请说明 $P \rightarrow Q$ 的实际含义和真假性。

- $P \rightarrow Q$ 的含义是，如果太阳从西方升起来，那么世界上的诸多规律就会有很多被破坏。但即使如此，也有很多更强的规律还是保持不变， $2+2=4$ 就是其中一例。因此 $P \rightarrow Q$ 理解为“即使太阳从西方出来， $2+2$ 的值仍然等于4”，所以 $P \rightarrow Q$ 为真。



条件命题举例

例1-4：设 $P = \text{“太阳从西方升起”}$ ， $Q = \text{“}2+2=5\text{”}$ ，请说明 $P \rightarrow Q$ 的实际含义和真假性。

- $P \rightarrow Q$ 的含义是，如果太阳从西方升起来，那么世界上的诸多规律就会有很多被破坏，这里面也包括 $2+2$ 的值。因此 $P \rightarrow Q$ 理解为“要是太阳从西方出来的话， $2+2$ 的值就是5了”，所以 $P \rightarrow Q$ 为真。



条件命题总结

- 条件命题除了可以表示真实的条件关系以外，还可以表示让步、虚拟假设、演绎推理等很多关系，在自然语言中可以找到很对与之对应的说法。
- 从数学的角度讲，将上述规则加以抽象并统一加以归纳，就可以得到条件命题。这时候当 P 为真时，就可以推出同样为真的 Q ，但推不出为假的 Q ；而当 P 为假的时候，则无所谓 Q 的真假都可以推出。



条件命题的两种基本形式

- 假设有三个命题 A 、 B 和 U ，则条件命题的两种基本形式是：① 若 A 则 U ；② 若 A 且 B 则 U 。两者真值公式如下：

$$T(A \rightarrow U) = T(\bar{A}) \vee T(U)$$

$$T((A \wedge B) \rightarrow U) = T(\bar{A}) \vee T(\bar{B}) \vee T(U)$$

其他条件命题

- 其他命题有：

③ 若 A_1 且 A_2 且... A_n 则 U 。这种情况只需要把②进行扩充即可：

$$T((A_1 \wedge \dots \wedge A_n) \rightarrow U) = T(\overline{A_1}) \vee \dots \vee T(\overline{A_n}) \vee T(U)$$

④ 若 A 则 U_1 ，否则 U_2 。这种情况需要进行如下拆解：

$$T((A \rightarrow U_1) \vee (\overline{A} \rightarrow U_2)) = T((\overline{A} \vee U_1) \vee (A \vee U_2))$$



其他条件命题

⑤ 若 A_1 或 A_2 或... A_n 则 U 。只需要如下拆解即可：

$$\begin{aligned} T((A_1 \vee \dots \vee A_n) \rightarrow U) &= (T(\overline{A_1}) \wedge \dots \wedge T(\overline{A_n})) \vee T(U) \\ &= (T(\overline{A_1}) \vee T(U)) \wedge \dots \wedge (T(\overline{A_n}) \vee T(U)) \end{aligned}$$



THANK YOU!