

PH01101 Neurčitost a princip vyloučeného třetího
Supervaluace

Petr Dvořák

Filosofický ústav AV ČR

Cyrlometodějská teologická fakulta UP

Problémy tříhodnotové logiky

Potřeba odlišit složené výroky bez pravdivostní hodnoty od těch, které PH mají:

Zítřa bude námořní bitva nebo zítřa nebude námořní bitva
Zítřa bude námořní bitva nebo zítřa nebude pršet

Hamlet nosil boty č. 9 a nenosil boty č. 9
Hamlet byl dánský princ a nosil boty č. 9

Jestliže je tento Kentaur z dolní poloviny kůň, pak má kopyta

Supervaluace – klíčová literatura

Bas van Fraassen, "Singular Terms, Truth-Value Gaps, and Free Logic," *The Journal of Philosophy*, vol. 63, no. 17, 1966.

R. H. Thomason, "Indeterminist Time and Truth-value Gaps," *Theoria. A Swedish Journal of Philosophy*, vol. 36, 1970.

K. Fine, "Vagueness, truth and logic". *Synthese* 30 (1975), pp. 265-300.

Bas van Fraassen, "The Labyrinth of Quantum Logics", *Boston Studies in the Philosophy of Science*, XIII (1972), pp. 224-254.

K. Lambert, "Logical Truth and Microphysics", in: *Free Logic. Selected Essays*. Cambridge University Press, 2002.

T. Williamson, *Vagueness*, Routledge, London 1994.

Supervaluace

p_i ... „ x_i je červená“

x1 x2 x3 x4 x5 x6 x7



	p1	p2	p3	p4	p5	p6	p7
P1	1	1	0	0	0	0	0
P2	1	1	1	1	0	0	0
P3	1	1	1	1	1	0	0
.							
PN	1	1				0	0

Supervaluace – model, pravdivost, operátor D

$m = (W, R, v)$

$W = \{P1, P2... \}$

pravdivost v P

superpravdivost ve všech P daného prostoru
precizací

operátor „definitely“ v objektovém jazyce VL

(Indeterminately: $\neg D \varphi \wedge \neg D \neg \varphi$)

Globální a lokální vyplývání

$m = (W, R, v)$

Lokální vyplývání

Pro každý model m a každé w :

jestliže každá premisa je 1 ve w , pak závěr je 1 ve w

Globální vyplývání

Pro každý model m :

jestliže každá premisa je 1 v KAŽDÉM w , pak je závěr 1 v KAŽDÉM w

Globální vyplývání – neplatné inference

<i>Kontrapozice</i> $p \models D p$ $\sim D p \not\models \sim p$	<i>Podmíněný důkaz</i> $p \models D p$ $\not\models p \rightarrow D p$
<i>Reductio</i> $p \wedge \sim D p \models$ quodlibet $\not\models \sim (p \wedge \sim D p)$	<i>Argument by cases</i> $p \models D p \vee D \sim p$ $\sim p \models D p \vee D \sim p$ $\not\models D p \vee D \sim p$

z LEM plyne PB

1. $p \vee \neg p$
2. $T('p') \leftrightarrow p$ [T-schéma pro pravdivost]
3. $T('\neg p') \leftrightarrow \neg p$ [substituce 1.]
4. $F('p') \leftrightarrow T('\neg p')$ [definice nepravdivosti]
5. $F('p') \leftrightarrow \neg p$ [T-schéma pro nepravdivost]
6. $T('p') \vee F('p')$ [CD 1., 2., 5.]