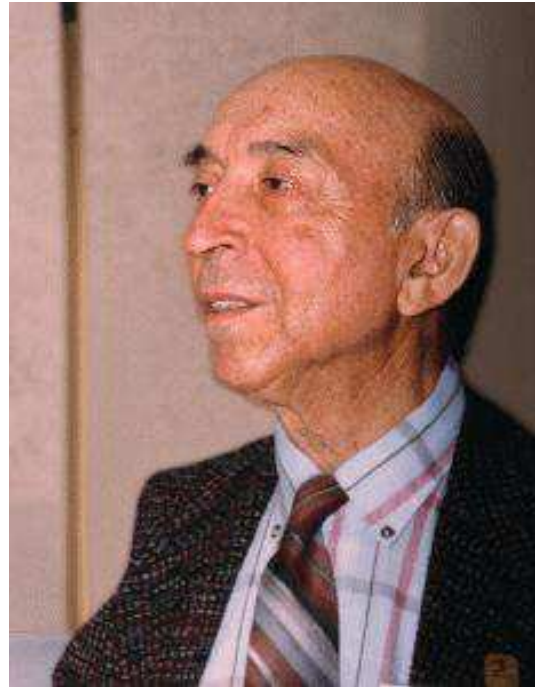


Fuzzy logika a fuzzy množiny



Lotfi A. Zadeh (*1921), University of California Berkeley

Úvodné poznámky

- Náš svet je plný *nejasne ohraničených pojmov*, s ktorými však vieme pomerne dobre intuitívne narábať prostredníctvom nášho prirodzeného jazyka.
- Špecifikácia pojmu „mladý“. Okamžite zistíme, že obsah tohto pojmu je *silne závislý od subjektívnej interpretácie* a len veľmi ťažko by sme našli úplnú zhodu v interpretácií tohto pojmu od dvoch rôznych ľudí.
- Práve takéto a *podobné problémy sú študované pomocou fuzzy množín*, ktorá ponúka teoretický aparát, ktorý umožňuje jednoduché modelovanie týchto problémov a ich implementáciu na počítačoch.

- Termín „*fuzzy logika*“ vznikol ako vedľajší produkt rozvoja teórie *fuzzy množín*, ktoré boli zavedené americkým (narodeného v azarbejdžanskom Baku) kybernetikom Lotfi A. Zadeh, keď v roku 1965 publikoval prácu *Fuzzy sets* v časopise *Information and Control*.
- Fuzzy množiny tvoria *neobyčajne efektívny teoretický rámec* pre modelovanie vágnosti pojmov, pomocou ktorého je možné špecifikovať nejasne ohraničené pojmy.
- Zadehove idey sa rýchlo ujali a stali sa *štandardnou súčasťou nielen informatiky ale aj kybernetiky* (vedy o riadení a regulácii procesov) ako efektívny inžiniersky prostriedok pre formalizáciu, modelovanie a riadenie systémov, ktoré sú popísané pomocou vágnych pojmov.



fuzz·y (fʒz ˈɹ) *adj.* **fuzz·i·er, fuzz·i·est.** **1.** Covered with fuzz. **2.** Of or resembling fuzz. **3.** Not clear; indistinct: *a fuzzy recollection of past events.* **4.** Not coherent; confused: *a fuzzy plan of action.* [Perhaps from Low German *fussig*, spongy. See **pü-** below.] **--fuzzˈi·ly** *adv.* **--fuzzˈi·ness** *n.*

Fuzzy girl



Fuzzy množiny

Ilustratívny príklad kopy piesku

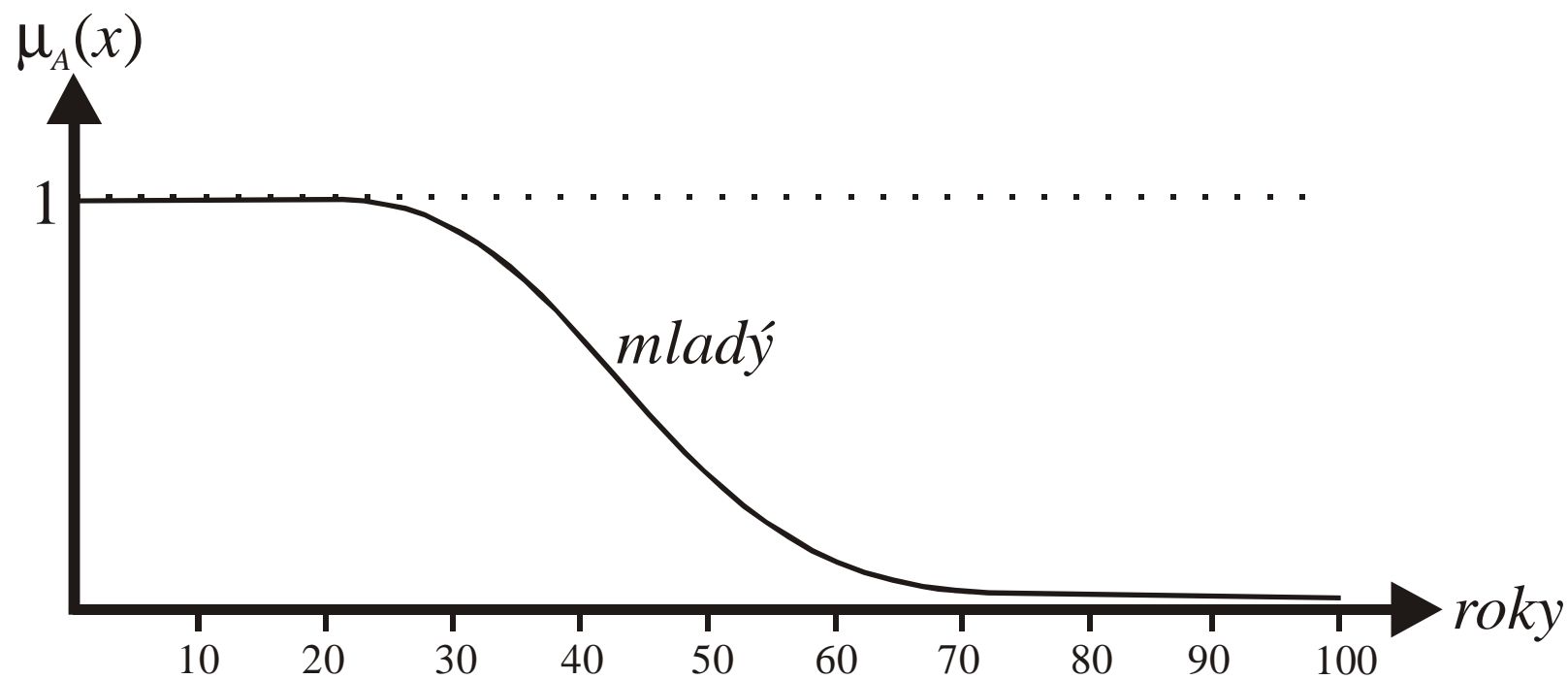
Nech U je univerzum tvorené zo zrníek piesku, $U = \{z_1, z_2, \dots, z_n \dots\}$, kde z_i je i -té zrnko piesku. Rekurentne budeme vytvárať podmnožinu $K = \{z_1, z_2, \dots, z_p\}$ tak, že k nej budeme pridávať jedno zrnko piesku, $K \leftarrow K \cup \{z_{p+1}\}$. Od určitého počtu zrníek piesku (kardinality), množinu K môžeme nazývať *kopa*.

(1) Taxatívne kritérium kopy

$$|K| \geq \vartheta \Rightarrow K \text{ je kopa}$$

(2) Taxatívne kritérium pre kopy piesku je silne zaťažené subjektívnym pohľadom jej tvorcu na to čo, aké množstvo zrníek piesku sa považuje za kopy.

Priebeh charakteristickej funkcie $\mu_A(x)$ fuzzy množiny A „mladý“.



Koncepcia fuzzy množín nám poskytuje možnosť ako formalizovať „fuzzy“ pojem mladosti. Nech U je univerzum tvorené prirodzenými číslami od 1 do 100, $U = \{1, 2, \dots, 100\}$. Fuzzy množina A vyjadrujúca adjektívum „mladý“ je špecifikovaná charakteristickou funkciou s oborom funkčných hodnôt z uzavretého intervalu $[0, 1]$

$$\mu_A : U \rightarrow [0, 1]$$

s kvalitatívnym priebehom znázorneným na obrázku Alternatívny názov charakteristickej funkcie $\mu_A(x)$ je stupeň príslušnosti prvku - argumentu x do fuzzy množiny „mladý“

Definícia

Fuzzy množina A je definovaná

$$A = \{(x, \mu_A(x)); x \in U\}$$

kde U je univerzum a $\mu_A(x)$ je charakteristická funkcia (stupeň príslušnosti x do A).

Poznámka. Pojem fuzzy množiny A splyva s pojmom jej charakteristickej funkcie $\mu_A(x)$, ktorá ju spolu s univerzom U jednoznačne určuje. Zápis $x \in A$ (čítame ako x je A) sa v teórii fuzzy množín interpretuje pomocou príslušnej charakteristickej funkcie $\mu_A(x)$ tak, že stupeň príslušnosti elementu x do fuzzy množiny A je učený hodnotou $\mu_A(x)$.

Operácia na fuzzy množinamy

$$A = \{(x, \mu_A(x)); x \in U\} \text{ a } B = \{(x, \mu_B(x)); x \in U\}$$

(1) *Zjednotenie* fuzzy množín

$$A \cup B = \{(x, \mu_{A \cup B}(x)); x \in U\}$$

$$\mu_{A \cup B}(x) = \max\{\mu_A(x), \mu_B(x)\}$$

(2) *Prienik* fuzzy množín

$$A \cap B = \{(x, \mu_{A \cap B}(x)); x \in U\}$$

$$\mu_{A \cap B}(x) = \min\{\mu_A(x), \mu_B(x)\}$$

(3) *Doplnok* fuzzy množiny

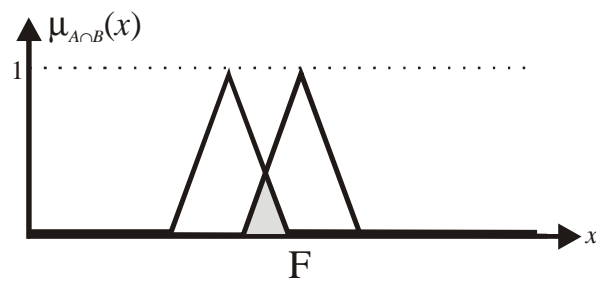
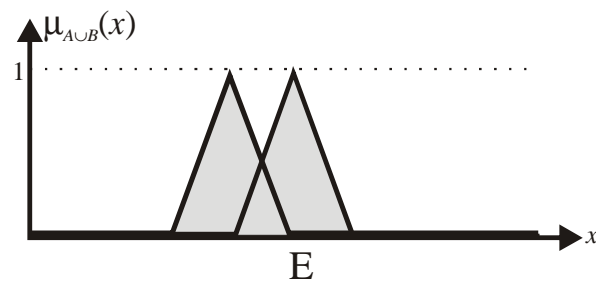
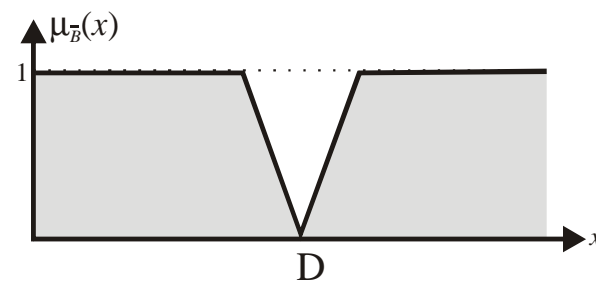
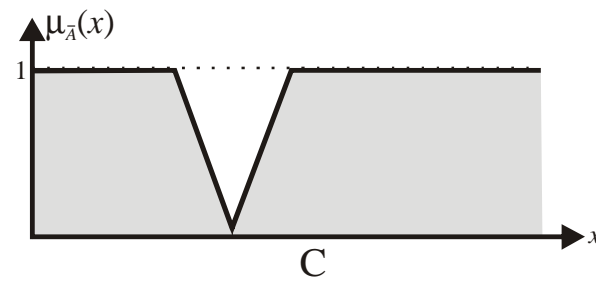
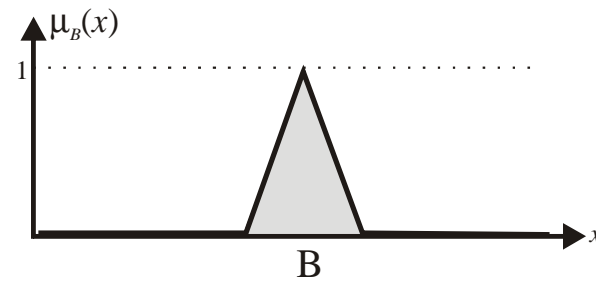
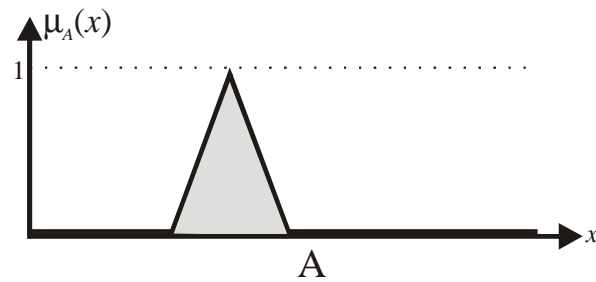
$$\bar{A} = \{(x, \mu_{\bar{A}}(x)); x \in U\}$$

$$\mu_{\bar{A}}(x) = 1 - \mu_A(x)$$

(4) *Podmnožina* fuzzy množín

$$A \subseteq B =_{def} \forall (x \in U) (\mu_A(x) \leq \mu_B(x))$$

Priebehy charakteristických funkcií fuzzy množín A a B, ich komplementov, prieniku a zjednotenia.



Ktoré vzťahy platné pre klasické „crisp“ množiny platia aj pre fuzzy množiny?

(1) *Zákon vylúčenia tretieho* $A \cup \bar{A} = U$ pre fuzzy množiny je *neplatný*.

$$\mu_{A \cup \bar{A}}(x) = \max\{\mu_A(x), \mu_{\bar{A}}(x)\} = \max\{\mu_A(x), 1 - \mu_A(x)\} = 1$$

Táto podmienka evidentne nie je splnená pre fuzzy množiny, kde môže nastať prípad $0 < \mu_A(x) < 1$, potom napr. pre $\mu_A(x) = 0.9$ dostaneme $0.9 = 1$, čo je spor.

(2) **Zákon sporu** $A \cap \bar{A} = \emptyset$ je pre fuzzy množiny **neplatný**

$$\mu_{A \cap \bar{A}}(x) = \min\{\mu_A(x), \mu_{\bar{A}}(x)\} = \min\{\mu_A(x), 1 - \mu_A(x)\} = 0$$

Podobne ako v predchádzajúcom príklade tento vzťah neplatí pre fuzzy množiny, kde $0 < \mu_A(x) < 1$.

(3) Distributívny zákon $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap C$ je **platný** pre fuzzy množiny.

$$\begin{aligned}\mu_{A \cup (B \cap C)}(x) &= \max\{\mu_A(x), \mu_{B \cap C}(x)\} = \max\{\mu_A(x), \min\{\mu_B(x), \mu_C(x)\}\} \\ &= \min\{\max\{\mu_A(x), \mu_B(x)\}, \max\{\mu_A(x), \mu_C(x)\}\} \\ &= \min\{\mu_{A \cup B}(x), \mu_{A \cup C}(x)\} \\ &= \mu_{(A \cup B) \cap (A \cup C)}(x)\end{aligned}$$

Fuzzy relácie

Binárna *relácia* v klasickej (crisp) teórii množín je definovaná ako ľubovoľná podmnožina karteziánskeho súčinu dvoch množín

$$R = \{(x, z); x \in A \wedge y \in B\} \subseteq A \times B$$

„Crisp“ relácia R je definovaná pomocou *charakteristickej funkcie* takto

$$R = \{(x, y); x \in A \wedge y \in B \wedge \mu_R(x, y) = 1\}$$

Príklad

$$\underbrace{\{1, 2, 3\}}_A \times \underbrace{\{p, q\}}_B = \{(1, p), (2, p), (3, p), (1, q), (2, q), (3, q)\}$$

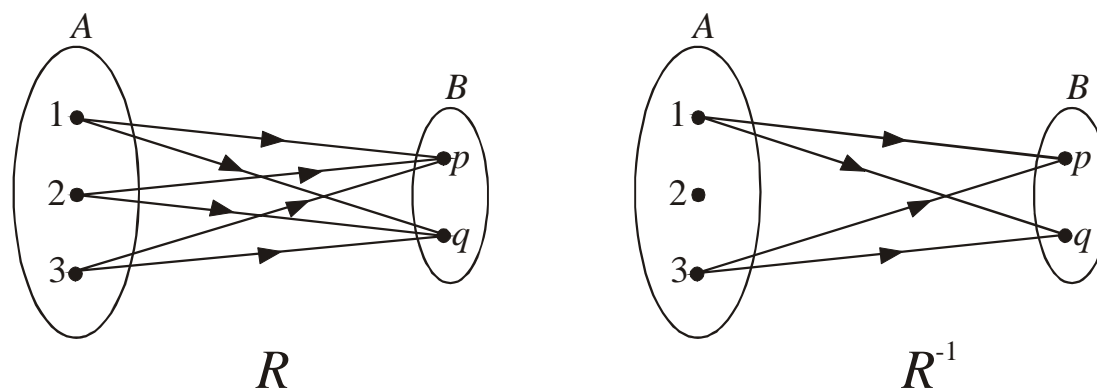
Relácia R je ľubovoľná podmnožina tejto množiny, napr.

$$R = \{(1, p), (3, p), (1, q), (3, q)\} \subseteq A \times B$$

Inverzná relácia R^{-1} (k relácii R) je definovaná pomocou usporiadaných dvojíc $(y, x) \in R^{-1}$, ktorých inverzia patrí do relácie $(x, y) \in R$

$$R^{-1} = \{(y, x); (x, y) \in R\} \subseteq B \times A$$

Diagramatická reprezentácia inverznej relácie sa zostrojí jednoduchým spôsobom z diagramatickej reprezentácie pôvodnej R tak, že jednotlivé hrany (zobrazenia) zmenia svoju orientáciu.

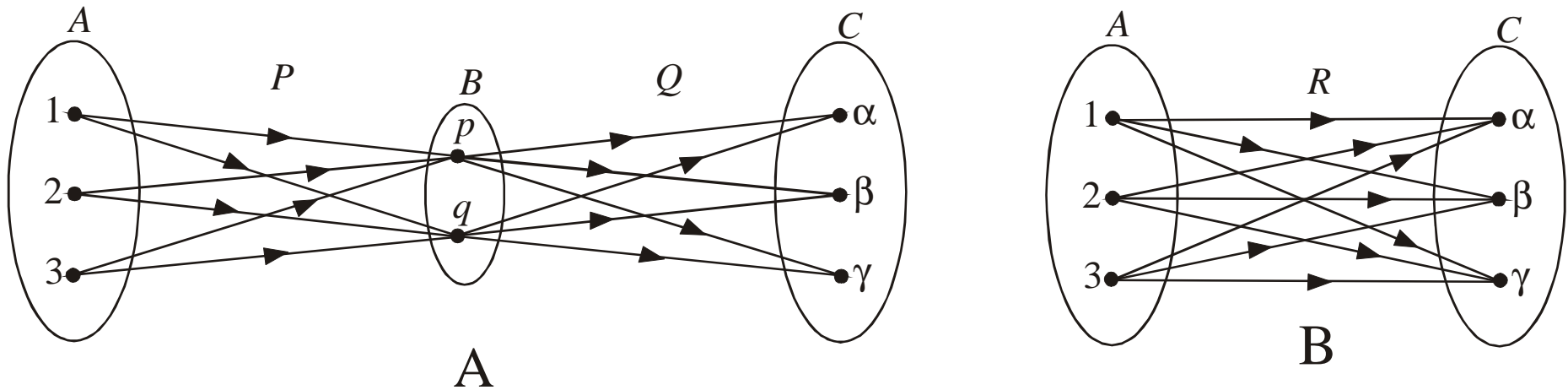


Zložená relácia

Majme tri množiny A , B a C , pre tieto množiny nech sú definované dve relácie $P \subseteq A \times B$ a $Q \subseteq B \times C$,

Zložená relácia (kompozícia) $R = P \circ Q$ je definovaná ako nová relácia $R \subseteq A \times C$ takto

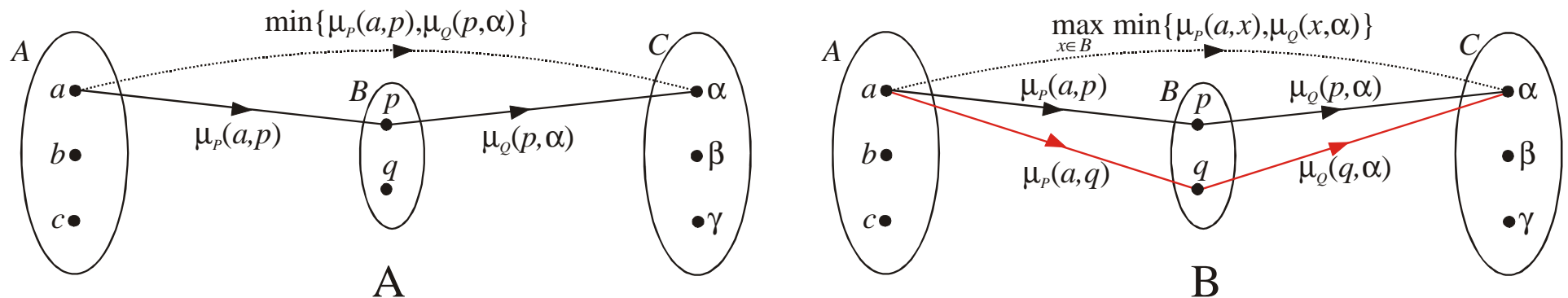
$$R = P \circ Q = \{(x, z); x \in A \wedge z \in C \wedge \exists y \in B : (x, y) \in P \wedge (y, z) \in Q\}$$



Charakteristická funkcia kompozície $R = P \circ Q$ je určená vzťahom

$$\mu_{P \circ Q}(x, z) = \max_{y \in B} \min \{ \mu_P(x, y), \mu_Q(y, z) \}$$

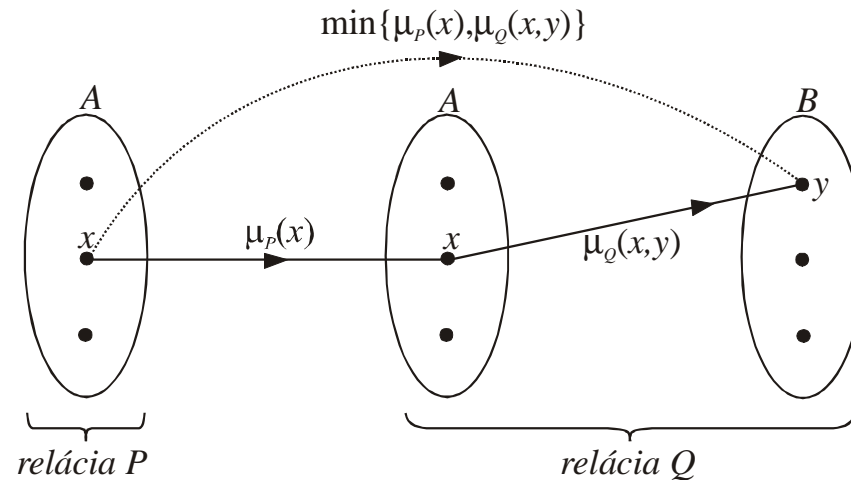
Význam tohto vzťahu priamo vyplýva z definície kompozície dvoch relácií P a Q .



Diagonálna relácia

Nech $P \subseteq A \times A$ je *diagonálna relácia*, ktorej charakteristická funkcia pre nediagonálne elementy je nulová, $\mu_P(x, y) = 0$, pre $x \neq y$. Tento typ relácie je formálne určený vzťahom $P = \{(x, x); x \in A \wedge \mu_P(x, x) = \mu_P(x) = 1\}$. Potom kompozícia diagonálnej relácie $P \subseteq A \times A$ s reláciou $Q \subseteq A \times B$ je určená takto

$$\mu_{P \circ Q}(y) = \max_{x \in A} \min\{\mu_P(x), \mu_Q(x, y)\}$$



Definícia

Fuzzy relácia R je definovaná

$$R = \{((x, y), \mu_R(x, y)); (x, y) \in A \times B\}$$

kde A , B sú dané množiny a $\mu_R(x, y)$ je charakteristická funkcia (stupeň príslušnosti dvojice (x, y) do relácie R).

Kompozícia dvoch fuzzy relácií $P \subseteq A \times B$ a $Q \subseteq B \times C$ je určená analogickými vzťahmi, ktoré boli pôvodne definované pre „crisp“ relácie

$$\mu_{P \circ Q}(x, z) = \max_{y \in B} \min\{\mu_P(x, y), \mu_Q(y, z)\}$$

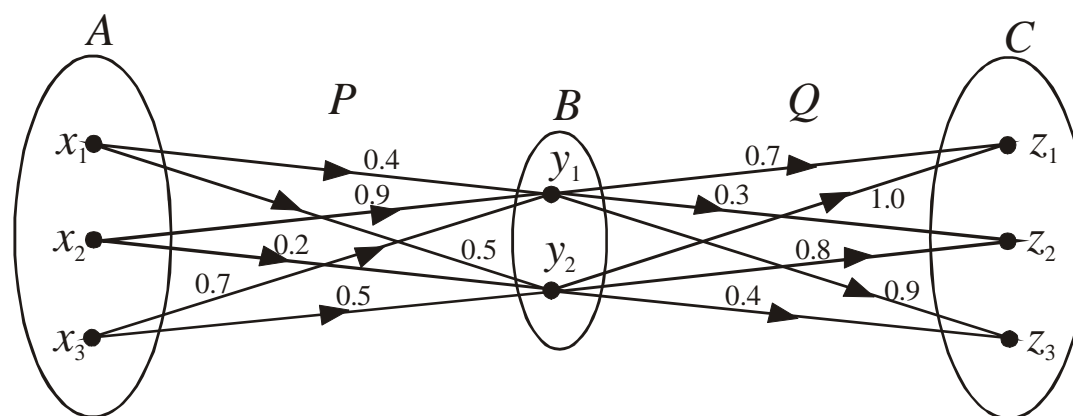
Príklad

Nech fuzzy relácie P a Q sú definované nad dvojicami množín A, B resp. B, C , pričom tieto množiny majú tvar $A = \{x_1, x_2, x_3\}$, $B = \{y_1, y_2\}$, $C = \{z_1, z_2, z_3\}$ a príslušné charakteristické funkcie sú určené tab. 10.2 (pozri taktiež obr. 10.8)

Špecifikácia charakteristických funkcií relácií P a Q

$\mu_P(x, y)$	y_1	y_2
x_1	0.4	0.5
x_2	0.9	0.2
x_3	0.7	0.5

$\mu_Q(x, y)$	z_1	z_2	z_3
y_1	0.7	0.3	0.9
y_2	1.0	0.8	0.4



$$\begin{aligned} \mu_{P \circ Q}(x_1, z_1) &= \max \left\{ \min \left\{ \mu_P(x_1, y_1), \mu_Q(y_1, z_1) \right\}, \min \left\{ \mu_P(x_1, y_2), \mu_Q(y_2, z_1) \right\} \right\} \\ &= \max \left\{ \min \{0.4, 0.7\}, \min \{0.5, 1.0\} \right\} = \max \{0.4, 0.5\} = 0.5 \end{aligned}$$

Výsledná charakteristická funkcia relácie $R = P \circ Q$

$\mu_R(x, y)$	z_1	z_2	z_3
x_1	0.5	0.5	0.4
x_2	0.7	0.3	0.9
x_3	0.7	0.5	0.7

Pretože fuzzy relácia bola definovaná ako fuzzy množina, môžeme nad množinou fuzzy relácií, ktoré sú špecifikované nad rovnakou dvojicou množín A a B definovať operácie zjednotenia a prieniku fuzzy relácií. Nech $P, Q \subseteq A \times B$ sú dve fuzzy relácie s charakteristickými funkciami $\mu_P(x, y)$ resp. a $\mu_Q(x, y)$, potom ich prienik a zjednotenie sú definované v súhlase s definíciami týchto operácií pre fuzzy množiny

$$\mu_{P \cap Q}(x, y) = \min\{\mu_P(x, y), \mu_Q(x, y)\}$$

$$\mu_{P \cup Q}(x, y) = \max\{\mu_P(x, y), \mu_Q(x, y)\}$$

pre každé $(x, y) \in A \times B$.

Veta.

Nech P , Q a R sú fuzzy relácie definované nad takými množinami, aby nasledujúce operácie boli prípustné, potom platí

$$\begin{aligned}(P \circ Q)^{-1} &= P^{-1} \circ Q^{-1} \\(P \circ Q) \circ R &= P \circ (Q \circ R) \\P \circ (Q \cup R) &= (P \circ Q) \cup (P \circ R) \\(Q \cup R) \circ P &= (Q \circ P) \cup (R \circ P) \\P \circ (Q \cap R) &= (P \circ Q) \cap (P \circ R) \\(Q \cap R) \circ P &= (Q \circ P) \cap (R \circ P)\end{aligned}$$

Logické spojky

Vzťah medzi klasickou dvojhodnotovou logikou a teóriou (crisp) množín je veľmi blízky, jednotlivé množinové operácie môžu byť vyjadrené pomocou logických spojok:

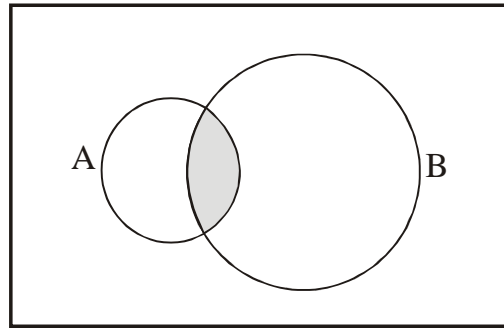
(1) konjunkcia - $A \cap B =_{def} \{x; (x \in A) \wedge (x \in B)\}$

(2) disjunkcia - $A \cup B =_{def} \{x; (x \in A) \vee (x \in B)\}$

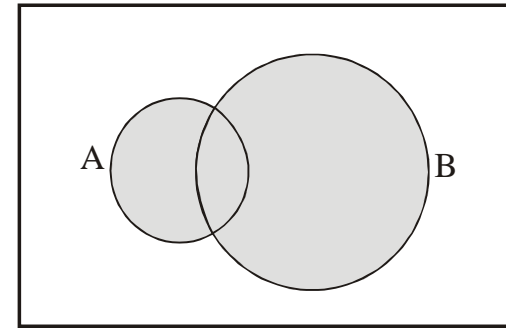
(3) negácia - $\bar{A} =_{def} \{x; \neg(x \in A)\}$

(4) implikácia - $A \supset B =_{def} \{x; x \in A \Rightarrow x \in B\}$

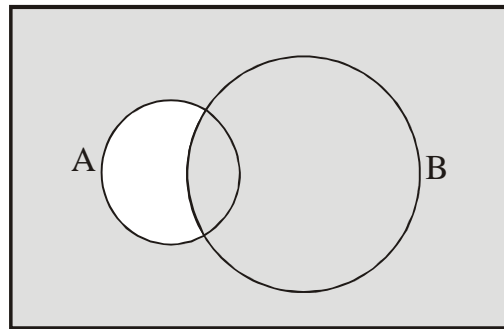
Priradenie medzi množinovými operáciami a výrokovými spojkami konjunkcie, disjunktcie, implikácie a negácie.



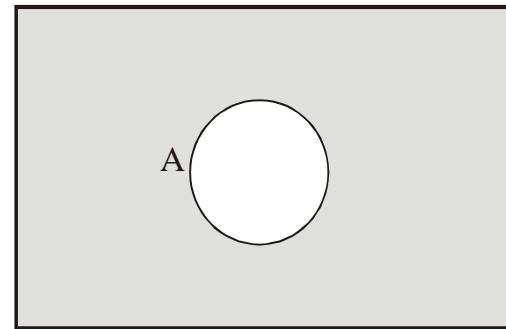
$$(A \wedge B) =_{\text{def}} (A \cap B)$$



$$(A \vee B) =_{\text{def}} (A \cup B)$$



$$(A \Rightarrow B) =_{\text{def}} (A \supset B) =_{\text{def}} (\bar{A} \cup B)$$



$$\bar{A} =_{\text{def}} (\neg A)$$

Predpoklad fuzzy logiky

Fuzzy logika je založená na predpoklade, že každému výroku p je priradená pravdivostná hodnota $val(p) \in [0,1]$ z uzavretého intervalu $[0,1]$.

Fuzzy negácia.

Fuzzy negácia je unárna operácia $\neg: [0,1] \rightarrow [0,1]$, ktorá vyhovuje týmto podmienkam

$$\neg\neg p \equiv p$$
$$val(p) \leq val(q) \Rightarrow val(\neg p) \geq val(\neg q)$$

$$val(\neg p) = 1 - val(p)$$

Fuzzy konjunkcia

Fuzzy konjunkcia je binárna operácia $\wedge : [0,1]^2 \rightarrow [0,1]$, ktorá vyhovuje týmto podmienkam

(1) komutatívnosť $p \wedge q \equiv q \wedge p$

(2) asociatívnosť $p \wedge (q \wedge r) \equiv (p \wedge q) \wedge r$

(3) okrajová podmienka - identita $p \wedge 1 \equiv p$

(4) $val(q) \leq val(r) \Rightarrow val(p \wedge q) \leq val(p \wedge r)$

$$val(p \wedge q) = \min\{val(p), val(q)\}$$

Fuzzy disjunkcia

Fuzzy disjunkcia je binárna operácia $\vee : [0,1]^2 \rightarrow [0,1]$, ktorá vyhovuje týmto podmienkam

- (1) komutatívnosť $p \vee q \equiv q \vee p$
- (2) asociatívnosť $p \vee (q \vee r) \equiv (p \vee q) \vee r$
- (3) okrajová podmienka - identita $p \vee 0 \equiv p$
- (4) $val(q) \leq val(r) \Rightarrow val(p \vee q) \leq val(p \vee r)$

$$val(p \vee q) = \max\{val(p), val(q)\}$$

Operácie konjunkcie a disjunkcie sú duálne vzhľadom k operácii štandardnej negácie (De Morganove vzťahy).

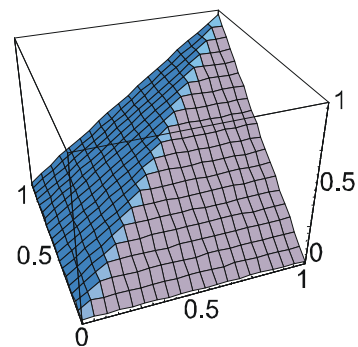
Fuzzy implikácia

Fuzzy implikácia je binárna operácia $\Rightarrow : [0,1]^2 \rightarrow [0,1]$, ktorá vyhovuje týmto okrajovým podmienkam

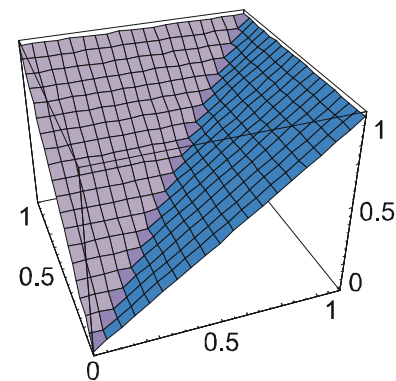
$$\text{val}(p \Rightarrow q) = \begin{cases} 1 & (\text{pre } (\text{val}(p) = 0) \text{ alebo } (\text{val}(q) = 1)) \\ 0 & (\text{pre } \text{val}(p) = 1 \text{ a } \text{val}(q) = 0) \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \text{val}(p \Rightarrow q) &= \min\{1, 1 - \text{val}(p) + \text{val}(q)\} \\ &= \begin{cases} 1 & (\text{val}(p) \leq \text{val}(q)) \\ 1 - \text{val}(p) + \text{val}(q) & (\text{ináč}) \end{cases} \end{aligned}$$

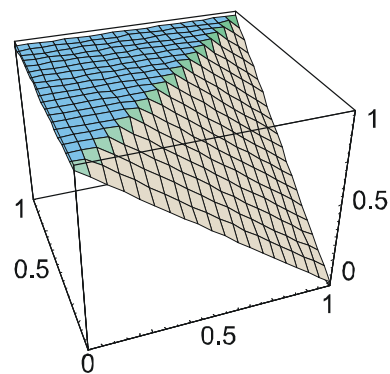
3D grafy logických spojok vo fuzzy logike



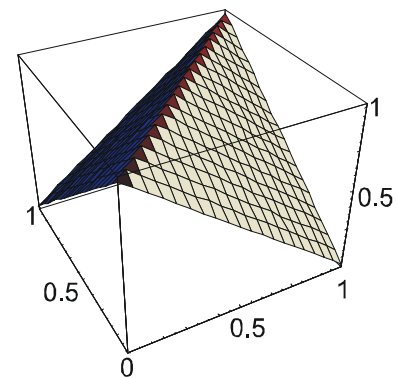
konjunkcia



disjunkcia

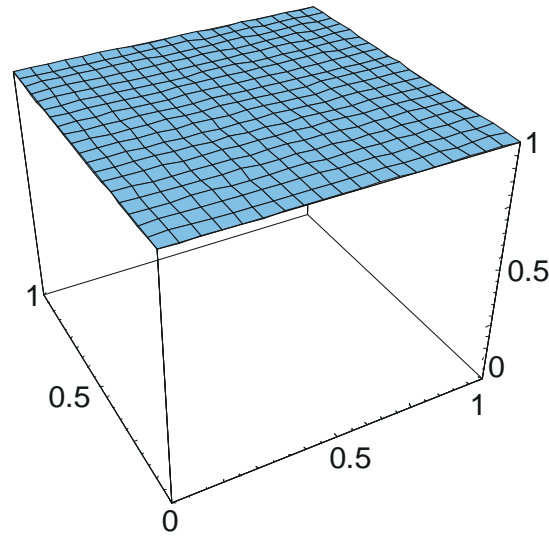


implikácia

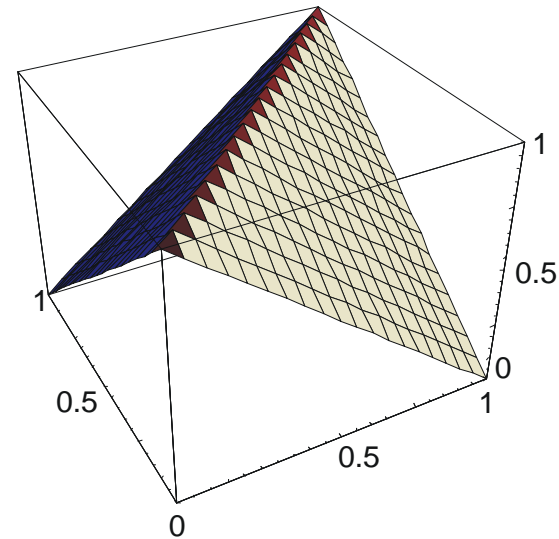


ekvivalencia

- Implikácia bola pôvodne Zadehom špecifikovaná pomocou negácie a disjunkcie, $(p \Rightarrow q) =_{def} (\neg p \vee q)$. Tento jednoduchý prístup je skoro nepoužiteľný, pretože produkuje *fuzzy logiku veľmi chudobnú*, kde skoro neexistujú tautológie. Tento nedostatok je odstránený tým, že používame implikáciu zavedenú do logiky Łukasiewiczom v jeho 3-hodnotovej logike.
- Závažný problém fuzzy logiky je **systematické a úplné určenie pravdivostných hodnôt formúl** pre dve alebo viac výrokových premenných. Formula fuzzy logiky s n premennými p_1, p_2, \dots, p_n sa môže chápať ako funkcia n premenných definovaná na hyperkocke $[0,1]^n$.
- Funkcia – formula sa nazýva **tautológia**, ak sa rovná 1 pre ľubovollnú hodnotu argumentov, $F(p_1, p_2, \dots, p_n) = 1$, pre $\forall (p_1, p_2, \dots, p_n) \in [0,1]^n$.



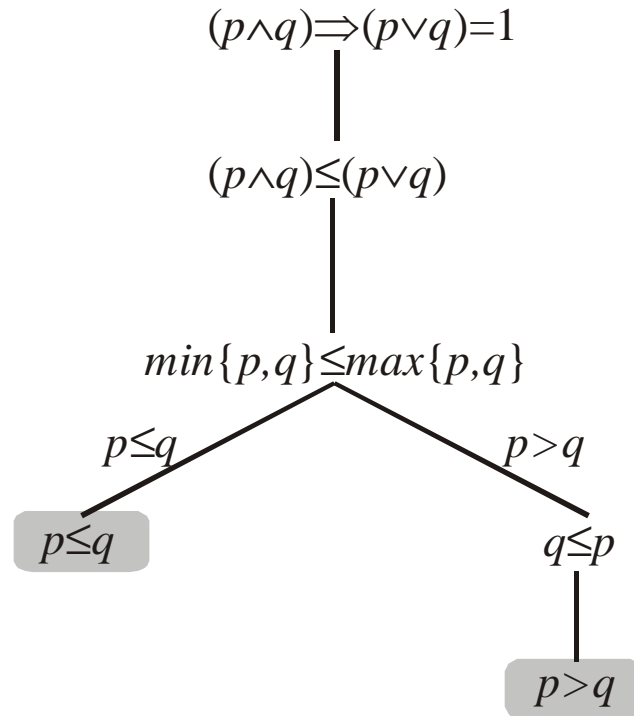
$$F(p,q)=((p\wedge q)\Rightarrow(p\vee q))$$



$$G(p,q)=((p\vee q)\Rightarrow(p\wedge q))$$

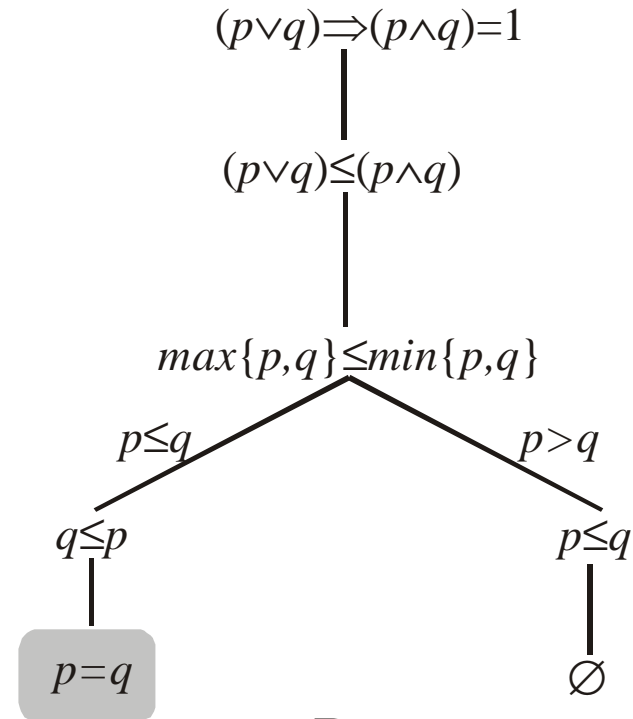
Povrchy výrokových funkcií $F(p,q)$ a $G(p,q)$ pre spojité argumenty $p,q \in [0,1]$. Z priebehov týchto funkcií vyplýva, že funkcia $F(p,q)$ je tautológia, zatiaľ čo, funkcia $G(p,q)$ nie je tautológia.

Sémantické tablá pre formuly fuzzy logiky



A

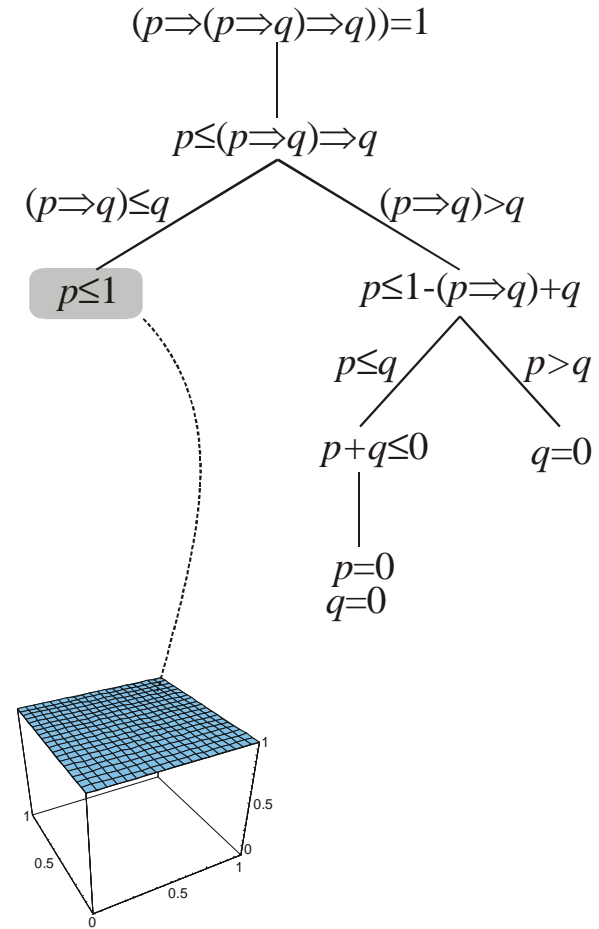
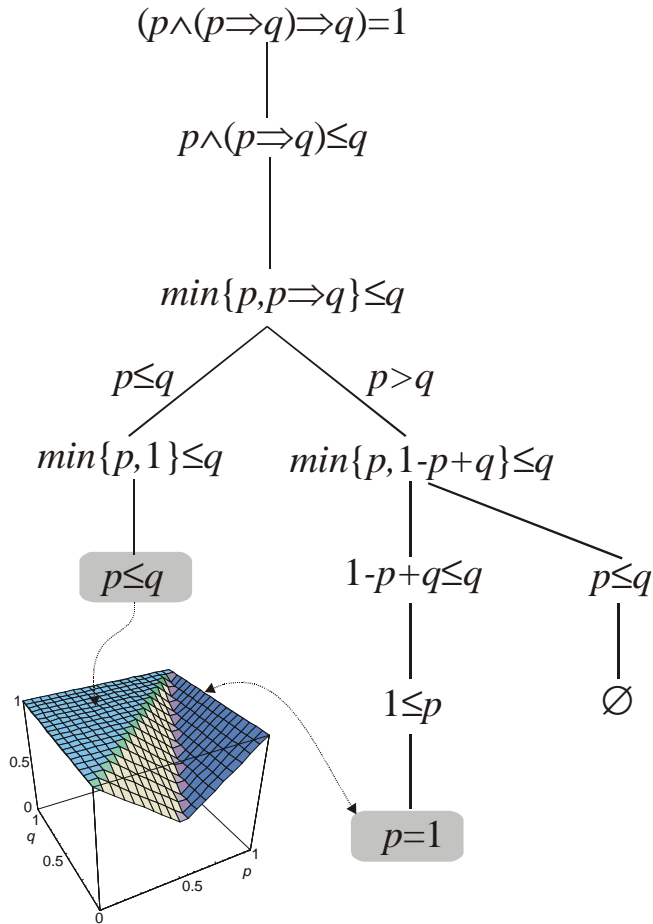
$$\begin{aligned}
 F(p, q) &= (p \wedge q) \Rightarrow (p \vee q) \\
 F(p, q) &= 1 \quad \forall p, q \in [0, 1]
 \end{aligned}$$



B

$$\begin{aligned}
 G(p, q) &= (p \vee q) \Rightarrow (p \wedge q) \\
 G(p, q) &= 1 \quad (\text{len pre } p = q)
 \end{aligned}$$

Príklad



Usudzovanie vo fuzzy logike

V klasickej logike je jedným zo základných modov usudzovania pravidlo *modus ponens*

$$\begin{array}{c} p \\ p \Rightarrow q \\ \hline q \end{array}$$

Táto schéma môže byť verbálne formulovaná takto

ak p je pravdivý výrok a
ak $p \Rightarrow q$ je pravdivá implikácia,
potom q je pravdivý výrok

Modus ponens môže byť alternatívne vyjadrený pomocou výrokovej formuly - tautológie

$$p \wedge ((p \Rightarrow q) \Rightarrow q)$$

Pri fuzzy odvodzovaní dôležitým pojmom je *jazyková premenná*, ktorý bol zavedený Zadehom. Jazyková premenná je taký typ premennej, ktorej hodnoty sú slová z prirodzeného jazyka. Ako ilustračný príklad jazykovej premennej uvidíme *vek*, ktorej hodnoty sú špecifikované slovnými hodnotami *mladý*, *stredný* a *starý*.

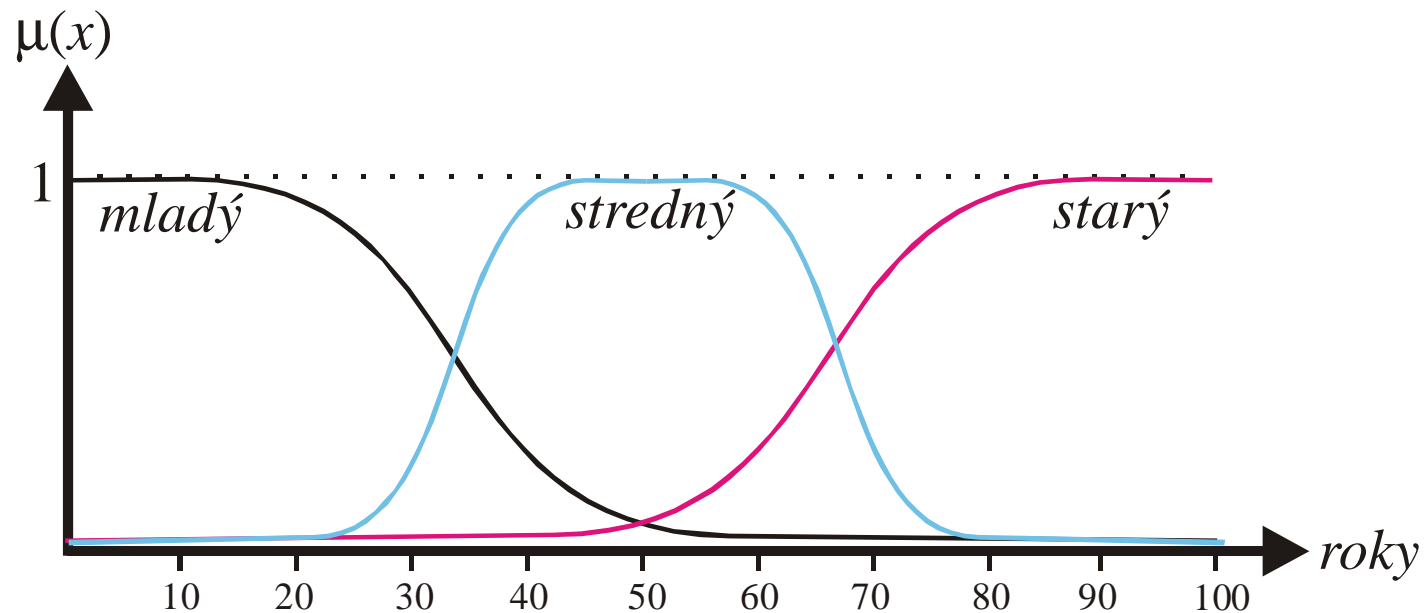
Definícia.

Jazyková (lingvistická) premenná je určená usporiadanou štvoricou
 $(X, T(X), U, M)$

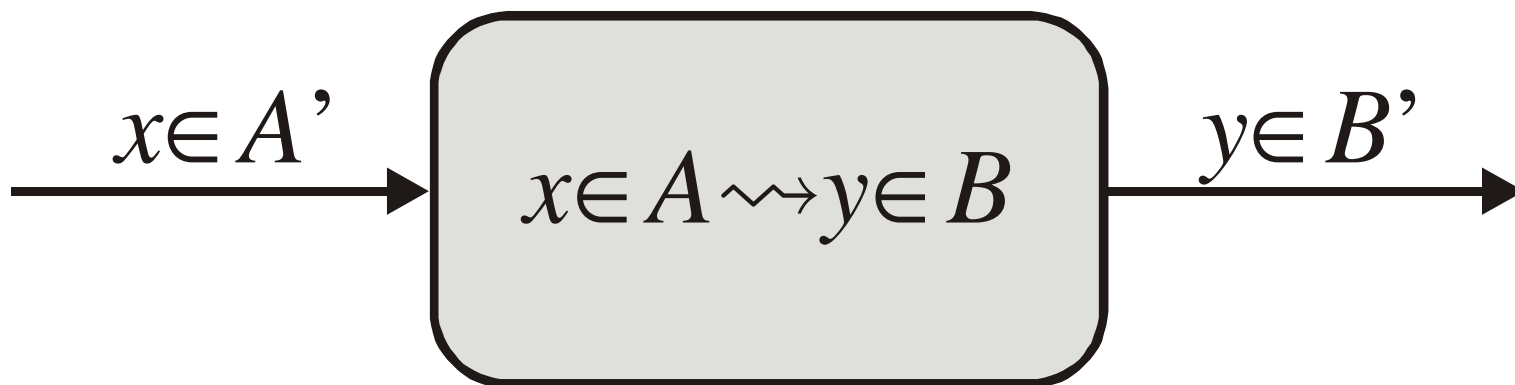
kde X je meno jazykovej premennej, $T(X) = \{A, B, \dots\}$ je množina slovných hodnôt jazykovej premennej, U je univerzum jazykovej premennej, pričom každá slovná premenná $A \in T(X)$ je špecifikovaná fuzzy množinou $A = \{(x, \mu_A(x)); x \in U\}$, súbor týchto fuzzy množín tvorí množinu M .

Príklad

Študujme jazykovú premennú $X=vek$, definovanú nad univerzom rokov reprezentovaným množinou – uzavretým intervalom $U = [0,100]$. Množina slovných hodnôt obsahuje tri slovné hodnoty, $T(vek) = \{mladý, stredný, starý\}$. Každá slovná hodnota je špecifikovaná fuzzy množinou s charakteristickou funkciou



Znázornenie *zovšeobecneného modus ponens*, ktorý na základe analógie s reláciou $x \in A \rightsquigarrow x \in B \bar{Y}$ vytvára zo vstupnej slovnej premennej A' výstupnú slovnú premennú B' , pričom sa predpokladá, že slovné premenné A a A' sú si podobné.



- Uvažujme dve slovné premenné $A \in T(X)$ a $B \in T(Y)$ reprezentované príslušnými fuzzy množinami $A = \{(x, \mu_A(x)); x \in X\}$ a $B = \{(y, \mu_B(y)); y \in Y\}$.
- Stupeň pravdivosti fuzzy výroku „ x je A “, formálne vyjadrený vzťahom „ $x \in A$ “, je popísaný charakteristickou funkciou $\mu_A(x)$; podobne stupeň pravdivosti výroku „ $y \in B$ “ („ y je B “) je charakterizovaný charakteristickou funkciou $\mu_B(y)$.
- Tieto dva fuzzy výroky „ $x \in A$ “ a „ $y \in B$ “ sú vo vzájomnej (môžeme povedať príčinnej alebo asociačnej) relácii $x \in A \rightsquigarrow y \in B$, podľa ktorej vlastnosť „ $x \in A$ “ je doprevádzaná výskytom vlastnosti „ $y \in B$ “.

Zovšeobecnený modus ponens v relačnom tvare je

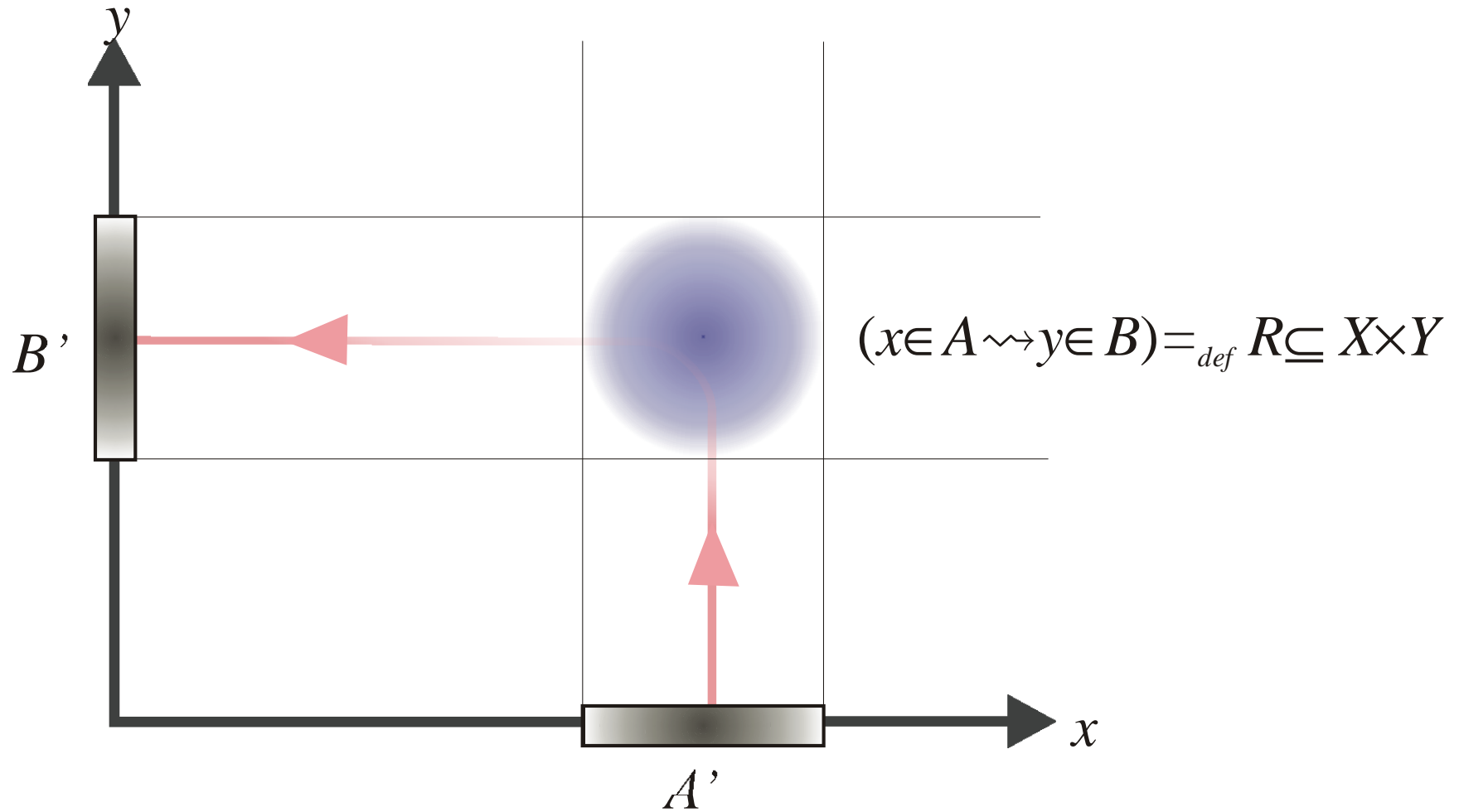
$$\frac{x \in A' \quad x \in A \rightsquigarrow x \in B}{x \in B'}$$

kde $A' \in T(X)$ a $B' \in T(Y)$ sú nové slovné premenné, Budeme predpokladať, že nová slovná premenná A' (fuzzy množina) je podobná pôvodnej slovnej premennej A , čo môžeme vyjadriť pomocou charakteristických funkcií napr. takto $\max_x |\mu_A(x) - \mu_{A'}(x)| < \delta$, kde δ je dané malé kladné číslo.

Tento predpoklad je veľmi dôležitý k odôvodneniu používania zovšeobecneného modus ponens ako nástroja pre odvodenie výstupnej novej slovnej premennej B' zo vstupnej slovnej premennej A' pomocou relácii $x \in A \rightsquigarrow x \in B$ (analógie).

Okrajová podmienka: $A = A' \Rightarrow B = B'$

Znázornenie zobrazenia fuzzy slovnej premennej A' na slovnú premennú B' pomocou fuzzy relácie $R(x,y)$.



Rezultujúca charakteristická funkcia $\mu_{B'}(y)$ je určená ako kompozícia charakteristickej funkcie $\mu_{A'}(x)$ a charakteristickej funkcie $\mu_R(x, y)$ fuzzy relácie R , ktorá reprezentuje vzťah $x \in A \rightsquigarrow x \in B$ (kde symbol \rightsquigarrow znázorňuje fuzzy reláciu R)

$$\mu_{B'}(y) = \max_{x \in A} \min \{ \mu_{A'}(x), \mu_R(x, y) \}$$

alebo v zjednodušenom tvare $B' = A' \circ R$. Požadujeme, aby kompozícia (11.9a) vyhovovala „okrajovej podmienke“, ktorá požaduje, že ak $A' = A$, potom $B' = B$, t.j.

$$\mu_B(y) = \max_{x \in A} \min \{ \mu_A(x), \mu_R(x, y) \}$$

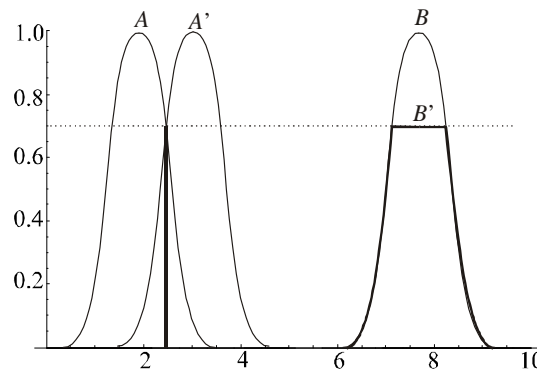


Ebrahim Mamdani, University of London

Realizácia relácie R

Kompozície $B' = A' \circ R$ pre Mamdaniho špecifikáciu relácie R

$$R = \mu_A(x) \wedge \mu_B(y) = \min\{\mu_A(x), \mu_B(y)\}$$



Dokážeme, že pre tento typ relácie je okrajová podmienka kompozície splnená.

$$\mu_{B'}(y) = \max_{x \in X} \min \{ \mu_{A'}(x), \min \{ \mu_A(x), \mu_B(y) \} \}$$

Táto formula môže byť jednoducho upravená použitím asociatívnosti operácie *min*

$$\mu_{B'}(y) = \min \left\{ \underbrace{\max_{x \in X} \min \{ \mu_{A'}(x), \mu_A(x) \}}_w, \mu_B(y) \right\}$$
$$= \min \{ w, \mu_B(y) \}$$

kde w sa nazýva *váha pravidla* alebo *stupeň zapálenia pravidla*. Potom rezultujúca charakteristická funkcia $\mu_{B'}(y)$ vyhovuje podmienke $\mu_{B'}(y) \leq \mu_B(y)$, pre $A=A'$ dokonca platí $\mu_{B'}(y) = \mu_B(y)$.

The End

