

Discussion on the Construction of Null-Norms on Bounded Lattices

Yanliang Gao, Kunlong Zhang

School of Science, Minzu University of China, Beijing
Email: 18811592919@163.com, zhangkunl@126.com

Received: Apr. 9th, 2019; accepted: Apr. 23rd, 2019; published: Apr. 30th, 2019

Abstract

Based on the concept of null-norm on bounded lattices, this paper gives a theorem that indicates there are only three construction methods of null-norm on bounded lattices, and gives a proposition that points out a relationship of the three null-norms with fixed zero element a .

Keywords

Lattice, Null-Norm, Zero Element

有界格上的Null - 范数构造方法的讨论

高燕良, 张昆龙

中央民族大学理学院, 北京
Email: 18811592919@163.com, zhangkunl@126.com

收稿日期: 2019年4月9日; 录用日期: 2019年4月23日; 发布日期: 2019年4月30日

摘 要

本文引入格上Null - 范数的概念, 从Null - 范数的不同区间的取值入手进行讨论, 证明了有界格上的Null - 范数的构造方法有且仅有三种, 并给出了三种Null - 范数的大小关系。

关键词

格, Null - 范数, 零元



1. 引言

近年来, 有界格上 Null - 范数的研究是个热点问题, Null - 范数在许多不同的领域中都是一个很重要的工具, 例如, 计算机科学技术中的专家系统, 神经网络, 模糊逻辑学, 此外, Null - 范数也常常用于模糊逻辑中的聚合算子。文章中, 我们将讨论有界格上 Null - 范数的构造方法。F. Karacal, M.A. Ince, R. Mesiar 在文[1]中给出了三种有界格上的 Null - 范数的构造方法, Umit Ertugrul 在文[2]中给出了两种有界格上 Null - 范数的构造方法, 那么在一般有界格上 Null - 范数的构造方法究竟有多少种, 前人并没有给出明确的结论。我们从 Null - 范数在不同区间上可能的取值入手, 分别讨论每个区间的具体取值, 得出有界格上 Null - 范数的构造方法有且仅有三种, 并对这三种零范数的序关系作了比较。

2. 预备知识

首先, 我们给出与本论文相关的一些概念。

定义 1 ([3]): 在一个偏序集 (L, \leq) 中, 如果任意二元 $x, y \in L$ 都有上确界 $x \vee y$ 和下确界 $x \wedge y$, 则称偏序集 (L, \leq) (或简称 L) 为一个格。

这时, $x \vee y$ 和 $x \wedge y$ 分别叫做 x 与 y 的并与交。

定义 2 ([4]): 有界格是一个有最小元 0 与最大元 1 的格 (L, \leq) , 即存在两个元素 $0, 1 \in L$ 使得对所有的 $x \in L$, $0 \leq x \leq 1$ 。

定义 3 ([4]): 给定一个有界格 $(L, \leq, 0, 1)$, 如果 a 和 b 是不可比的, 我们用符号 $a \parallel b$, 这里 $a, b \in L$ 。

令 $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, $a \in L$, 那么与 a 不可比的元素的集合我们记作 $I_a = \{x \in L \mid x \parallel a\}$ 。

定义 4 ([5]): 令 $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, 二元运算 $T: L^2 \rightarrow L$ 称为三角范数, 若对任意的 $x, y, z \in L$, $T(x, y)$ 满足以下四个条件:

- 1) $T(x, y) = T(y, x)$ (交换性);
- 2) $T(T(x, y), z) = T(x, T(y, z))$ (结合性);
- 3) 当 $y \leq z$ 时, 有 $T(x, y) \leq T(x, z)$ (单调递增性);
- 4) $T(x, 1) = 1$ 。

定义 5 ([5]): $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, 二元运算 $S: L^2 \rightarrow L$ 称为三角对偶范数, 若对任意的 $x, y, z \in L$, $S(x, y)$ 满足以下四个条件:

- 1) $S(x, y) = S(y, x)$ (交换性);
- 2) $S(S(x, y), z) = S(x, S(y, z))$ (结合性);
- 3) 当 $y \leq z$ 时, 有 $S(x, y) \leq S(x, z)$ (单调递增性);
- 4) $S(x, 0) = x$ 。

定义 6 ([1]): $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, 二元运算 $V: L^2 \rightarrow L$ 称为 Null - 范数, 若对任意的 $x, y, z \in L$, $V(x, y)$ 满足以下四个条件:

- 1) $V(x, y) = V(y, x)$ (交换性);
- 2) $V(V(x, y), z) = V(x, V(y, z))$ (结合性);
- 3) 当 $y \leq z$ 时, 有 $V(x, y) \leq V(x, z)$ (单调递增性);

4) 存在 $a \in [0, 1]$, 对任意的 $x \in [0, a]$, 使得 $V(x, 0) = x$; 对任意的 $x \in [a, 1]$, 使得 $V(x, 1) = x$ 。
 我们可以得到, 对所有的 $x \in L$, $V(x, a) = a$, 因此我们说 $a \in L$ 是 V 的零元。

考虑 L 上的所有的 Null - 范数的集合 ν : 对 $V_1, V_2 \in \nu$, $(x, y) \in L^2$, $V_1 \leq V_2 \Leftrightarrow V_1(x, y) \leq V_2(x, y)$ 。
 我们用 D_a 表示集合: $D_a = (a, 1] \times [0, a) \cup [0, a) \times (a, 1]$ 。

例 1: $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, 有界格 L 上最小的三角范数 T_W , 最大的三角范数 T_\wedge 分别定义如下:

$$T_W(x, y) = \begin{cases} y & x = 1 \\ x & y = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases},$$

$$T_\wedge(x, y) = x \wedge y.$$

有界格 L 上最小的三角对偶范数 S_\vee , 最大的三角对偶范数 S_W 分别定义如下:

$$S_\vee(x, y) = x \vee y,$$

$$S_W(x, y) = \begin{cases} y & x = 0 \\ x & y = 0 \\ 1 & \text{otherwise} \end{cases}.$$

2015 年, F. Karacal, M.A. Ince, R. Mesiar 在文献[1]中提出了三种 Null - 范数的构造方法, 具体如下:

$$V_a^{(S)}(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ a & (x, y) \in [a, 1]^2 \cup [a, 1] \times I_a \cup I_a \times [a, 1] \cup D_a \\ S(x \wedge a, y \wedge a) & (x, y) \in [0, a] \times I_a \cup I_a \times [0, a] \cup I_a \times I_a \\ x \wedge y & \text{otherwise} \end{cases},$$

$$V_a^{(T)}(x, y) = \begin{cases} T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ a & (x, y) \in [0, a]^2 \cup [0, a] \times I_a \cup I_a \times [0, a] \cup D_a \\ T(x \vee a, y \vee a) & (x, y) \in [a, 1] \times I_a \cup I_a \times [a, 1] \cup I_a \times I_a \\ x \vee y & \text{otherwise} \end{cases}.$$

$$V_a^{(T,S)}(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ a & \text{otherwise} \end{cases}$$

2018 年, Umit Ertugrul 在文献[2]中给出了两种 Null - 范数的构造方法:

$$V_T^S(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ S(x \wedge a, y \wedge a) & (x, y) \in [0, a] \times I_a \cup I_a \times [0, a] \cup I_a \times I_a \\ a & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$V_S^T(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ T(x \vee a, y \vee a) & (x, y) \in [a, 1] \times I_a \cup I_a \times [a, 1] \cup I_a \times I_a \\ a & \text{otherwise} \end{cases}$$

其中 $T(x, y)$ 是定义在 $[a, 1]$ 上的三角范数, $S(x, y)$ 是定义在 $[0, a]$ 上的三角对偶范数。

3. 主要结果

我们从 Null - 范数在不同区间上可能的取值入手, 分别讨论每个区间的具体取值, 得出了下面的定理。

定理: 令 $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, $a \in L \setminus \{0, 1\}$, $S(x, y)$ 是 $[0, a]$ 上的三角对偶范数, $T(x, y)$ 是 $[a, 1]$ 上的三角范数。那么在有界格 L 上有零元 a 的 Null - 范数 $V(x, y)$ 有且仅有三种。

证明: 首先我们来讨论一下在一般的有界格上 Null - 范数在不同区间上的取值, 根据 Null - 范数的定义我们把有界格上的元素与零元 a 的关系划分为 9 个区域如图 1:

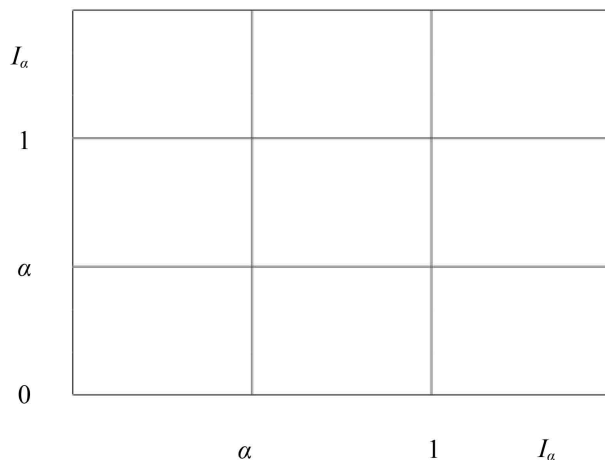


Figure 1. Interval division graph
图 1. 区间划分图

这里讨论的是一般有界格, 在格区间上 Null - 范数可能出现的取值可能是下面情况中的某一种:

- 1) $T(x, y)$ 或者 $S(x, y)$ 。
- 2) $T(x \vee a, y \vee a)$ 或者 $S(x \wedge a, y \wedge a)$ 。
- 3) $0, 1, a, x$ 或 y 。
- 4) 常数值 $c \in L$ 。

下面来做简单分析, 分情况讨论 9 个区域的具体取值, 由定义可得:

$$(x, y) \in [0, a]^2, V(x, y) = S(x, y); (x, y) \in [a, 1]^2, V(x, y) = T(x, y);$$

当 $(x, y) \in [0, a] \times (a, 1] \cup (a, 1] \times [0, a]$ 时:

当 $0 \leq x < a, a < y \leq 1$ 时, $a = V(x, a) \leq V(x, y) \leq V(a, y) = a$, 因此, $V(x, y) = a$;

当 $0 \leq x < a, a < x \leq 1$ 时, $a = V(a, y) \leq V(x, y) \leq V(x, a) = a$, 因此, $V(x, y) = a$ 。

当 $(x, y) \in [0, a] \times I_a$, $x = V(x, 0) \leq V(x, y) \leq V(a, y) = a$, 所以区间 $(x, y) \in [0, a] \times I_a$ 上可能的取值为 $x, a, S(x \wedge a, y \wedge a)$;

当 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a$, $a = V(a, y) \leq V(x, y) \leq V(x, 1) = x$, 所以区间 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a$ 上可能的取值为 $x, a, T(x \vee a, y \vee a)$;

当 $(x, y) \in I_a \times I_a$ 时, 可能的取值为: $0, 1, a, c, S(x \wedge a, y \wedge a), T(x \vee a, y \vee a)$ 。

1) 当 $(x, y) \in [0, a] \times I_a$, $V(x, y) = x$ 时,

若 $x \in [0, a], y \in [0, a], z \in I_a, y \leq z$ 时,

$V(x, y) = S(x, y), V(x, z) = x$, 不满足单调性。

- 2) 当 $(x, y) \in [0, a] \times I_a$, $V(x, y) = a$ 时,
 2.1) 当 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a$, $V(x, y) = a$ 时,
 2.1.1) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = 0$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a, y \leq z$ 时,
 $V(x, y) = a, V(x, z) = 0$, 不满足单调性。
 2.1.2) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = 1$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1], y \leq z$ 时,
 $V(x, y) = 1, V(x, z) = a$, 不满足单调性。
 2.1.3) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = a$ 时,
 此时我们得到了一个 Null - 范数的构造:

$$V_a^{(T,S)}(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ a & \text{otherwise} \end{cases}$$

- 2.1.4) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = c$ 时,
 若 $c < a, x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a$,
 $V(x, y) = a, V(x, z) = c$, 不满足单调性;
 若 $c > a, x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1]$,
 $V(x, y) = c, V(x, z) = a$, 不满足单调性。
 2.1.5) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = S(x \wedge a, y \wedge a)$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a$,
 $V(x, y) = a, V(x, z) = S(x \wedge a, y \wedge a)$, 不满足单调性。
 2.1.6) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a)$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1]$,
 $V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a), V(x, z) = a$ 不满足单调性。
 2.2) 当 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a$, $V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a)$ 时,
 2.2.1) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = 0$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a, y \leq z$ 时,
 $V(x, y) = a, V(x, z) = 0$, 不满足单调性。
 2.2.2) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = 1$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1], y \leq z$ 时,
 $V(x, y) = 1, V(x, z) = T(x \vee a, z)$, 不满足单调性。
 2.2.3) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = a$ 时,
 若 $x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1], y \leq z$ 时,
 $V(V(x, y), z) = V(a, z) = a$,
 $V(x, V(y, z)) = V(x, T(y \vee a, z)) = T(x \vee a, T(y \vee a, z))$, 不满足结合律。
 2.2.4) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = c$ 时,
 若 $c < a, x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a$,
 $V(x, y) = a, V(x, z) = c$, 不满足单调性;

若 $c > a, x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1]$,

$V(x, y) = c, V(x, z) = T(x \vee a, y \vee a)$, 不满足单调性。

2.2.5) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = S(x \wedge a, y \wedge a)$ 时,

若 $x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a, V(V(x, y), z) = V(a, z) = a$,

$V(x, V(y, z)) = V(x, S(y \wedge a, z \wedge a)) = S(x, S(y \wedge a, z \wedge a))$, 不满足结合律。

2.2.6) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a)$ 时,

此时我们得到了一种 Null - 范数的构造方法, 它的表达式为:

$$V_S^T(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ T(x \vee a, y \vee a) & (x, y) \in [a, 1] \times I_a \cup I_a \times [a, 1] \cup I_a \times I_a \\ a & \text{otherwise} \end{cases}$$

2.3) 当 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a, V(x, y) = x$ 时,

若 $x \in [a, 1], y \in I_a, z \in [a, 1]$,

$V(x, y) = a, V(x, z) = T(x, z)$, 不满足单调性。

3) 当 $(x, y) \in [0, a] \times I_a, V(x, y) = S(x \wedge a, y \wedge a)$ 时,

3.1) 当 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a, V(x, y) = a$ 时,

3.1.1) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = 0$ 时,

若 $x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a, y \leq z$ 时,

$V(x, y) = S(x \wedge a, y \wedge a), V(x, z) = 0$, 不满足单调性。

3.1.2) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = 1$ 时,

若 $x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1], y \leq z$ 时,

$V(x, y) = 1, V(x, z) = a$, 不满足单调性。

3.1.3) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = a$ 时,

若 $x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$ 时,

$V(V(x, y), z) = V(S(x \wedge a, y \wedge a), z) = S(S(x \wedge a, y \wedge a), z \wedge a)$,

$V(x, V(y, z)) = V(x, a) = a$, 不满足结合律。

3.1.4) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = c$ 时,

若 $c < a, x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$,

$V(V(x, y), z) = V(S(x \wedge a, y \wedge a), z) = S(S(x \wedge a, y \wedge a), z \wedge a)$,

$V(x, V(y, z)) = V(x, c) = S(x, c)$, 不满足结合律。

若 $c > a, x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$,

$V(V(x, y), z) = V(S(x \wedge a, y \wedge a), z) = S(S(x \wedge a, y \wedge a), z \wedge a)$,

$V(x, V(y, z)) = V(x, c) = a$, 不满足结合律。

3.1.5) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a, V(x, y) = S(x \wedge a, y \wedge a)$ 时,

此时我们得到了一种 Null - 范数的构造方法, 它的表达式为:

$$V_T^S(x, y) = \begin{cases} S(x, y) & (x, y) \in [0, a]^2 \\ T(x, y) & (x, y) \in [a, 1]^2 \\ S(x \wedge a, y \wedge a) & (x, y) \in [0, a] \times I_a \cup I_a \times [0, a] \cup I_a \times I_a \\ a & \text{otherwise} \end{cases}$$

3.1.6) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a)$ 时

若 $x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$,

$$V(V(x, y), z) = V(S(x \wedge a, y \wedge a), z) = S(S(x \wedge a, y \wedge a), z \wedge a),$$

$$V(x, V(y, z)) = V(x, T(y \vee a, z \vee a)) = a, \text{ 不满足结合律。}$$

3.2) 当 $(x, y) \in [a, 1] \times I_a$, $V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a)$ 时,

3.2.1) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = 0$ 时,

若 $x \in I_a, y \in [0, a], z \in I_a, y \leq z$ 时,

$$V(x, y) = S(x \wedge a, y), V(x, z) = 0, \text{ 不满足单调性。}$$

3.2.2) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = 1$ 时,

若 $x \in I_a, y \in I_a, z \in [a, 1], y \leq z$ 时,

$$V(x, y) = 1, V(x, z) = T(x \vee a, z), \text{ 不满足单调性。}$$

3.2.3) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = a$ 时,

若 $x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a, y \leq z$ 时,

$$V(V(x, y), z) = V(S(x, y \wedge a), z) = S(S(x, y \wedge a), z \wedge a),$$

$$V(x, V(y, z)) = V(x, a) = a, \text{ 不满足结合律。}$$

3.2.4) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = c$ 时,

若 $c < a, x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$,

$$V(V(x, y), z) = V(S(x, y \wedge a), z) = S(S(x, y \wedge a), z \wedge a),$$

$$V(x, V(y, z)) = V(x, c) = S(x, c), \text{ 不满足结合律。}$$

若 $c > a, x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$,

$$V(V(x, y), z) = V(S(x, y \wedge a), z) = S(S(x, y \wedge a), z \wedge a),$$

$$V(x, V(y, z)) = V(x, c) = a, \text{ 不满足结合律。}$$

3.2.5) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = S(x \wedge a, y \wedge a)$ 时,

若 $x \in [a, 1], y \in I_a, z \in I_a$,

$$V(V(x, y), z) = V(T(x, y \vee a), z) = T(T(x, y \vee a), z \vee a),$$

$$V(x, V(y, z)) = V(x, S(y \wedge a, z \wedge a)) = a, \text{ 不满足结合律。}$$

3.2.6) 当 $(x, y) \in I_a \times I_a$, $V(x, y) = T(x \vee a, y \vee a)$ 时,

若 $x \in [0, a], y \in I_a, z \in I_a$,

$$V(V(x, y), z) = V(S(x, y \wedge a), z) = S(S(x, y \wedge a), z \wedge a),$$

$$V(x, V(y, z)) = V(x, T(y \vee a, z \vee a)) = a, \text{ 不满足结合律。}$$

因此, 综上所述, 有界格上的 Null - 范数只有三种。

证毕。

通过对定理的证明我们发现当 V_T^S 中 $T = T_w$ 时, $V_T^S = V_a^{(S)}$; 当 V_S^T 中 $S = S_w$ 时, $V_S^T = V_a^{(T)}$ 。也就是说, $V_a^{(S)}$ 和 $V_a^{(T)}$ 是 V_T^S 和 V_S^T 的特殊情况, 因此我们只需要对三种 Null - 范数进行比较。

命题: 令 $(L, \leq, 0, 1)$ 是一个有界格, $a \in L \setminus \{0, 1\}$, $S(x, y)$ 是 $[0, a]$ 上的三角对偶范数, $T(x, y)$ 是 $[a, 1]$ 上的三角范数。那么 $V_T^S \leq V_a^{(T, S)} \leq V_S^T$ 。

显然成立。

4. 小结

从 Null - 范数的定义出发, 在前人给出的五种有界格上 Null - 范数的构造方法的基础上, 讨论了有

界格上不同区间上的 Null - 范数的取值情况, 证明了有界格上 Null - 范数的构造方法有且仅有三种, 我们发现当 V_T^S 中 $T = T_w$ 时, $V_T^S = V_a^{(S)}$; 当 V_S^T 中 $S = S_w$ 时, $V_S^T = V_a^{(T)}$ 。并给出了三种 Null - 范数之间的大小关系。

基金项目

中央民族大学硕士研究生自主科研项目资助(项目编号: 182011)。

参考文献

- [1] Karacal, F., Ince, M.A. and Mesiar, R. (2015) Nullnorms on Bounded Lattices. *Information Sciences*, **325**, 227-236. <https://doi.org/10.1016/j.ins.2015.06.052>
- [2] Ertugrul, U. (2018) Construction of Nullnorms on Bounded Lattices and an Equivalence Relation on Nullnorm. *Fuzzy Sets and Systems*, **334**, 94-109. <https://doi.org/10.1016/j.fss.2017.07.020>
- [3] 陈杰. 格论初步[M]. 呼和浩特: 内蒙古大学出版社, 1988.
- [4] Mesiar, R. and Pap, E. (1998) Different Interpretations of Triangular Norms and Related Operations. *Fuzzy Sets and Systems*, **96**, 183-189. [https://doi.org/10.1016/S0165-0114\(96\)00290-4](https://doi.org/10.1016/S0165-0114(96)00290-4)
- [5] Klement, E.P., Mesiar, R. and Pap, E. (2000) Triangular Norms. Kluwer Academic Publishers, Dordrecht. <https://doi.org/10.1007/978-94-015-9540-7>

知网检索的两种方式:

1. 打开知网页面 <http://kns.cnki.net/kns/brief/result.aspx?dbPrefix=WWJD>
下拉列表框选择: [ISSN], 输入期刊 ISSN: 2163-1476, 即可查询
2. 打开知网首页 <http://cnki.net/>
左侧“国际文献总库”进入, 输入文章标题, 即可查询

投稿请点击: <http://www.hanspub.org/Submission.aspx>

期刊邮箱: orf@hanspub.org