

Az OTKA T046762 számú pályázat által támogatott kutatás zárójelentése

Résztvevő kutató: Fodor János

1. A kutatás célja

A kutatás keretein belül az utóbbi időben előtérbe került különböző értékelési skálák (amelyek például a hétköznapi nyelv szavaival fejezik ki alternatívák egy véges halmazán az ezek között fennálló preferenciák erősségét, az egyes kritériumok fontosságát, stb) és a rajtuk értelmezhető különböző rendezett algebrai struktúrák körében természetes módon felmerülő alapkérdéseket szeretnénk megválaszolni. A függvényegyenletek, a nem-klasszikus (többértékű) logikák, valamint az algebra eszköztárának együttes felhasználásával szeretnénk meghatározni azt a legáltalánosabb matematikai keretet, ahol a klasszikus preferenciamodellezés fogalmai értelmezhetők, az ezekre vonatkozó eredmények pedig kiterjeszthetők. Ezáltal egységes keretbe lehetne foglalni az eddigi ismert megközelítéseket és eredményeket.

2. A legfontosabb eredmények

2.1. Aggregációs műveletek

2.1.1. Gyűrűszerű struktúra $] - 1, 1[$ -en

Az [1] dolgozatban azt vizsgáltuk, hogy lehet-e a $] - 1, 1[$ intervallumon olyan műveleteket értelmezni, amelyekkel egy gyűrűszerű struktúrát kapunk. A problémát a döntésmélet motiválta, ahol a fogalmakban és döntésekben természetes módon meglévő szimmetriát (pl. veszteség - nyereség) olyan skálák képesek megfelelő módon reprezentálni, amelyek szimmetrikusak az origóra. Ezen az intervallumon olyan műveleteket (szimmetrikus pszeudo-összeadás és pszeudo-szorzás) értelmeztünk, amelyek folytonos T t-normákra és S t-konormákra épülnek.

Legyen S t-konorma. Az \ominus'_S S -különbséget a következő módon értelmezzük:

$$x \ominus'_S y := \inf\{z \mid S(y, z) \geq x\}. \quad (1)$$

Először a pszeudo-összeadást vezetjük be.

Definíció 1. Legyen S t-konorma. Az \oplus szimmetrikus pszeudo-összeadás a $[-1, 1]$ intervallumon az alábbiak szerint értelmezett művelet:

(R1) Ha $x, y \geq 0$: $x \oplus y = S(x, y)$.

(R2) Ha $x, y \leq 0$: $x \oplus y = -S(-x, -y)$.

(R3) Ha $x \in [0, 1[, y \in]-1, 0]$: $x \oplus y = x \ominus_S (-y)$, ahol \ominus_S az S -különbség szimmetrizált változata:

$$x \ominus_S y = \begin{cases} \inf\{z \mid S(y, z) \geq x\}, & \text{ha } x \geq y \\ -\inf\{z \mid S(x, z) \geq y\}, & \text{ha } x \leq y \\ 0, & \text{ha } x = y. \end{cases}$$

$x, y \geq 0$ esetén. Továbbá $1 \oplus (-1) = 1$ vagy -1 .

(R4) Ha $x \leq 0, y \geq 0$: cseréljük fel x, y -t.

A pszeudo-szorzás kevésbé problematikus. Egy kommutatív, asszociatív műveletre van szükségünk, amelynek 1 egységeleme, 0 nulleleme, és előjele ugyanaz mint a szorzaté, vagyis

$$x \odot y = \text{sign}(x \cdot y) T(|x|, |y|).$$

Ez a szabály természetes módon következik abból, hogy \odot disztributív \oplus -ra nézve.

A következő definíciót javasoltuk.

Definíció 2. Legyen T t-norma. A \odot szimmetrikus pszeudo-szorzás a $[-1, 1]$ -en az alábbi módon értelmezett művelet:

(R5) Ha $x, y \geq 0$: $x \odot y = T(x, y)$.

(R6) Egyébként pedig $x \odot y = \text{sign}(x \cdot y) T(|x|, |y|)$.

Ha \oplus és \odot fenti konstrukciója megvalósítható, és ha még \odot disztributív \oplus -ra nézve, akkor a $(]-1, 1[, \oplus, \odot)$ algebrai struktúra gyűrű.

Az eredmények igazolása során az alábbi négy esetet tekintettük, ezzel az összes folytonos t-konormát lefedve:

1. S szigorú t-konorma;
2. S nilpotens t-konorma;
3. S a maximum művelet;

4. S folytonos Archimédieszi t -konormák lexikografikus összege (vagyis az előző három eset kombinációja).

Tétel 1. *Legyen S szigorú t -konorma, \oplus pedig az S alapján definiált pseudo-összeadás. Ekkor*

(i) $(] - 1, 1[, \oplus)$ Ábel-csoport.

(ii) Nincs olyan \odot pseudo-szorzás, amellyel $(] - 1, 1[, \oplus, \odot)$ gyűrű.

Egyszerű megfontolások alapján megmutattuk, hogy ha S nilpotens, vagy $S = \max$, vagy S a fentiek lexikografikus szorzata, akkora a kapott pseudo-összeadás nem asszociatív.

Az eredményekből levonható következtetés: a $T = \min$ és $S = \max$ alapján kapott ún. szimmetrikus minimum és maximum tekinthető a legjobb konstrukciónak.

2.1.2. Racionális uninormák

Korábbi munkáinkban alapvető eredményeket közöltünk egy asszociatív, részben kompenzatív aggregációs műveletcsaládról, az uninormákról, lásd pl. [4] áttekintést. A [2] dolgozatban meghatároztuk az összes valódi racionális uninormát.

Definíció 3. Egy $U : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ függvényt *uninormának* nevezünk, ha U asszociatív, szimmetrikus, nemcsökkenő, és van olyan $e \in [0, 1]$, hogy $U(e, x) = x$ minden $x \in [0, 1]$ esetén.

Egy U uninormát valamely $e \in]0, 1[$ egységelemmel *racionálisnak* nevezünk, ha felírható

$$U(x, y) = \frac{P_n(x, y)}{P_m(x, y)} \quad (2)$$

alakban, ahol P_n és P_m rendre n -ed fokú, illetve m -edfokú polinomok. Egy uninormát *valódinak* nevezünk, ha egységeleme szigorúan 0 és 1 között van.

Tétel 2. *Legyen U valódi racionális uninorma e egységelemmel. Ekkor U az alábbi alakú $(x, y) \in [0, 1]^2 \setminus \{(0, 1), (1, 0)\}$ esetén:*

$$U_e(x, y) = \frac{(1 - e)xy}{(1 - e)xy + e(1 - x)(1 - y)}, \quad (3)$$

továbbá vagy $U(0, 1) = U(1, 0) = 0$, vagy $U(0, 1) = U(1, 0) = 1$.

2.1.3. Migratív t -normák

A [3] dolgozatban egy érdekes problémát vizsgáltunk és oldottunk meg.

Definíció 4. Legyen $\alpha \in]0, 1[$. Egy $T: [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ függvényt α -migratívnak nevezünk, ha teljesül

$$T(\alpha x, y) = T(x, \alpha y) \quad \text{minden } x, y \in [0, 1] \text{ esetén.} \quad (4)$$

Hogyan jellemezhetők azok a t-normák, amelyek α -migratívak valamely $\alpha \in]0, 1[$ esetén? Nyilvánvaló, hogy a szorzat t-norma kielégíti a 4 Definíció feltételeit.

Legyen T folytonos t-norma. Ekkor belátható, hogy ha T α -migratív, akkor szükségképpen szigorú is. Vagyis van olyan szigorúan csökkenő folytonos $t: [0, 1] \rightarrow [0, \infty]$ függvény, amelyre $t(1) = 0$ és $t(0) = \infty$, és amellyel $T(x, y) = t^{-1}(t(x) + t(y))$.

Ekkor a migratív tulajdonság felírható a t additív generátorra vonatkozó függvény-egyenletként:

$$t(\alpha x) = t(\alpha) + t(x) \quad \text{minden } x \in [0, 1] \text{ esetén.} \quad (5)$$

A megoldást az alábbi tétel szolgáltatja.

Tétel 3. Legyen t egy szigorú t-norma additív generátora. Ekkor t pontosan akkor elégíti ki a (5) függvényegyenletet, ha van olyan folytonos, szigorúan csökkenő, az $[\alpha, 1]$ intervallumon értelmezett nemnegatív t_0 függvény, amelyre $t_0(\alpha) < +\infty$, $t_0(1) = 0$, és

$$t(x) = k \cdot t_0(\alpha) + t_0\left(\frac{x}{\alpha^k}\right) \quad \text{ha } x \in]\alpha^{k+1}, \alpha^k], \quad (6)$$

ahol k nemnegatív egész.

2.2. Preferenciák

2.2.1. Preferenciák generátorai

Megmutattuk, hogy fuzzy preferenciastruktúrák konstrukciója csak az indifferencia generátor választásán múlik. Karakterizáltuk azokat az eseteket, amikor az indifferencia generátor i) kommutatív kvázi-kopula, ii) Frank-féle t-normák lexikografikus összege, iii) speciális Frank-féle t-norma, lásd [5].

Legyen $s \in [0, \infty]$. Az alábbi módon értelmezett T^s t-normákból álló $\{T^s\}_{s \in [0, \infty]}$ halmazt Frank-féle t-norma-családnak nevezzük ($x, y \in [0, 1]$):

$$T^s(x, y) = \begin{cases} \min\{x, y\}, & \text{ha } s = 0; \\ xy, & \text{ha } s = 1; \\ \log_s \left(1 + \frac{(s^x - 1)(s^y - 1)}{s - 1} \right), & \text{ha } s \in]0, 1[\cup]1, +\infty[; \\ \max\{x + y - 1, 0\}, & \text{ha } s = +\infty; \end{cases}$$

Legyen φ a $[0, 1]$ automorfizmusa, T egy t-norma. Ekkor $T_\varphi(x, y) := \varphi^{-1}(T(\varphi(x), \varphi(y)))$.

Legyen φ a $[0, 1]$ egy automorfizmusa, és tekintsük a $(T_\varphi^\infty, S_\varphi^\infty, N_\varphi)$ De Morgan hármast.

Definíció 5. A $[0, 1]^2$ -ről $[0, 1]$ -be képező (p, i, j) függvények rendezett hármását *generátor-hármasnak* nevezzük, ha bármely az alternatívák A halmazán értelmezett R reflexív fuzzy reláció esetén az alábbi módon definiált (P, I, J) relációk

$$\begin{aligned} P(a, b) &= p(R(a, b), R(b, a)) \\ I(a, b) &= i(R(a, b), R(b, a)) \\ J(a, b) &= j(R(a, b), R(b, a)) \end{aligned}$$

olyan φ -fuzzy preferenciastruktúrát alkotnak A -n, amelyre $P \cup_\varphi^\infty I = R$ is teljesül.

Könnyen belátható, hogy (p, i, j) pontosan akkor generátor-hármas, ha $i(1, 1) = 1$, és bármely $x, y \in [0, 1]$ esetén teljesül, hogy $i(x, y) = i(y, x)$, $\varphi(p(x, y)) + \varphi(p(y, x)) + \varphi(i(x, y)) + \varphi(j(x, y)) = 1$, és $\varphi(p(x, y)) + \varphi(i(x, y)) = \varphi(x)$.

Az utolsó két egyenlőségből pedig azonnal adódik, hogy bármely $x, y \in [0, 1]$ esetén

$$\begin{aligned} p(x, y) &= \varphi^{-1}[\varphi(x) - \varphi(i(x, y))], \\ j(x, y) &= \varphi^{-1}[\varphi(i(x, y)) - (\varphi(x) + \varphi(y) - 1)]. \end{aligned}$$

Egy (p, i, j) generátor-hármas *monotonnak* nevezünk, ha p növekvő az első, és csökkenő a második változójában, i növekvő, j csökkenő mindkét változójában. Ez éppen a korábbi (PA) axióma [5]. A monoton esetet karakterizáljuk a következő tételben.

Tétel 4. *Egy (p, i, j) generátor-hármas pontosan akkor monoton, ha az i függvény növekvő mindkét változójában, és az i φ^{-1} -transzformáltja Lipschitz-folytonos 1 paraméterrel.*

A következő tételben olyan generátor-hármasokat írunk le, amelyek t -normákkal kapcsolatosak.

Tétel 5. *Legyen (p, i, j) olyan generátor-hármas, melyben i t -norma. Ekkor az alábbi állítások páronként ekvivalensek:*

- (i) *az $(x, y) \mapsto j(\mathcal{N}_\varphi(x), \mathcal{N}_\varphi(y))$ függvény t -norma;*
- (ii) *az $(x, y) \mapsto p(x, \mathcal{N}_\varphi(y))$ függvény szimmetrikus;*
- (iii) *i előáll Frank-féle t -normák φ -transzformáltjainak lexikografikus összegeként.*

A generátor-hármasokról szóló utolsó tétellel a kör bezárul: visszajutunk az általunk korábban felépített axiomatikus megközelítés legfontosabb tételéhez, lásd [11].

Tétel 6. *Legyen (p, i, j) olyan generátor-hármas, melyben i t -norma. Ekkor az alábbi állítások ekvivalensek:*

- (i) az $(x, y) \mapsto p(x, \mathcal{N}_\varphi(y))$ függvény t -norma;
- (ii) i egy Frank-féle t -norma φ -transzformáltja.

2.2.2. Fuzzy gyenge rendezések

A gyenge rendezések a preferenciamodellezés alapvető részéhez tartoznak. Egy \lesssim bináris relációt egy adott X nem-üres halmazon *gyenge rendezésnek* nevezünk, ha az alábbi két felétel teljesül minden $x, y, z \in X$ esetén:

$$\begin{aligned} \text{ha } x \lesssim y \text{ és } y \lesssim z \text{ akkor } x \lesssim z & \quad (\text{tranzitivitás}) \\ x \lesssim y \text{ vagy } y \lesssim x & \quad (\text{teljesség}) \end{aligned}$$

Jól ismert az alábbi klasszikus eredmény.

Tétel 7. *Egy \lesssim bináris reláció az X nem-üres halmazon pontosan akkor gyenge rendezés, ha van olyan lineárisan rendezett nem-üres (Y, \preceq) halmaz és $f : X \rightarrow Y$ leképezés, amellyel \lesssim az alábbi alakban reprezentálható bármely $x, y \in X$ esetén:*

$$x \lesssim y \quad \text{akkor és csak akkor, ha} \quad f(x) \preceq f(y) \quad (7)$$

Adott nem-üres X halmaz esetén egy $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ bináris fuzzy relációt (*fuzzy gyenge T -rendezésnek* nevezünk, ha az alábbi két tulajdonság teljesül minden $x, y, z \in X$ esetén, ahol T egy balról folytonos t -normát jelöl:

$$\begin{aligned} T(R(x, y), R(y, z)) \leq R(x, z) & \quad (T\text{-tranzitivitás}) \\ R(x, y) = 1 \text{ or } R(y, x) = 1 & \quad (\text{erős teljesség}). \end{aligned}$$

Egy $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ bináris fuzzy reláció

- *reflexív* ha $R(x, x) = 1$ minden $x \in X$ esetén,
- *szimmetrikus* ha $R(x, y) = R(y, x)$ minden $x, y \in X$ esetén,
- *T -tranzitív* ha $T(R(x, y), R(y, z)) \leq R(x, z)$ minden $x, y, z \in X$ esetén,
- *erősen teljes* ha $\max(R(x, y), R(y, x)) = 1$ minden $x, y \in X$ esetén.

Azokat a fuzzy relációkat amelyek reflexívek és T -tranzitívak *T -előrendezéseknek* nevezük. A szimmetrikus T -előrendezéseket *T -ekvivalenciáknak* hívjuk. Amint azt már említettük, az erősen teljes T -előrendezéseket *gyengek T -rendezéseknek* nevezük. Adott $E : X^2 \rightarrow [0, 1]$ T -ekvivalencia esetén egy $L : X^2 \rightarrow [0, 1]$ fuzzy relációt *T - E -rendezésnek* nevezünk, ha L T -tranzitív és az alábbi két feltételt is teljesíti:

- *E-reflexivitás:* $E(x, y) \leq L(x, y)$ minden $x, y \in X$ esetén,
- *T-E-antiszimmetria:* $T(L(x, y), L(y, x)) \leq E(x, y)$ minden $x, y \in X$ esetén.

Először értékelőfüggvényen alapuló reprezentációt mutatunk be.

Tétel 8. *Egy $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ fuzzy reláció pontosan akkor gyenge T -rendezés, ha van olyan nem-üres Y halmaz, egy $E : Y^2 \rightarrow [0, 1]$ T -ekvivalencia, egy $L : Y^2 \rightarrow [0, 1]$ erősen teljes T - E -rendezés, és egy $f : X \rightarrow Y$ leképezés úgy, hogy a következő egyenlőség teljesül minden $x, y \in X$ esetén:*

$$R(x, y) = L(f(x), f(y)). \quad (8)$$

Legyen \vec{T} a balról folytonos T t-normából képzett reziduális implikáció.

Állítás 1. *Adott $f : X \rightarrow [0, 1]$ függvény esetén az*

$$R(x, y) = \vec{T}(f(x), f(y)) \quad (9)$$

formula segítségével értelmezett $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ fuzzy reláció gyenge T -rendezés.

Definíció 6. *Egy $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ gyenge T -rendezést reprezentálhatónak nevezünk, ha van olyan $f : X \rightarrow [0, 1]$ generátorfüggvény, hogy a (9) egyenlőség teljesül.*

Tétel 9. *Legyen T folytonos. Ekkor egy R gyenge T -rendezés pontosan akkor reprezentálható, ha az alábbi függvény generátorfüggvénye R -nek:*

$$\vec{f}(x) = \inf_{z \in X} R(z, x).$$

Most a tartalmazási reláción alapuló jellemzést mutatjuk be. Tekintsük az X -en értelmezett fuzzy halmazok $\mathcal{F}(X)$ összességét. Adott T balról folytonos t-norma esetén az alábbi két fuzzy reláció értelmezhető $\mathcal{F}(X)$ -en:

$$\text{INCL}_T(A, B) = \inf_{x \in X} \vec{T}(A(x), B(x))$$

$$\text{SIM}_T(A, B) = \inf_{x \in X} \vec{T}(A(x), B(x))$$

Tétel 10. *Tekintsük az $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ fuzzy relációt. Ekkor az alábbi két állítás ekvivalens:*

(i) *R gyenge T -rendezés.*

(ii) *Fuzzy halmazoknak van olyan nem üres $S \subseteq \mathcal{F}(X)$ családja, amelyek lineárisan rendezettek a \subseteq részhalmaz relációra nézve, és egy $\varphi : X \rightarrow [0, 1]$ leképezés úgy, hogy a következő reprezentáció teljesül minden $x, y \in X$ esetén:*

$$R(x, y) = \text{INCL}_T(\varphi(x), \varphi(y)) \quad (10)$$

Most rátérünk a fuzzy ekvivalencia-relációk és hagyományos lineáris rendezések dekompozícióján alapuló reprezentációs eredményre.

Definíció 7. Legyen \preceq egy hagyományos rendezés X -en és legyen $E : X^2 \rightarrow [0, 1]$ egy fuzzy ekvivalencia reláció. Azt mondjuk, hogy E *kompatibilis \preceq -vel*, ha az alábbi egyenlőtlenség teljesül minden három elemű $x \preceq y \preceq z$ X -beli láncre:

$$E(x, z) \leq \min(E(x, y), E(y, z))$$

Tétel 11. Tekintsünk egy $R : X^2 \rightarrow [0, 1]$ fuzzy relációt. A következő két állítás ekvivalens:

(i) R gyenge T -rendezés.

(ii) Van olyan hagyományos lineáris rendezés \preceq és ezzel kompatibilis E T -ekvivalencia, hogy R az alábbi alakban reprezentálható:

$$R(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{ha } x \preceq y \\ E(x, y) & \text{egyébként} \end{cases} \quad (11)$$

2.2.3. Egy általános keret fuzzy preferenciastruktúrák számára

A korábbi [11] axiomatikus megközelítésünket újra tanulmányozva kiderült, hogy a preferenciastruktúrák alapjául szolgáló logikai műveletek tulajdonságai közül az alábbi szükséges feltétel [7]:

$$T(x, y) \leq z \iff T(x, N(z)) \leq N(y) \quad (12)$$

minden $(x, y, z) \in [0, 1]^3$ esetén. Itt T t -norma, N pedig erős negáció. Ez a tulajdonság éppen az R - illetve S -implikációk egyenlőségének jellemzésére szolgált a [10] cikkünkben. Ezt az algebrai tulajdonságot később geometriailag lehetett jellemezni, és így a forgatás-invariancia nevet kapta. Egy olyan t -normát, amelyre teljesül (12), N -re nézve forgatás-invariánsnak nevezünk. Belátható az alábbi két tétel.

Tétel 12. Ha T forgatás-invariáns valamely N erős negációra nézve, akkor T balról folytonos.

Tétel 13. Egy balról folytonos T t -norma és egy N erős negáció esetén az alábbi három tulajdonság egymással páronként ekvivalens:

- (1) T forgatás-invariáns N -re nézve;
- (2) $I_T(x, y) = z$ pontosan akkor, ha $T(x, N(y)) = N(z)$ bármely $(x, y, z) \in [0, 1]^3$ esetén;
- (3) $I_T(x, 0) = N(x)$ minden $x \in [0, 1]$ esetén.

A forgatás-invariancia tulajdonság önmagában még nem elegendő a fuzzy preferenciastruktúrák számára. Arra is szükség van, hogy T folytonos legyen a $\{(x, y) \in [0, 1]^2 \mid T(x, y) > 0\}$ halmazon. Ekkor ugyanis érvényes az alábbi eredmény.

Tétel 14. *Legyen T forgatás-invariáns t -norma N -re nézve. Tegyük fel, hogy T folytonos a $\{(x, y) \in [0, 1]^2 \mid T(x, y) > 0\}$ halmazon. Ekkor tetszőleges olyan $x, y \in [0, 1]$ esetén, amelyre $0 < T(x, y) < x$ igaz, teljesül az alábbi egyenlőség is:*

$$T(x, N(T(x, y))) = N(y). \quad (13)$$

Ezen alapokra építve a [11] számos, az additív preferenciákra vonatkozó eredménye kiterjeszthető: többek között a preferenciastruktúrák definíciója, létezésük, karakterizációjuk és konstrukciójuk, valamint néhány speciális klasszikus preferenciastruktúra kiterjesztése. Ezeknek a részletezésétől most eltekintünk.

Szeretnénk hangsúlyozni, hogy ez a logikai keret egyúttal általánosítása az általunk korábban vizsgált maxitív preferenciáknak is. Tehát a fenti keret egy eléggé általános, ugyanakkor még kezelhető háttérrel jelent a preferenciastruktúrák számára.

3. A támogatás feltüntetésével született legfontosabb publikációk

Megjegyzés: a listán szereplő két utolsó hivatkozás korábbi munkánk, de szükség volt megemlítésükre az összefoglalóban.

- [1] M. Grabisch, B. De Baets and J. Fodor, The quest for rings on bipolar scales, *Int. J. of Uncertainty, Fuzziness and Knowledge-Based Systems* **12** (2004) 499–512.
- [2] J. Fodor and I.J. Rudas, Rational uninorms, In: *Proceedings of the 11th International Fuzzy System Association World Congress* (July 28–31, 2005, Beijing, China) Vol.I., pp. 104–107.
- [3] J. Fodor and I.J. Rudas, On migrative t -norms that are continuous, *Fuzzy Sets and Systems, Fuzzy Sets and Systems* **158** (2007) 1692–1697.
- [4] J. Fodor and B. De Baets, Uninorms basics, in: P.P. Wang, D. Ruan, E.E. Kerre (Eds.) *Fuzzy Logic – A Spectrum of Theoretical & Practical Issues* (Springer, 2007), pp. 51–66.
- [5] J. Fodor and B. De Baets, Fuzzy Preference Modelling: Fundamentals and Recent Advances, in: H. Bustince, F. Herrera and J. Montero, Eds., *Fuzzy Sets and Their Extensions: Representation, Aggregation and Models* (Studies in Soft Computing Vol. 220, Springer Verlag, 2008), pp. 205–215.
- [6] U. Bodenhofer, B. De Baets and J. Fodor, A Compendium on Fuzzy Weak Orders: Representations and Constructions, *Fuzzy Sets and Systems* **158** (2007) 811–829.
- [7] J. Fodor, A general framework for fuzzy preference modelling, 2008, submitted.
- [8] K. Maes, B. De Baets and J. Fodor, The unique role of the Łukasiewicz-triplet in the theory of fuzzified normal forms, *Fuzzy Sets and Systems* **153** (2005) 161–179.

- [9] I.J. Rudas and J. Fodor, Information aggregation: non-conventional approaches, In: *Proc. Of the 2nd International Symposium on Computational Intelligence and Intelligent Informatics* (October 14–16, 2005, Tunis-Gammarth, Tunisia), pp. 1–7.
- [10] J.C. Fodor, A new look at fuzzy connectives, *Fuzzy Sets and Systems* **57** (1993) 141–148.
- [11] J. Fodor and M. Roubens, *Fuzzy Preference Modelling and Multicriteria Decision Support* (Kluwer Academic Publisher, Dordrecht, 1994), 272 pp.