3. kontrolná písomka z matematickej logiky (9. 5. 2011)

Príklad 1.

Zistite, či formuly sú tautológie fuzzy logiky

(a)
$$p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q)$$

(b)
$$\neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q)$$

Príklad 2.

Nech $X = \{1,2,3,4\}$, definujme dve fuzzy relácie $P \subseteq X \times X$ a $Q \subseteq X \times X$ "približne rovný" pomocou charakteristických funkcii takto

$$\mu_{P}(x,y) = \begin{cases} 1 & (x=y) \\ 0.8 & (|x-y|=1) \\ 0.3 & (|x-y|=2) \\ 0.1 & (|x-y|=3) \end{cases}, \quad \mu_{Q}(x,y) = \begin{cases} 1 & (x=y) \\ 0.7 & (|x-y|=1) \\ 0.4 & (|x-y|=2) \\ 0.1 & (|x-y|=3) \end{cases}$$

Zostrojte zjednotenie, $\mu_{P \cup Q}(x,y)$, a prienik, $\mu_{P \cap Q}(x,y)$, týchto dvoch relácií $\mu_P(x,y)$ a $\mu_O(x,y)$.

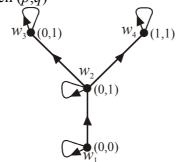
Príklad 3.

Pomocou tabul'kovej metódy zistite, či formula Lukasiewiczovej 3-hodnotovej logiky $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg q \Rightarrow \neg p)$ je tautológia

Príklad 4. Vypočítajte pravdivostné hodnoty formuly modálnej logiky a všetkých jej podformúl vo svetoch w_1 až w_4

$$p \Rightarrow ((\Box(p \land q)) \lor \Diamond(p \lor q))$$

pre Kripkeovský model s reláciou R znázornenou grafom, kde sú uvedené taktiež pravdivostné hodnoty premenných (p,q)



kde napr. $\Gamma(w_1)=\{w_1,w_2\}, \Gamma(w_2)=\{w_2,w_3,w_4\},...$; vo svete w_1 pravdivostná hodnota premennej p je 0, vo svete w_2 pravdivostná hodnota q je 1.

Príklad 5.

Zistite pomocou sémantického tabla, či formuly modálnej logiky sú tautológie

(a)
$$\Box (p \land q) \Rightarrow (\Box p \land \Box q)$$

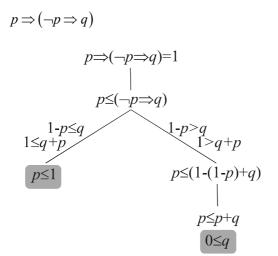
(b)
$$(\Diamond p \land \Diamond q) \Rightarrow \Diamond (p \land q)$$
.

Všetky príklady budú hodnotené po 3 bodoch.

Riešenie

Zistite či formuly sú tautológie fuzzy logiky:

(a)
$$p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q)$$



Formula je tautológia fuzzy logiky.

(b)
$$\neg(p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q)$$

$$\neg(p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \leq (\neg p \land \neg q)$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

$$| \neg (p \lor q) \Rightarrow (\neg p \land \neg q) = 1$$

Formula je tautológia fuzzy logiky.

Príklad 2.

Nech $X = \{1, 2, 3, 4\}$, definujme dve fuzzy relácie $P \subseteq X \times X$ a $Q \subseteq X \times X$ "približne rovný" pomocou charakteristických funkcii takto

$$\mu_{P}(x,y) = \begin{cases} 1 & (x=y) \\ 0.8 & (|x-y|=1) \\ 0.3 & (|x-y|=2) \end{cases}, \quad \mu_{Q}(x,y) = \begin{cases} 1 & (x=y) \\ 0.7 & (|x-y|=1) \\ 0.4 & (|x-y|=2) \\ 0.1 & (|x-y|=3) \end{cases}$$

Zostrojte zjednotenie, $\mu_{P \cup O}(x, y)$, a prienik, $\mu_{P \cap O}(x, y)$, týchto dvoch relácií $\mu_P(x, y)$ a $\mu_o(x,y)$.

	$\mu_P(x,y)$		Y					
			1	2	3	4		
		1	1	0.8	0.3	0.1		
	x	2	0.8	1	0.8	0.3		
		3	0.3	0.8	1	0.8		
		4	0.1	0.3	0.8	1		

$\mu_{\mathcal{Q}}(x,y)$		у					
		1	2	3	4		
	1	1	0.7	0.4	0.1		
24	2	0.7	1	0.7	0.4		
X	3	0.4	0.7	1	0.7		
	4	0.1	0.4	0.7	1		

$\mu_{P\cap Q}(x,y)$		\mathcal{Y}					
		1	2	3	4		
	1	1	0.7	0.3	0.1		
r	2	0.7	1	0.7	0.3		
X	3	0.3	0.7	1	0.7		
	4	0.1	0.3	0.7	1		

$\mu_{P\cup Q}(x,y)$		y					
		1	2	3	4		
	1	1	0.8	0.4	0.1		
v	2	0.8	1	0.8	0.4		
x	3	0.4	0.8	1	0.8		
	4	0.1	0.4	0.8	1		

Príklad 3.Pomocou tabuľkovej metódy zistite, či formula je tautológia Lukasiewiczovej 3-hodnotovej logiky.

$(\alpha \rightarrow$	$\sim ($ $_{\rm M})$	· (¬ψ =	⇒ —տ)
$(\Psi \rightarrow$	$\Psi I \rightarrow$	ι Ψ –	- ψ

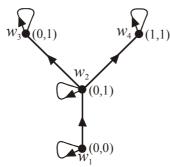
φ	Ψ	φ⇒ψ	¬ψ	¬φ	¬ψ⇒¬φ	$(\phi \Rightarrow \psi) \Rightarrow (\neg \psi \Rightarrow \neg \phi)$
0	0	1	1	1	1	1
0	1/2	1	1/2	1	1	1
0	1	1	0	1	1	1
1/2	0	1/2	1	1/2	1/2	1
1/2	1/2	1	1/2	1/2	1	1
1/2	1	1	0	1/2	1	1
1	0	0	1	0	0	1
1	1/2	1/2	1/2	0	1/2	1
1	1	1	0	0	1	1

Formula je tautológia.

Príklad 4. Vypočítajte pravdivostné hodnoty formuly modalnej logiky vo svetoch w_1 až w_4

$$p \Rightarrow ((\Box(p \land q)) \lor \Diamond(p \lor q))$$

pre Kripkeovský model M s reláciou R znázornenou grafom, kde sú uvedené pravdivostné hodnoty premenných (p,q)



kde napr. $\Gamma(w_1)=\{w_1,w_2\}, \Gamma(w_2)=\{w_2,w_3,w_4\},...$; vo svete w_1 pravdivostná hodnota premennej p je 0, vo svete w_2 pravdivostná hodnota q je 1.

	podformula	w_1	w_2	w_3	w_4
1	p	0	0	0	1
2	q	0	1	1	1
3	$p \land q$	0	0	0	1
4	$p \lor q$	0	1	1	1
5	$\Box(p \land q)$	0	0	0	1
6	$\Diamond(p\lor q)$	1	1	1	1
7	$\Box(p \land q) \lor \Diamond(p \lor q)$	1	1	1	1
8	$p \Rightarrow (\Box(p \land q) \lor \Diamond(p \lor q))$	1	1	1	1

Komentár:

- 3. riadok konjunkcia riadkov 1. a 2.
- 4. riadok disjunkcia riadkov 1 a 2.
- 5. riadok- rozklad do konjunkcií

$$w_{1} \vDash \Box (p \land q) = \underbrace{\left(w_{1} \vDash (p \land q)\right)}_{0} \land \underbrace{\left(w_{2} \vDash (p \land q)\right)}_{0} = 0$$

$$w_{2} \vDash \Box (p \land q) = \underbrace{\left(w_{2} \vDash (p \land q)\right)}_{0} \land \underbrace{\left(w_{3} \vDash (p \land q)\right)}_{0} \land \underbrace{\left(w_{4} \vDash (p \land q)\right)}_{1} = 0$$

$$w_{3} \vDash \Box (p \land q) = \underbrace{\left(w_{3} \vDash (p \land q)\right)}_{0} = 0$$

$$w_{4} \vDash \Box (p \land q) = \underbrace{\left(w_{4} \vDash (p \land q)\right)}_{0} = 1$$

6. riadok – rozklad do disjunkcií

$$w_{1} \vDash \Diamond (p \lor q) = \underbrace{\left(w_{1} \vDash (p \lor q)\right)}_{0} \lor \underbrace{\left(w_{2} \vDash (p \lor q)\right)}_{1} = 1$$

$$w_{2} \vDash \Diamond (p \lor q) = \underbrace{\left(w_{2} \vDash (p \lor q)\right)}_{1} \lor \underbrace{\left(w_{3} \vDash (p \lor q)\right)}_{1} \lor \underbrace{\left(w_{4} \vDash (p \lor q)\right)}_{1} = 1$$

$$w_{3} \vDash \Diamond (p \lor q) = \underbrace{\left(w_{3} \vDash (p \Diamond q)\right)}_{1} = 1$$

$$w_4 \models \Diamond (p \lor q) = \underbrace{(w_4 \models (p \lor q))}_{1} = 1$$

- 7, riadok disjunkcia 5. a 6. riadku
- 8. riadok implikácia 1. a 7. riadku

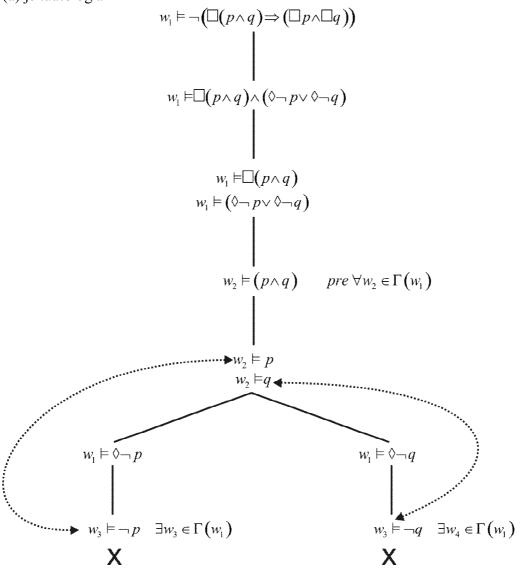
Príklad 5.

Zistite pomocou sémantického tabla, či formuly modálnej logiky sú tautológie vo svete w_1 (a) $\Box(p \land q) \Rightarrow (\Box p \land \Box q)$

(b)
$$(\Diamond p \land \Diamond q) \Rightarrow \Diamond (p \land q)$$
.

Riešenie:

(a) je tautológia



(b) nie je tautológia

