



Universitat
de les Illes Balears

#SOM
UIB



CAEPIA 2018
Granada

XVIII Conferencia de la Asociación
Española de Inteligencia Artificial

Caracterizaciones y equivalencias de algunas familias de funciones de implicación borrosas generadas a partir de cópulas

S. Massanet A. Pradera D. Ruiz-Aguilera J. Torrens



Dept. Matemàtiques i Informàtica
Universitat de les Illes Balears
Palma, Mallorca



Universidad
Rey Juan Carlos

Dept. Ciencias Computación, Arquitectura de
Computadores, Lenguajes y Sistemas Informáticos y
Estadística e Investigación Operativa
Universidad Rey Juan Carlos
Móstoles, Madrid

<http://scopia.uib.cat>

Índice

- 1 La necesidad inevitable de caracterizar las familias de funciones de implicación borrosas
 - Funciones de implicación borrosas
 - Propiedades adicionales
 - La necesidad de la caracterización
 - Familias de funciones de implicación borrosas generadas a partir de cópulas
- 2 Caracterización de las implicaciones S -probabilísticas y de S -supervivencia
- 3 Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia
- 4 Conclusiones

La necesidad inevitable de caracterizar las familias de funciones de implicación borrosas



Funciones de implicación borrosas

Las funciones de implicación borrosas han sido extensamente estudiadas en los últimos años por la gran cantidad de aplicaciones que tienen. Como para cada aplicación, es necesario escoger una función de implicación borrosa que satisfaga unas propiedades adicionales concretas es necesario disponer de un amplio abanico de estos operadores. Así,

Funciones de implicación borrosas

Las funciones de implicación borrosas han sido extensamente estudiadas en los últimos años por la gran cantidad de aplicaciones que tienen. Como para cada aplicación, es necesario escoger una función de implicación borrosa que satisfaga unas propiedades adicionales concretas es necesario disponer de un amplio abanico de estos operadores. Así,

- más de 40 funciones de implicación borrosas se han utilizado sólo en teoría de control,

Funciones de implicación borrosas

Las funciones de implicación borrosas han sido extensamente estudiadas en los últimos años por la gran cantidad de aplicaciones que tienen. Como para cada aplicación, es necesario escoger una función de implicación borrosa que satisfaga unas propiedades adicionales concretas es necesario disponer de un amplio abanico de estos operadores. Así,

- más de 40 funciones de implicación borrosas se han utilizado sólo en teoría de control,
- se han propuesto un gran número de familias de funciones de implicación borrosas.

The Fuzzy Journal

14 OCT 2018

A new family of fuzzy implication functions has been discovered

By A CHINESE RESEARCHER

Esta definición permite la existencia de una infinidad de familias de funciones de implicación borrosas. Cada una de estas familias satisface alguna propiedad adicional que son útiles para algunas de las aplicaciones anteriormente mencionadas. De esta manera, dependiendo de la aplicación considerada, se puede escoger la función de implicación borrosa que satisficiera las propiedades adicionales deseadas. En los últimos años, se han propuesto miles de familias, algunas de ellas con propiedad notable, cuya caracterización se desconoce. Esto ha provocado la aparición de familias, que siempre fueron presentadas como nuevas familias, después de estudiarlas en profundidad y obtener su caracterización, se demostró que tenían intersección o incluso que coincidían con familias ya conocidas. Por tanto, es de suma importancia caracterizar las familias de funciones de implicación borrosas introducidas hasta la fecha para conocer el comportamiento de cada familia y su relación con la demás.

La caracterización y representación de los conectivos lógicos borrosos es una de las principales líneas de investigación en el campo teórico en lógica borrosa. Como consecuencia de este estudio, se ha conseguido caracterizar de forma axiomática un gran número de familias de conectivos lógicos borrosos. Por un lado, en el campo de las funciones de agregación, se han caracter-

izado varias familias de t-normas y t-conormas, cúbicas y minímaxas, entre otros operadores. Por otro lado, hay que destacar el esfuerzo de muchos investigadores en la caracterización de las familias de funciones de implicación borrosas. Así, se han caracterizado las (S,N) -implicaciones con (SN) una negación borrosa continua, las (RB) -implicaciones generadas a partir de t-normas continuas por la izquierda, sus respectivas generalizaciones derivadas de minímaxas, las implicaciones (B) y (g) -generadas de Yager o las (B) -implicaciones, entre otras. La importancia de estos operadores radica en el gran número de aplicaciones que tienen en campos tan diversos como el razonamiento aproximado, el control borroso, el procesamiento de imágenes o la minería de datos. Se pueden consultar todas estas aplicaciones, en.

La caracterización y representación de los conectivos lógicos borrosos es una de las principales líneas de investigación en el campo teórico en lógica borrosa. Como consecuencia de este estudio, se ha conseguido caracterizar de forma axiomática un gran número de familias de conectivos lógicos borrosos. Por un lado, en el campo de las funciones de agregación, se han caracterizado varias familias de t-normas y t-conormas, cúbicas y minímaxas, entre otros operadores. Por otro lado, hay que destacar el esfuerzo de muchos investigadores en la caracterización de las familias de funciones de implicación borrosas. Así, se han caracterizado las (S,N) -implicaciones con (SN) una negación borrosa continua, las (RB) -implicaciones generadas a partir de t-normas continuas por la izquierda, sus respectivas generalizaciones derivadas de minímaxas, las implicaciones (B) y (g) -generadas de Yager o las (B) -implicaciones, entre otras. La importancia de estos operadores radica en el gran número de aplicaciones que tienen en campos tan diversos como el razonamiento aproximado, el control borroso, el proces-

amiento de imágenes o la minería de datos. Se pueden consultar todas estas aplicaciones, en.

La caracterización y representación de los conectivos lógicos borrosos es una de las principales líneas de investigación en el campo teórico en lógica borrosa. Como consecuencia de este estudio, se ha conseguido caracterizar de forma axiomática un gran número de familias de conectivos lógicos borrosos. Por un lado, en el campo de las funciones de agregación, se han caracterizado varias familias de t-normas y t-conormas, cúbicas y minímaxas, entre otros operadores. Por otro lado, hay que destacar el esfuerzo de muchos investigadores en la caracterización de las familias de funciones de implicación borrosa. Así, se han caracterizado las (S,N) -implicaciones con (SN) una negación borrosa continua, las (RB) -implicaciones generadas a partir de t-normas continuas por la izquierda, sus respectivas generalizaciones derivadas de minímaxas, las implicaciones (B) y (g) -generadas de Yager o las (B) -implicaciones, entre otras. La importancia de estos operadores radica en el gran número de aplicaciones que tienen en campos tan diversos como el razonamiento aproximado, el control borroso, el procesamiento de imágenes o la minería de datos. Se pueden consultar todas estas aplicaciones, en.



Funciones de implicación borrosas

La definición de una función de implicación borrosa es suficientemente flexible como para permitir la existencia de un gran número de funciones de implicación borrosas.

Definition

Un operador binario $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ se dice que es una *función de implicación borrosas* si satisface:

- (I1) $I(x, z) \geq I(y, z)$ cuando $x \leq y$, para todo $z \in [0, 1]$.
- (I2) $I(x, y) \leq I(x, z)$ cuando $y \leq z$, para todo $x \in [0, 1]$.
- (I3) $I(0, 0) = I(1, 1) = 1$ e $I(1, 0) = 0$.

Propiedades adicionales

Estos operadores pueden satisfacer propiedades adicionales que provienen usualmente de tautologías en lógica clásica.

- ① *Principio de intercambio:*

$$I(x, I(y, z)) = I(y, I(x, z)), \quad \text{para todos } x, y, z \in [0, 1]. \quad (\mathbf{EP})$$

- ② *Ley de importación con respecto a una t-norma T :*

$$I(T(x, y), z) = I(x, I(y, z)), \quad \text{para todos } x, y, z \in [0, 1]. \quad (\mathbf{LI}_T)$$

- ③ *Principio de neutralidad por la izquierda:*

$$I(1, y) = y \quad \text{para todo } y \in [0, 1]. \quad (\mathbf{NP})$$

Propiedades adicionales

Estos operadores pueden satisfacer propiedades adicionales que provienen usualmente de tautologías en lógica clásica.

1 *Principio de orden:*

$$x \leq y \iff I(x, y) = 1 \quad \text{para todo } x, y \in [0, 1]. \quad (\mathbf{OP})$$

2 *Principio de identidad:*

$$I(x, x) = 1 \quad \text{para todo } x \in [0, 1]. \quad (\mathbf{IP})$$

3 *Contrapositivización con respecto a una negación borrosa N ,*

$$I(x, y) = I(N(y), N(x)), \quad \text{para todos } x, y \in [0, 1]. \quad (\mathbf{CP(N)})$$

Propiedades adicionales

Estos operadores pueden satisfacer propiedades adicionales que provienen usualmente de tautologías en lógica clásica.

- 1 Propiedades de la *negación natural* de I dada por $N_I(x) = I(x, 0)$ para todo $x \in [0, 1]$.
- 2 *2-crecimiento*,

$$I(x, y') + I(x', y) \leq I(x', y') + I(x, y), \quad \text{para todos } x' \leq x, \quad y' \leq y.$$

- 3 *Invariancia* con respecto a las potencias de una t-norma T ,

$$I(x, y) = I\left(x_T^{(r)}, y_T^{(r)}\right) \quad (\mathbf{PI}_T)$$

para todo $r > 0$ y $x, y \in [0, 1]$ tales que $x_T^{(r)}, y_T^{(r)} \neq 0, 1$.

Estrategias para generar nuevas familias

Existen tres estrategias principales para generar nuevas familias de funciones de implicación borrosas:



Estrategias para generar nuevas familias

Existen tres estrategias principales para generar nuevas familias de funciones de implicación borrosas:

- 1 Aquéllas basadas en combinaciones de otros conectivos lógicos (funciones de agregación, negaciones borrosas...): (S, N) , R , QL , D , etc.

Estrategias para generar nuevas familias

Existen tres estrategias principales para generar nuevas familias de funciones de implicación borrosas:

- 1 Aquéllas basadas en combinaciones de otros conectivos lógicos (funciones de agregación, negaciones borrosas...): (S, N) , R , QL , D , etc.
- 2 Aquéllas basadas en el uso de generadores aditivos univaluados: f y g -generadas de Yager, h y (h, e) -implicaciones, etc.

Estrategias para generar nuevas familias

Existen tres estrategias principales para generar nuevas familias de funciones de implicación borrosas:

- 1 Aquéllas basadas en combinaciones de otros conectivos lógicos (funciones de agregación, negaciones borrosas. . .): (S, N) , R , QL , D , etc.
- 2 Aquéllas basadas en el uso de generadores aditivos univaluados: f y g -generadas de Yager, h y (h, e) -implicaciones, etc.
- 3 Aquéllas basadas en el uso de otras funciones de implicación borrosas: φ -conjugación, métodos de umbral horizontal y vertical, etc.

La necesidad de la caracterización

De tanto en cuanto aparecen “nuevas” familias de funciones de implicación borrosas. Sin embargo, más adelante se demuestra que tienen intersección con algunas de las familias ya existentes o ¡incluso que son la misma familia!

Solución

Caracterizar axiomáticamente las familias de funciones de implicación borrosas para conocer mejor su estructura y comportamiento.

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

Recientemente, se han propuesto algunas familias de funciones de implicación borrosas generadas a partir de cópulas. Concretamente,

- implicaciones probabilísticas,
- implicaciones S -probabilísticas,
- implicaciones de supervivencia,
- implicaciones de S -supervivencia.

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

Recientemente, se han propuesto algunas familias de funciones de implicación borrosas generadas a partir de cópulas. Concretamente,

- implicaciones probabilísticas,
- implicaciones S -probabilísticas,
- implicaciones de supervivencia,
- implicaciones de S -supervivencia.

En palabras del mismo Prof. Grzegorzewski,

Estas familias de funciones de implicación borrosas toman en consideración tanto la imprecisión modelada por los conceptos borrosos como la aleatoriedad descrita por las herramientas originarias de la teoría de probabilidades.

Cóputas

Definition (Nelsen 2006)

Una función $C : [0, 1] \times [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ es una *cóputa* si satisface:

- $C(0, x) = C(x, 0) = 0$ para todo $x \in [0, 1]$.
- $C(1, x) = C(x, 1) = x$ para todo $x \in [0, 1]$.
- C es 2-creciente, esto es, para todo $x' \leq x$ e $y' \leq y$ se satisface

$$C(x, y') + C(x', y) \leq C(x', y') + C(x, y).$$

Cóputas

Definition (Nelsen 2006)

Una función $C : [0, 1] \times [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ es una *cóputa* si satisface:

- $C(0, x) = C(x, 0) = 0$ para todo $x \in [0, 1]$.
- $C(1, x) = C(x, 1) = x$ para todo $x \in [0, 1]$.
- C es 2-creciente, esto es, para todo $x' \leq x$ e $y' \leq y$ se satisface

$$C(x, y') + C(x', y) \leq C(x', y') + C(x, y).$$

Definición (Nelsen 2006)

Dada una cóputa C , la *cóputa de supervivencia* es la cóputa C^* que viene dada por

$$C^*(x, y) = x + y - 1 + C(1 - x, 1 - y), \quad \text{para todos } x, y \in [0, 1].$$

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

Estas familias son las siguientes:

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

Estas familias son las siguientes:

1) *Implicaciones probabilísticas:*

$$I_C(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0, \\ \frac{C(x, y)}{x} & \text{si } x > 0, \end{cases}$$

donde C es una cópula que satisface

$C(x_1, y)x_2 \geq C(x_2, y)x_1$ para todo $x_1 \leq x_2$ e $y \in [0, 1]$.

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

Estas familias son las siguientes:

1) *Implicaciones probabilísticas:*

$$I_C(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0, \\ \frac{C(x, y)}{x} & \text{si } x > 0, \end{cases}$$

donde C es una cópula que satisface

$C(x_1, y)x_2 \geq C(x_2, y)x_1$ para todo $x_1 \leq x_2$ e $y \in [0, 1]$.

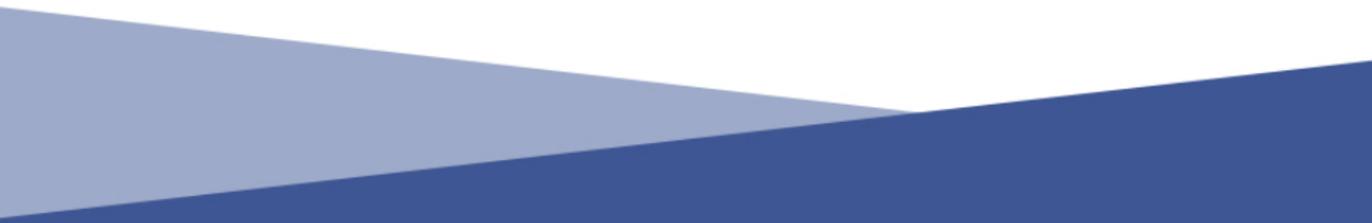
2) *Implicaciones de supervivencia:*

$$I_C^*(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0, \\ \frac{x+y-1+C(1-x, 1-y)}{x} & \text{si } x > 0, \end{cases}$$

donde C es una cópula que satisface

$C(1-x_1, 1-y)x_2 - C(1-x_2, 1-y)x_1 \geq (1-y)(x_2 - x_1)$ para todo $x_1 \leq x_2$ e $y \in [0, 1]$.

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas



Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

- 3) *Implicaciones S-probabilísticas*: $\tilde{I}_C(x, y) = C(x, y) - x + 1$ donde C es una cópula.

Funciones de implicación borrosas basadas en cópulas

- 3) *Implicaciones S-probabilísticas*: $\tilde{I}_C(x, y) = C(x, y) - x + 1$ donde C es una cópula.
- 4) *Implicaciones de S-supervivencia*: $\tilde{I}_C^*(x, y) = y + C(1 - x, 1 - y)$ donde C es una cópula.

Caracterización de las implicaciones *S*-probabilísticas y de *S*-supervivencia

Caracterización de las implicaciones S-probabilísticas y de S-supervivencia



¹S. Massanet y col. “From three to one: Equivalence and characterization of material implications derived from co-copulas, probabilistic S-implications and survival S-implications”. En: *Fuzzy Sets and Systems* 323 (2017), págs. 103-116.

Caracterización de las implicaciones S -probabilísticas y de S -supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

Caracterización de las implicaciones S -probabilísticas y de S -supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación S -probabilística generada por una cópula C .

Caracterización de las implicaciones S -probabilísticas y de S -supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación S -probabilística generada por una cópula C .
- ii) I es una implicación de S -supervivencia generada por una cópula C' .

Caracterización de las implicaciones S-probabilísticas y de S-supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación S-probabilística generada por una cópula C .
- ii) I es una implicación de S-supervivencia generada por una cópula C' .
- iii) I es una implicación material generada por una co-cópula D y la negación borrosa N_C , i.e., $I(x, y) = D(1 - x, y)$.

Caracterización de las implicaciones S -probabilísticas y de S -supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación S -probabilística generada por una cópula C .
- ii) I es una implicación de S -supervivencia generada por una cópula C' .
- iii) I es una implicación material generada por una co-cópula D y la negación borrosa N_C , i.e., $I(x, y) = D(1 - x, y)$.
- iv) I satisface **(NP)**, **(2-IC)**, $N_I(x) = N_C(x) = 1 - x$ e $I(0, y) = I(x, 1) = 1$ para todo $x, y \in [0, 1]$.

Caracterización de las implicaciones S-probabilísticas y de S-supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

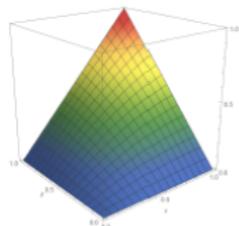
- i) I es una implicación S-probabilística generada por una cópula C .
- ii) I es una implicación de S-supervivencia generada por una cópula C' .
- iii) I es una implicación material generada por una co-cópula D y la negación borrosa N_c , i.e., $I(x, y) = D(1 - x, y)$.
- iv) I satisface **(NP)**, **(2-IC)**, $N_I(x) = N_c(x) = 1 - x$ e $I(0, y) = I(x, 1) = 1$ para todo $x, y \in [0, 1]$.

Además, las expresiones de D , C y C' son únicas y vienen dadas por

$$\begin{aligned}D(x, y) &= I(1 - x, y), \\C(x, y) &= I(x, y) + x - 1, \\C'(x, y) &= I(1 - x, 1 - y) + y - 1,\end{aligned}$$

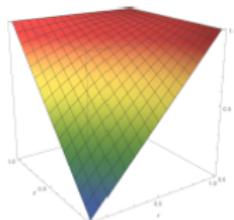
para todo $x, y \in [0, 1]$.

Probabilistic S -implication
derived from



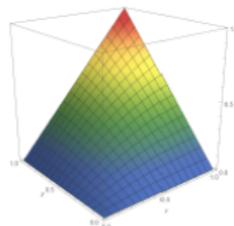
(a) C_1^{FGM}

Material implication
derived from N_C and



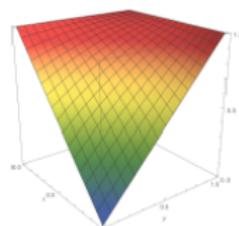
(b) $((C_1^{\text{FGM}})_{0,1})^d$

Survival S -implication
derived from

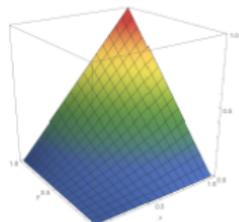


(c) $(C_1^{\text{FGM}})^*$

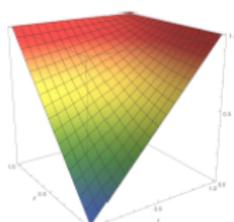
Fuzzy implication
function



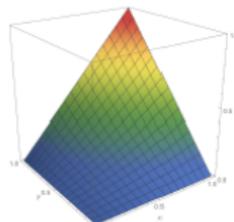
(d) I_1



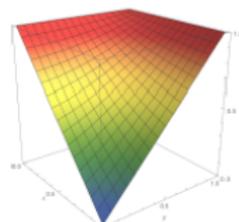
(e) $(C_{-1}^{\text{AMH}})^*$



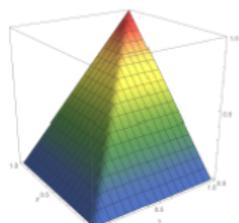
(f) $((C_{-1}^{\text{AMH}})_{1,0})^d$



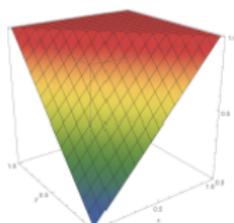
(g) C_{-1}^{AMH}



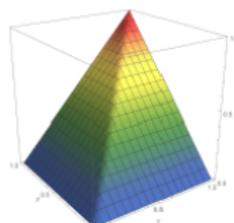
(h) I_2



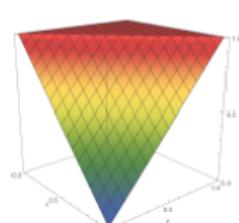
(i) $W_{0,1}$



(j) W^d



(k) $W_{1,0}$



(l) I_3

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

ARTICLE IN PRESS

Available online at www.sciencedirect.com

ScienceDirect

Fuzzy Sets and Systems 334 (2018) 400–414

FSS 7462

FUZZY
sets and systems

www.elsevier.com/locate/fss



Equivalence and characterization of probabilistic and survival implications

Sebastià Massanet^{a,b,*}, Ana Pradera^a, Daniel Ruiz-Aguilera^{c,b}, Joan Torrens^{a,b}

^a Department of Mathematics and Computer Science, University of the Balearic Islands, 07122 Palma, Balearic Islands, Spain
^b Balearic Islands Health Research Institute (IISIB), 07010 Palma, Spain
^c Departamento de Ciencias de la Computación, Arquitectura de Computadores, Lenguajes y Sistemas Informáticos y Estadística e Investigación Operativa, Universidad Rey Juan Carlos, 28032 Móstoles, Madrid, Spain

Received 20 March 2018; received in revised form 17 May 2018; accepted 30 June 2018

Abstract

Probabilistic and survival implications are two kinds of fuzzy implication functions that combine the imprecision modelled by fuzzy concepts and the imprecision modelled by the probability theory. Both kinds of fuzzy implication functions are derived from copulas through two different construction methods, and since their introduction in 2011 and 2012 respectively, they have been deeply studied. In this paper an axiomatic characterization of both families is given and it is proved that both families coincide. The mentioned characterizations are obtained by reversing those construction methods in order to obtain copulas from fuzzy implication functions. As it is expected the so-called 2-increasingness property on fuzzy implication functions plays an important role in the characterization theorems.

© 2018 Elsevier B.V. All rights reserved.

Keywords: Fuzzy implication function; Copula; Probabilistic implication; Survival implication; Aggregation function

1. Introduction

Fuzzy implication functions are a kind of logical operators that are used to model fuzzy conditionals in any fuzzy rule-based system. Due to their role in fuzzy logic, they have become an essential tool in fuzzy control and approximate reasoning. Moreover, fuzzy implication functions have proved to be useful in many other fields that vary from fuzzy preference modelling and decision making, to fuzzy subsethood measures and image processing [1–13,20–22,32]. This great quantity of applications has led to a systematic study of fuzzy implication functions also from a theoretical point of view and many results in this direction have been published in last decades (see the books and reviews [2,5,6,23] and the references therein).

^{*} Corresponding author.
E-mail addresses: s.massanet@uib.es (S. Massanet), ana.pradera@uji.es (A. Pradera), daniel.ruiz@uib.es (D. Ruiz-Aguilera), jto2@uib.es (J. Torrens).

<https://doi.org/10.1016/j.fss.2018.06.014>
0165-0140/2018 Elsevier B.V. All rights reserved.

Please cite this article in press as: S. Massanet et al., Equivalence and characterization of probabilistic and survival implications, Fuzzy Sets and Systems (2018), <https://doi.org/10.1016/j.fss.2018.06.014>.

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación probabilística derivada de una cópula C .

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación probabilística derivada de una cópula C .
- ii) I es una implicación de supervivencia derivada de una cópula C' .

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación probabilística derivada de una cópula C .
- ii) I es una implicación de supervivencia derivada de una cópula C' .
- iii) I satisface **(I1)**, **(NP)**, $I(0, y) = 1$ para todo $y \in [0, 1]$, la propiedad

$$x_2 I(x_2, y_1) + x_1 I(x_1, y_2) \leq x_1 I(x_1, y_1) + x_2 I(x_2, y_2)$$

para todo $x_1 \leq x_2$ e $y_1 \leq y_2$ y $N_I(x) = N_{D_1}(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0, \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$

Caracterización de las implicaciones probabilísticas y de supervivencia

Teorema

Sea $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ una función binaria. Entonces las afirmaciones siguientes son equivalentes:

- i) I es una implicación probabilística derivada de una cópula C .
- ii) I es una implicación de supervivencia derivada de una cópula C' .
- iii) I satisface **(I1)**, **(NP)**, $I(0, y) = 1$ para todo $y \in [0, 1]$, la propiedad

$$x_2 I(x_2, y_1) + x_1 I(x_1, y_2) \leq x_1 I(x_1, y_1) + x_2 I(x_2, y_2)$$

$$\text{para todo } x_1 \leq x_2 \text{ e } y_1 \leq y_2 \text{ y } N_I(x) = N_{D_1}(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0, \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

Además, las expresiones de C y C' son únicas y vienen dadas por

$$\begin{aligned} C(x, y) &= xI(x, y), \\ C'(x, y) &= x + y - 1 + (1 - x)I(1 - x, 1 - y), \end{aligned}$$

para todo $x, y \in [0, 1]$.

Función I	$N_I = N_{D_1}$	(I1)	(NP)	(2-IC) mod	$I(0, y) = 1$
$I_L(x, y) = \min(1, 1 - x + y)$	X	✓	✓	✓	✓
$I_W(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0 \\ \max\{0, 1 + \frac{y-1}{x}\} & \text{si } x > 0 \end{cases}$	✓	X	✓	✓	✓
$I(x, y) = \begin{cases} 0 & \text{si } x > 0 \text{ r } y = 0 \\ 1 & \text{en otro caso} \end{cases}$	✓	✓	X	✓	✓
$I(x, y) = \begin{cases} 0 & \text{si } x > 0 \text{ e } y = 0 \\ y & \text{si } x = 1 \text{ e } y > 0 \\ 1 & \text{en otro caso} \end{cases}$	✓	✓	✓	X	✓
$I(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = y = 0 \\ y & \text{en otro caso} \end{cases}$	✓	✓	✓	✓	X

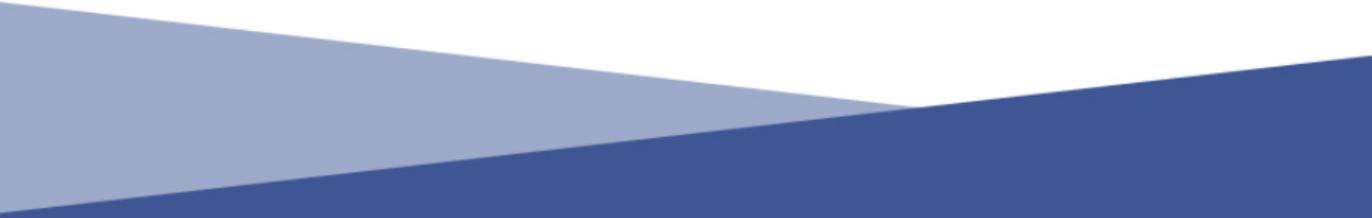
Cuadro: Independencia mútua de las propiedades.

La coincidencia de estas dos familias puede demostrarse de forma alternativa:

Teorema

Sea C una cópula y sea I una función binaria. Entonces I es una implicación probabilística derivada de la cópula C si, y sólo si, I es una implicación de supervivencia derivada de la cópula C^ . Esto es, $I_C = I_{C^*}^*$ o, equivalentemente, $I_{C^*} = I_C^*$.*

Conclusiones



Conclusiones

En estos dos trabajos,

- se han caracterizado **cinco** familias de implicaciones,
- se ha demostrado la equivalencia entre:
 - ▶ por una parte, las implicaciones S -probabilísticas, de S -supervivencia y las implicaciones materiales derivadas de una co-cópula y N_c ,
 - ▶ por otra parte, las implicaciones probabilísticas y de supervivencia.

Consecuencias

- Existen dos familias a estudiar, no cinco.
- Para estudiar una propiedad adicional, se puede escoger aquella familia que pueda resultar más sencilla de estudiar.
- Una vez obtenidos los resultados, se pueden reescribir en función de las otras familias.

Consecuencias

Hay que evitar estudiar las mismas propiedades para dos familias equivalentes. Por ejemplo, en los artículos^{3, 4}.

³M. Baczynski y col. "Properties of the probabilistic implications and S-implications". En: *Inf. Sci.* 331 (2016), págs. 2-14.

⁴P. Helbin y M. Baczyński. "Properties of the survival implications and S-implications". En: *Proc. of the IFSA-EUSFLAT 2015*. Ed. por J. M. Alonso et al. Atlantis Press, 2015, págs. 807-814.



¡Gracias por su atención!