

Gödelův důkaz nutné existence Boha

Zdeněk Pospíšil



Masarykova univerzita, Přírodovědecká fakulta
Ústav matematiky a statistiky



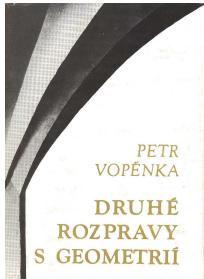
Křesťanský sbor Brno



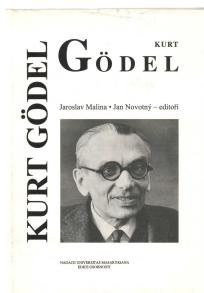
Rozvrh

- Úvod
- Historie ontologického důkazu
- Gödelova formalizace ontologického důkazu
- Převyprávění důkazu
- Co Gödelův důkaz říká
 - o Bohu
 - o novověké přírodovědě
- Co Gödelův důkaz může říci
 - věřícím
 - atheistům
 - agnostikům

Zdroje



PETR VOPĚNKA, *Druhé rozpravy s geometrií*. Práh-Fokus, Praha 1991, 72–78.



PETR HÁJEK, Gödelův důkaz existence Boha. In *Kurt Gödel*. Nadace Universitas Masarykiana, Brno, 1996, 117–129.



PAVOL ZLATOŠ, Gödelov ontologický dôkaz existencie Boha. *Organon F*, 1996, 211–238.

Historie ontologického důkazu

Anselm z Canterbury

1033–1109



Proslogion II, III

... i blázen uznává, že alespoň v jeho rozumu je něco, nad co větší si nelze myslet. Nebot' slyší-li o tom, rozumí tomu, a vše, čemu rozumí, je v jeho rozumu. Je však jisté, že to, nad co větší si nelze myslit, nemůže být pouze v rozumu: v tom případě by se dalo myslit, že to je i ve skutečnosti, což je něco většího ...

To, nad co nic většího nelze myslet, je tak pravdivé, že ani není možno myslit, že to není. A to jsi ty, Pane, náš Pane.

Historie ontologického důkazu

Duns Scotus

1266-1308



... kdybychom připustili více nutných bytí, museli bychom hledat, v čem se od sebe liší. To by však muselo být něco, co je mimo jejich společnou přirozenost, kterou je nutné bytí ...

De primo principio

Historie ontologického důkazu

René Descartes

1596–1650



Meditationes III

[Tuto ideu] ... jsem nenačerpal smysly ... ani jsem si ji nevybájil, neboť z ní nemohu vůbec nic ubrat ani k ní přidat; a tedy zbývá, že je mi vrozená ...

Jméinem „Bůh“ chápu jakousi nekonečnou, nezávislou, nanejvýš chápající, nanejvýš mocnou substanci, která stvořila jak mne, tak cokoliv jiného... A tak je z výše řečeného třeba učinit závěr, že Bůh nutně existuje.

... už jen to, že existuji a že je ve mně nějaká idea nejdokonalejšího jsoucna (to jest Boha), zcela zřejmě dokazuje, že existuje také Bůh.

Historie ontologického důkazu

Benedictus de Spinoza

1632–1677



Etika (1676)

Lidé usoudili, že Bůh řídí všechny věci k jejich užitku. Přestože každodenní zkušenost znovu a znovu tento názor vyuvarcela, bylo pro ně snadnější zůstat ve svém vrozeném stavu nevědomosti, než zbořit celou konstrukci a vymyslet novou. Tak došli k pevnému závěru, že úsudek bohů daleko přesahuje lidské chápání. To by úplně stačilo, aby pravda zůstala lidskému pokolení navždy skryta, kdyby matematika, která se nezabývá účelovými příčinami, neukázala lidstvu jinou normu pravdy.

Historie ontologického důkazu

Benedictus de Spinoza

1632–1677



Etika (1676)

... vysvětlil jsem přirozenost Boha a jeho vlastnosti, totiž že nutně existuje, že je jediný, ..., že je a jakým způsobem je svobodnou příčinou všech věcí, ...

Definice 1. Příčinou sebe sama rozumím to, čeho esence v sobě zahrnuje existenci.

Definice 6. Bohem rozumím substanci sestávající z nekonečného počtu atributů, z nichž každý vyjadřuje věčnou a nekonečnou esenci.

Axiom 7. Jestliže lze něco chápát jako neexistující, pak esence této věci nezahrnuje existenci.

Tvrzení 11. Bůh existuje nutně.

Tvrzení 18. Bůh je immanentní příčina všech věcí.

Tvrzení 20. Existence Boha a jeho esence jsou jedno a totéž.

Historie ontologického důkazu

Benedictus de Spinoza

1632–1677



Etika (1676)

... vysvětlil jsem přirozenost Boha a jeho vlastnosti, totiž že nutně existuje, že je jediný, ..., že je a jakým způsobem je svobodnou příčinou všech věcí, ...

Definice 1. Příčinou sebe sama rozumím to, čeho esence v sobě zahrnuje existenci. $C(x) \equiv X \text{ Ess } x \rightarrow (\exists y)X(y)$

Definice 6. Bohem rozumím substanci sestávající z nekonečného počtu atributů, z nichž každý vyjadřuje věčnou a nekonečnou esenci.

Axiom 7. Jestliže lze něco chápát jako neexistující, pak esence této věci nezahrnuje existenci.

$$\begin{aligned} (X \text{ Ess } x \ \& \ \Diamond \neg (\exists x)X(x)) &\rightarrow \neg C(x) \sim \\ &\sim (X \text{ Ess } x \ \& \ (\exists y)X(y)) \rightarrow \Box(\exists x)X(x) \end{aligned}$$

Tvrzení 11. Bůh existuje nutně.

Tvrzení 18. Bůh je immanentní příčina všech věcí.

Tvrzení 20. Existence Boha a jeho esence jsou jedno a totéž.

Historie ontologického důkazu

G. W. Leibniz

1646–1716



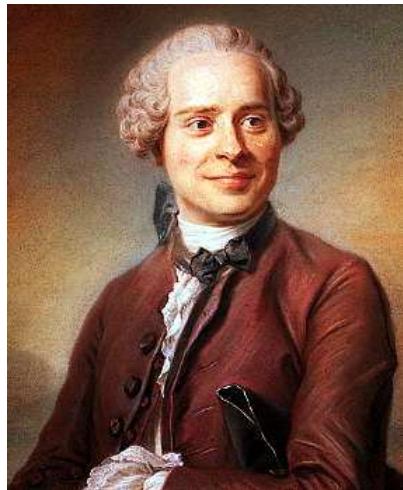
Úvahu o poznání
pravdivosti a idejích
(1684)

... proslulý scholastický důkaz existence boží, jenž byl opět obnoven Descartem... Vpravdě však je třeba vidět, že tím je dáno pouze to, že boží existence vyplývá sama sebou, jakmile je dokázána možnost Boha. Nemůžeme totiž použít k usuzování definice, aniž bychom se před tím neujistili, že jsou *reálné*...

Avšak je naprosto pravda, že máme ideu Boha a že nejdokonalejší bytnost je možná, ba dokonce nutná. Úsudek však není dostačně konkluzívní...

Historie ontologického důkazu

J. le R. d'Alembert
1717–1783



Encyklopedie (1750)
heslo Důkaz

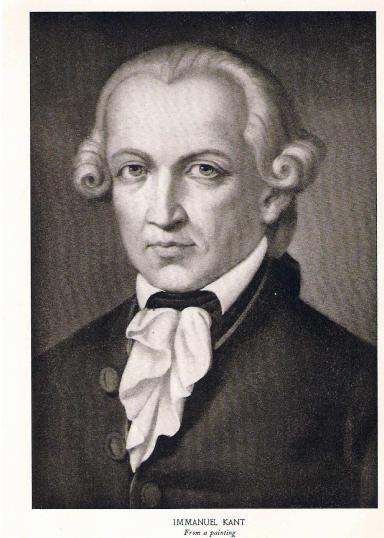
Dokazujeme-li existenci boží odvoláním na povahu nekonečné dokonalé bytosti a jejích atributů, dokazujeme existenci a priori neboli úvahou čerpanou ze samotné povahy předmětu.

... všechny takové důkazy předpokládají ideu nekonečna, a ta není příliš jasná.

Historie ontologického důkazu

Immanuel Kant

1724–1804



IMMANUEL KANT
From a painting

Kritika čistého rozumu
4. kap. (1781)

Vezmu-li subjekt (Boha) se všemi jeho predikáty (k nimž patří i všemohoucnost) a řeknu: *Bůh existuje*, nebo *Existuje Bůh*, tak k pojmu Boha nepřidávám nový predikát, pouze ustavuji sám subjekt se všemi jeho predikáty, a to *předmět* ve vztahu k mému *pojmu*.

Historie ontologického důkazu

Bertrand Russell

1872–1970

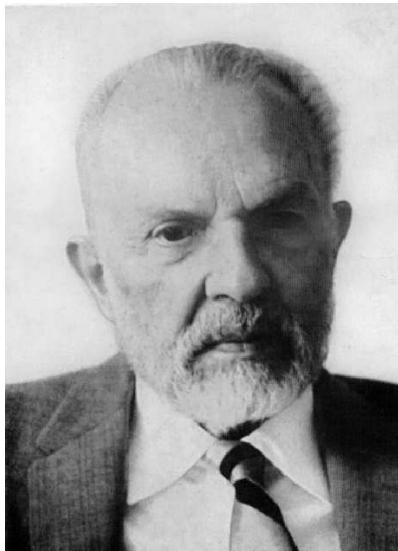


On Denoting (1905)

Úsudek: „Nejdokonalejší bytost má všechny dokonalosti; existence je dokonalost; proto nejdokonalejší bytost existuje“ znamená: „Existuje jedna a pouze jedna entita x , která je nejdokonalejší; tato entita má všechny dokonalosti; proto tato entita existuje.“ Jakožto důkaz je to chybné, protože zde chybí důkaz premisy „existuje jedna a pouze jedna entita x , která je nejdokonalejší“.

Historie ontologického důkazu

Rudolf Carnap
1891–1970



Užití výrazu „Bůh“ je trojí – empirický (mytologický), metafyzický a theologický pojem Boha.

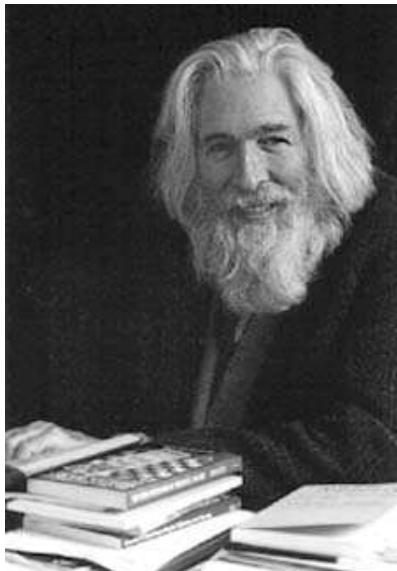
Výrazy „Bůh“ nebo „Bůh existuje“ nelze vysledovat k observačním protokolárním větám. Proto to jsou výrazy bez významu.

Překonání metafyziky
logickou analýzou jazyka
(1931)

Historie ontologického důkazu

Raymond M. Smullyan

1919–



What Is the Name
of This Book (1978)

Dokážeme, že existuje jednorožec. K tomu postačí dokázat silnější tvrzení, že existuje existující jednorožec. . . Možnost, že existující jednorožec neexistuje je zřejmě rozporna. Jak by existující jednorožec mohl neexistovat?

Podobně je tomu s Descartesovým důkazem: vyplývá z něho jen to, že cokoliv, co vyhovuje Descartesově definici Boha, musí mít i vlastnost existence. Jenomže to neznamená, že musí vůbec nějaký Bůh existovat.

Historie ontologického důkazu

Charles Hartshorne

1897–2000



The Necessarily Existent
(1941)

Bůh je ten, který je hodn uctívání.

Dokonalost nespočívá ve vyloučení jakékoliv potencionality, ale naopak v maximu potencionalit. V Bohu je prvek contingence vyplývající z jeho potencionalit a připouštějící stálé dovršování a naplnění jeho přirozenosti.

Gödelův důkaz existence Boha



Gödelův důkaz existence Boha



1941 první verze striktně logického důkazu
existence Boha.

Začátkem 70. let se o důkazu začalo mluvit

Gödelův důkaz existence Boha



1941 první verze striktně logického důkazu existence Boha.

Začátkem 70. let se o důkazu začalo mluvit

1970 tento důkaz diskutoval Dana Scott na semináři v Princetonu.



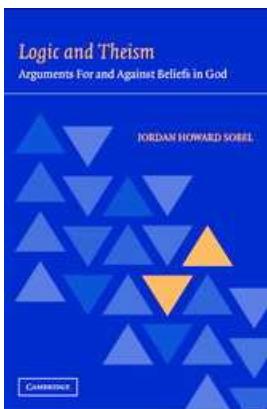
Gödelův důkaz existence Boha



1941 první verze striktně logického důkazu existence Boha.

Začátkem 70. let se o důkazu začalo mluvit

1970 tento důkaz diskutoval Dana Scott na semináři v Princetonu.



1987 Jordan Howard Sobel důkaz analyzoval (sborník On being and saying, MIT).

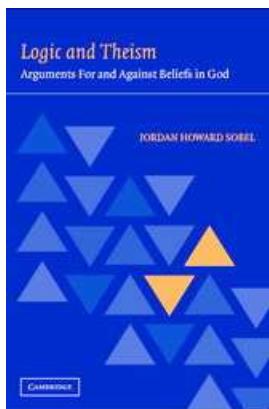
Gödelův důkaz existence Boha



1941 první verze striktně logického důkazu existence Boha.

Začátkem 70. let se o důkazu začalo mluvit

1970 tento důkaz diskutoval Dana Scott na semináři v Princetonu.



1987 Jordan Howard Sobel důkaz analyzoval (sborník On being and saying, MIT).

1990 Gödelův důkaz publikován (Collected works III, včetně textů souvisejících a první varianty důkazu).

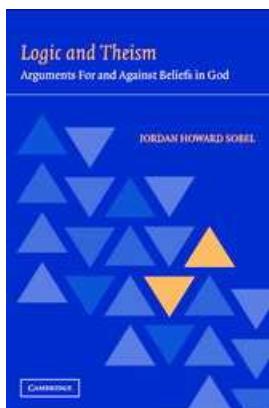
Gödelův důkaz existence Boha



1941 první verze striktně logického důkazu existence Boha.

Začátkem 70. let se o důkazu začalo mluvit

1970 tento důkaz diskutoval Dana Scott na semináři v Princetonu.

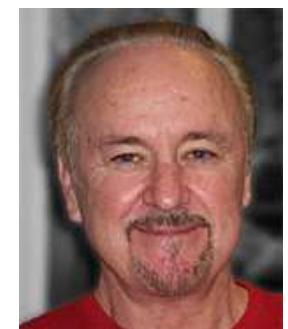


1987 Jordan Howard Sobel důkaz analyzoval (sborník On being and saying, MIT).



1990 Gödelův důkaz publikován (Collected works III, včetně textů souvisejících a první varianty důkazu).

1990 C. Anthony Anderson důkaz modifikoval.



Gödelův důkaz existence Boha

Oskaru Morgensternovi Gödel řekl, že nechce svůj důkaz publikovat, aby si snad někdo nemyslel, že skutečně věří v Boha, zatímco se jen zabýval logickým zkoumáním.

Gödelův důkaz existence Boha

Oskaru Morgensternovi Gödel řekl, že nechce svůj důkaz publikovat, aby si snad někdo nemyslel, že skutečně věří v Boha, zatímco se jen zabýval logickým zkoumáním.

Své stanovisko charakterizoval jako spíše theistické než deistické, bližší Leibnizovi než Spinozovi.

Gödelův důkaz existence Boha

Oskaru Morgensternovi Gödel řekl, že nechce svůj důkaz publikovat, aby si snad někdo nemyslel, že skutečně věří v Boha, zatímco se jen zabýval logickým zkoumáním.

Své stanovisko charakterizoval jako spíše theistické než deistické, bližší Leibnizovi než Spinozovi.

„Samozřejmě zdaleka nejsme schopni vědecky potvrdit theologický obraz světa. Ale bylo by možné, věřím, pochopit čistým rozumem (bez odvolávání se na víru v jakékoli náboženství), že theologický pohled na svět je zcela slučitelný se všemi dostupnými daty. To se již před 250 lety pokusil udělat proslulý filosof a matematik Lebniz a o totéž jsem se pokoušel já.“

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Feb 10, 1970

<i>Ontologischer Bewis</i>			
<u>P(ϕ)</u>	ϕ is positive	$(e \phi \epsilon P)$	
<u>Ax 1</u>	$P(\Phi) \cdot P(\psi) \supset P(\Phi \cdot \psi)^a$	<u>Ax 2</u>	$P(\Phi) v^b P(\sim \Phi)$
<u>Df 1</u>	$G(x) \equiv (\Phi)[P(\Phi \supset \Phi(x))]$		(God)
<u>Df 2</u>	$\Phi \text{Ess.} x \equiv (\psi)[\psi(x) \supset N(y)[\Phi(y) \supset \psi(y)]]$		$(\text{Essence of } x)^c$
	$p \supset_N q = N(p \supset q)$	Necessity	
<u>Ax 2</u>	$P(\Phi) \supset NP(\Phi)$		
	$\sim P(\Phi) \supset N \sim P(\Phi)$		because it follows from the nature of the property
<u>Th.</u>	$G(x) \supset G \text{ Ess. } x$		
<u>Df</u>	$E(x) \equiv (\Phi)[\Phi \text{Ess.} x \supset N(\exists x)\Phi(x)]$		Necessary Existence
<u>Ax3</u>	$P(E)$		
<u>Th</u>	$G(x) \supset N(\exists y)G(y)$		
	hence $(\exists x)G(x) \supset N(\exists y)G(y)$		
	"M $(\exists x)G(x) \supset MN(\exists y)G(y)$	M = possibility	
	" $\supset N(\exists y)G(y)$		

^aand for any number of summand

^bexclusive or

^cany two essences of x are nec. equivalent

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Důkaz: Konečná posloupnost výroků, z nichž každý je (logickým) axiomem, postulátem (teorie), výrokem již dokázaným nebo vznikl z předchozích členů posloupnosti pomocí definovaných odvozovacích pravidel.

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Důkaz: Konečná posloupnost výroků, z nichž každý je (logickým) axiomem, postulátem (teorie), výrokem již dokázaným nebo vznikl z předchozích členů posloupnosti pomocí definovaných odvozovacích pravidel.

Důkaz výroku Φ : Důkaz, jehož posledním členem je Φ .

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Důkaz: Konečná posloupnost výroků, z nichž každý je (logickým) axiomem, postulátem (teorie), výrokem již dokázaným nebo vznikl z předchozích členů posloupnosti pomocí definovaných odvozovacích pravidel.

Důkaz výroku Φ : Důkaz, jehož posledním členem je Φ .

Důkaz výroku Φ sporem: Důkaz, jehož prvním členem je výrok $\neg\Phi$ a v němž se vyskytují výroky Θ a $\neg\Theta$.

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

(v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

$$(\text{v1}) \quad \Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$$

$$(\text{v2}) \quad (\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

$$(v1) \quad \Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$$

$$(v2) \quad (\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$$

$$(v3) \quad (\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$
- (m2) $\square\Phi \rightarrow \Phi$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$
- (m2) $\square\Phi \rightarrow \Phi$
- (m3) $\diamond\Phi \rightarrow \square\diamond\Phi$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$
- (m2) $\square\Phi \rightarrow \Phi$
- (m3) $\diamond\Phi \rightarrow \square\diamond\Phi$
- (m4) $\neg\square\Phi \equiv \diamond\neg\Phi, \quad \neg\diamond\Phi \equiv \square\neg\Phi$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$
- (m2) $\square\Phi \rightarrow \Phi$
- (m3) $\diamond\Phi \rightarrow \square\diamond\Phi$
- (m4) $\neg\square\Phi \equiv \diamond\neg\Phi, \quad \neg\diamond\Phi \equiv \square\neg\Phi$

Predikátové logiky

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$
- (m2) $\square\Phi \rightarrow \Phi$
- (m3) $\diamond\Phi \rightarrow \square\diamond\Phi$
- (m4) $\neg\square\Phi \equiv \diamond\neg\Phi, \quad \neg\diamond\Phi \equiv \square\neg\Phi$

Predikátové logiky

- (p1) $(\forall\xi)\Phi \rightarrow \Phi$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Axiomy:

Výrokové logiky

- (v1) $\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Phi)$
- (v2) $(\Phi \rightarrow (\Psi \rightarrow \Theta)) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\Phi \rightarrow \Theta))$
- (v3) $(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow ((\Phi \rightarrow \neg\Psi) \rightarrow \neg\Phi)$
- (v4) $\neg\neg\Phi \rightarrow \Phi$

Modální logiky

- (m1) $\square(\Phi \rightarrow \Psi) \rightarrow (\square\Phi \rightarrow \square\Psi)$
- (m2) $\square\Phi \rightarrow \Phi$
- (m3) $\diamond\Phi \rightarrow \square\diamond\Phi$
- (m4) $\neg\square\Phi \equiv \diamond\neg\Phi, \quad \neg\diamond\Phi \equiv \square\neg\Phi$

Predikátové logiky

- (p1) $(\forall\xi)\Phi \rightarrow \Phi$
- (p2) $\neg(\forall\xi)\Phi \equiv (\exists\xi)\neg\Phi, \quad \neg(\exists\xi)\Phi \equiv (\forall\xi)\neg\Phi$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$
2. $\Phi \And \Psi \mid \Phi. \quad \Phi \And \Psi \mid \Psi. \quad \Phi, \Psi \mid \Phi \And \Psi.$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$
2. $\Phi \And \Psi \mid \Phi. \quad \Phi \And \Psi \mid \Psi. \quad \Phi, \Psi \mid \Phi \And \Psi.$
3. Je-li $\Phi \equiv \Psi$ dokazatelným výrokem (tautologií), axiomem, postulátem nebo definicí, pak každý výskyt Φ lze nahradit Ψ .

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$
2. $\Phi \And \Psi \mid \Phi. \quad \Phi \And \Psi \mid \Psi. \quad \Phi, \Psi \mid \Phi \And \Psi.$
3. Je-li $\Phi \equiv \Psi$ dokazatelným výrokem (tautologií), axiomem, postulátem nebo definicí, pak každý výskyt Φ lze nahradit Ψ .
4. $\Phi \mid \square\Phi.$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$
2. $\Phi \And \Psi \mid \Phi. \quad \Phi \And \Psi \mid \Psi. \quad \Phi, \Psi \mid \Phi \And \Psi.$
3. Je-li $\Phi \equiv \Psi$ dokazatelným výrokem (tautologií), axiomem, postulátem nebo definicí, pak každý výskyt Φ lze nahradit Ψ .
4. $\Phi \mid \square\Phi.$
5. $\Phi \mid \forall(\xi)\Phi.$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$
2. $\Phi \ \& \ \Psi \mid \Phi. \quad \Phi \ \& \ \Psi \mid \Psi. \quad \Phi, \Psi \mid \Phi \ \& \ \Psi.$
3. Je-li $\Phi \equiv \Psi$ dokazatelným výrokem (tautologií), axiomem, postulátem nebo definicí, pak každý výskyt Φ lze nahradit Ψ .
4. $\Phi \mid \square\Phi.$
5. $\Phi \mid \forall(\xi)\Phi.$
6. $(\exists\xi)\Phi(\xi) \mid \Phi(\alpha);$ přitom α je symbol, který se v důkazu dosud neobjevil.

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Odvozovací pravidla:

1. $\Phi \rightarrow \Psi, \Phi \mid \Psi.$
2. $\Phi \ \& \ \Psi \mid \Phi. \quad \Phi \ \& \ \Psi \mid \Psi. \quad \Phi, \Psi \mid \Phi \ \& \ \Psi.$
3. Je-li $\Phi \equiv \Psi$ dokazatelným výrokem (tautologií), axiomem, postulátem nebo definicí, pak každý výskyt Φ lze nahradit Ψ .
4. $\Phi \mid \square\Phi.$
5. $\Phi \mid \forall(\xi)\Phi.$
6. $(\exists\xi)\Phi(\xi) \mid \Phi(\alpha);$ přitom α je symbol, který se v důkazu dosud neobjevil.
7. $(\forall\xi)\Phi(\xi) \mid \Phi(\alpha);$ přitom α je symbol, který se v důkazu objevil před výrokem $\forall(\xi)\Phi(\xi).$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y \text{ ap.}$

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y \text{ ap.}$

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y \text{ ap.}$

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y \text{ ap.}$

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Postuláty:

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Postuláty: (A1) $\mathcal{P}(X) \equiv \neg \mathcal{P}(\neg X)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Postuláty: (A1) $\mathcal{P}(X) \equiv \neg \mathcal{P}(\neg X)$

(A2) $\left(\mathcal{P}(X) \quad \& \quad \square(\forall x)(X(x) \rightarrow Y(x))\right) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Postuláty: (A1) $\mathcal{P}(X) \equiv \neg \mathcal{P}(\neg X)$

(A2) $\left(\mathcal{P}(X) \quad \& \quad \square(\forall x)(X(x) \rightarrow Y(x))\right) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$

(A3) $\mathcal{P}(X) \rightarrow \square \mathcal{P}(X)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Postuláty: (A1) $\mathcal{P}(X) \equiv \neg \mathcal{P}(\neg X)$

(A2) $\left(\mathcal{P}(X) \quad \& \quad \square(\forall x)(X(x) \rightarrow Y(x))\right) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$

(A3) $\mathcal{P}(X) \rightarrow \square \mathcal{P}(X)$

(A4) $\mathcal{P}(G)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Gödelův systém:

Abeceda: Objekty: a, b, c, \dots, x, y, z

Vlastnosti objektů: A, B, C, \dots, X, Y, Z

Vztahy mezi vlastnostmi a objekty: $X \text{ Rel } y$ ap.

Vlastnosti vlastností: $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \dots$

Primitivní predikát: \mathcal{P}

Definice: $G(x) \equiv (\forall X)(\mathcal{P}(X) \rightarrow X(x))$

$X \text{ Ess } a \equiv X(a) \quad \& \quad (\forall Y)\left(Y(a) \rightarrow \square(\forall z)(X(z) \rightarrow Y(z))\right)$

$N(a) \equiv (\forall X)(X \text{ Ess } a \rightarrow \square(\exists x)X(x))$

Postuláty: (A1) $\mathcal{P}(X) \equiv \neg \mathcal{P}(\neg X)$

(A2) $\left(\mathcal{P}(X) \quad \& \quad \square(\forall x)(X(x) \rightarrow Y(x))\right) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$

(A3) $\mathcal{P}(X) \rightarrow \square \mathcal{P}(X)$

(A4) $\mathcal{P}(G)$

(A5) $\mathcal{P}(N)$

Důkaz $\square(\exists x)G(x)$

Kroky důkazu

T1 (Věta) $\mathcal{P}(X) \rightarrow \diamond(\exists x)X(x)$

C1 (Důsledek) $\diamond(\exists x)G(x)$

L1 (Lemma) $G(x) \rightarrow (\forall X)(X(x) \rightarrow \mathcal{P}(X))$

T2 (Věta) $G(x) \rightarrow G \text{ Ess } x$

L6 (Lemma) $G(x) \rightarrow \square(\exists x)G(x)$

C2 (Důsledek) $\square(\exists x)G(x)$

$\square(\exists x)G(x)$ a Bůh



Petr Vopěnka: ... nemá právo nazývat se Bohem takové jsoucno, které je podřízeno rozumu. Rozum nestojí nad Bohem, ale Bůh stojí nad rozumem.

Pavol Zlatoš: ... aká ubohá by bola naša viera, keby pre nás Gödelove axiómy a definície, ako aj logické axiómy a pravidlá modálnej logiky druhého rádu boli ľahšie prijateľné a uveriteľné než samotné tvrdenie o nevyhnutnosti Božej existencie.



Petr Hájek: Náboženská víra nespočívá v přijetí nějakých axiomů, ale v přijetí způsobu života (které přichází za pozváním).

$\square(\exists x)G(x)$ a Bůh



Petr Vopěnka: ... nemá právo nazývat se Bohem takové jsoucno, které je podřízeno rozumu. Rozum nestojí nad Bohem, ale Bůh stojí nad rozumem.

Pavol Zlatoš: ... aká ubohá by bola naša viera, keby pre nás Gödelove axiómy a definície, ako aj logické axiómy a pravidlá modálnej logiky druhého rádu boli ľahšie prijateľné a uveriteľné než samotné tvrdenie o nevyhnutnosti Božej existencie.



Petr Hájek: Věřím, že Gödelův důkaz by si zasloužil podobný rozbor, jaký představil slavný protestantský teolog K. Barth pro důkaz Anselmův.

$\square(\exists x)G(x)$ a Büh

- $\mathcal{P}(X) \rightarrow \square\mathcal{P}(X)$

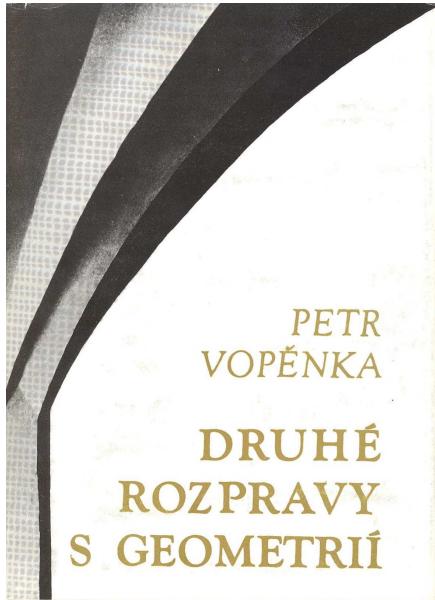
$\square(\exists x)G(x)$ a Büh

- $\mathcal{P}(X) \rightarrow \square\mathcal{P}(X)$
- $\left(\mathcal{P}(X) \ \& \ \square(\forall x)(X(x) \rightarrow Y(x)) \right) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$

$\square(\exists x)G(x)$ a Büh

- $\mathcal{P}(X) \rightarrow \square\mathcal{P}(X)$
- $\left(\mathcal{P}(X) \And \square(\forall x)(X(x) \rightarrow Y(x)) \right) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$
- Gödelův systém má i triviální model.

□($\exists x$) $G(x)$ a novověká přírodověda



Petr Vopěnka: Novověká věda čerpá z tolika předpojatostí zděděných ze scholastiky, že je schopna zpětně dokázat, že je nutné, aby byl Bůh. Nejde pochopitelně o nějakého novodobě vykládaného Boha, ale o takového, jenž odpovídá poměrně jednoduchým středověkým představám. Avšak právě vědecký důkaz nutnosti takového Boha – úvahami sice nepřesvědčivými, avšak obvyklými v novověké matematice a logice – dosvědčuje, o jaké předpojatosti se novověká věda opírá, i když si toho není vědoma.

□($\exists x$)G(x) a novověká přírodověda

Ladislav Kvasz: Matematika 16. a 17. století nebyla pouhým obnovením antické tradice. Lišila se odní v celé řadě aspektů, které mohou – podle mého názoru – být připsány vlivu monotheistické teologie na matematiku.

Article
The Invisible Link Between Mathematics and Theology
Ladislav Kvasz



The Invisible Link Between Mathematics and Theology

If we compare the mathematics of antiquity with that of the seventeenth century, we find differences in a whole range of aspects. For the ancients, notions like infinity, chance, space, or motion did not enter mathematics, while in the seventeenth century new mathematical theories about these notions were developed. In this article I want to focus on one aspect of the influence of theology. For the ancients, ontology and epistemology were in unity. They considered the world to be as it is because of their theophenomena as infinity or chance, which appeared in the world. In the seventeenth century, however, ontology and epistemology differ in a fundamental way. The being of the world is determined by our theoretical God, whereas the being of the world is determined by its own laws. It is this gap between ontology and epistemology which makes the mathematicalization of notions such as infinity or chance, despite their apparent ambiguity, possible.

In the history of mathematics, we can find several topics that reveal a direct connection between mathematics and theology. Perhaps the most famous of them is set theory. The concept of the potential infinity is set theory is related to that of the actual infinity. In the works of Bernard Boncompagni, we can find some interesting remarks on this topic. This hidden influence concerns the boundary, discriminating the mathematical from the non-mathematical. In set theory, we find theological influences that are not directly related to the notion of God. In the first part of this article, I present five examples from the history of mathematics that illustrate the role of mathematics in theological proofs. The first chapter concerns the ontological proof of God's existence (the existence of all real predicates). From the point of view that all real predicates are created by God, the existence does not follow. In mathematical logic, the same problem appears in the form of the syntax of predicate calculus. In accordance with this principle, existence is facilitated by using quantifiers and not predicates. Nevertheless, besides such direct connections, there are also more subtle influences. We also can find a hidden God. In my view, this is even more important than the direct influence. This hidden influence concerns the boundary, discriminating the mathematical from the non-mathematical. In the second part of this article, I present five examples from the history of mathematics that illustrate the role in the understanding of the history of mathematics ...

An ...
important
influence of
theology on
mathematics ...
concerns the
boundary ...

Ladislav Kvasz was born in Bratislava in 1982. He graduated in 2006 in Mathematics at the Comenius University in Bratislava. In 2006, he received the title of Doctor of Philosophy in Mathematics and obtained his Ph.D. in philosophy. Since 2006, he has been a lecturer at the Faculty of Mathematics and Physics of the Comenius University. In 2010, he received the title of Doctor of philosophy in 1999. Currently, Ladislav's main field of interest is history of mathematics and philosophy of mathematics, which he attempts to research in historical-cultural background. His address is: Department of Mathematics, FMFI UK, Mlynské nivy, 84248 Bratislava.

Volume 56, Number 2, June 2014

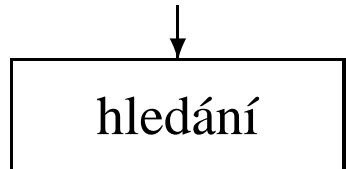
111

$\square(\exists x)G(x)$ a novověká přírodověda

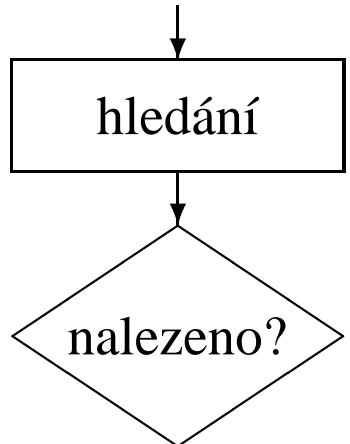
Ladislav Kvasz: ... Staří chápali ontologii v jednotě s epistemologií. Svět je takový, jak se jeví; proto například nekonečno nebo náhoda, které se jim jevily jako nejasné, za nejasné považovali. Pro moderního člověka se však ontologie a epistemologie podstatně liší. Bytí světa je určeno všemocným Bohem, proto je svět dokonalý. Naproti tomu naše vnímání je určeno našimi omezenými schopnostmi, a proto je nejasné. A právě toto rozštěpení ontologie a epistemologie umožnilo matematizaci takových pojmů jako nekonečno, pohyb, proměnná, náhoda; navzdory tomu, že se jeví jako nejasné.

$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka

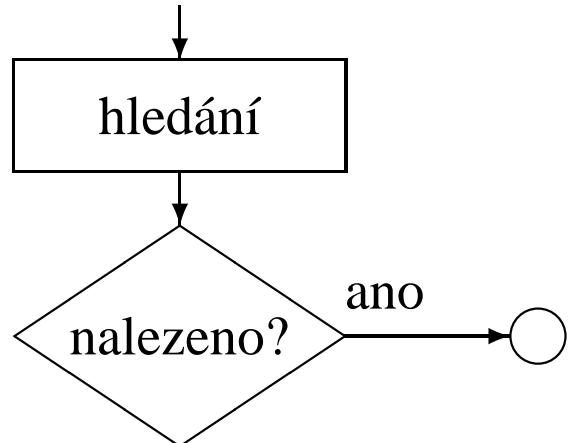
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



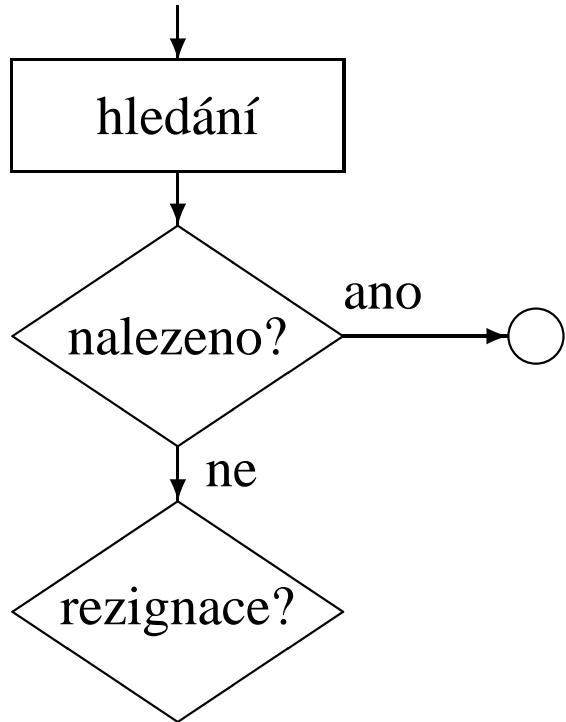
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



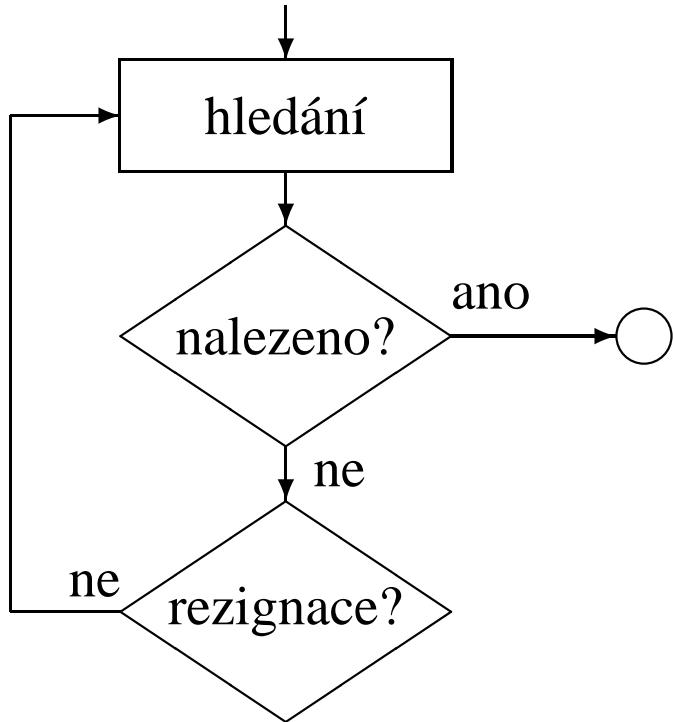
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



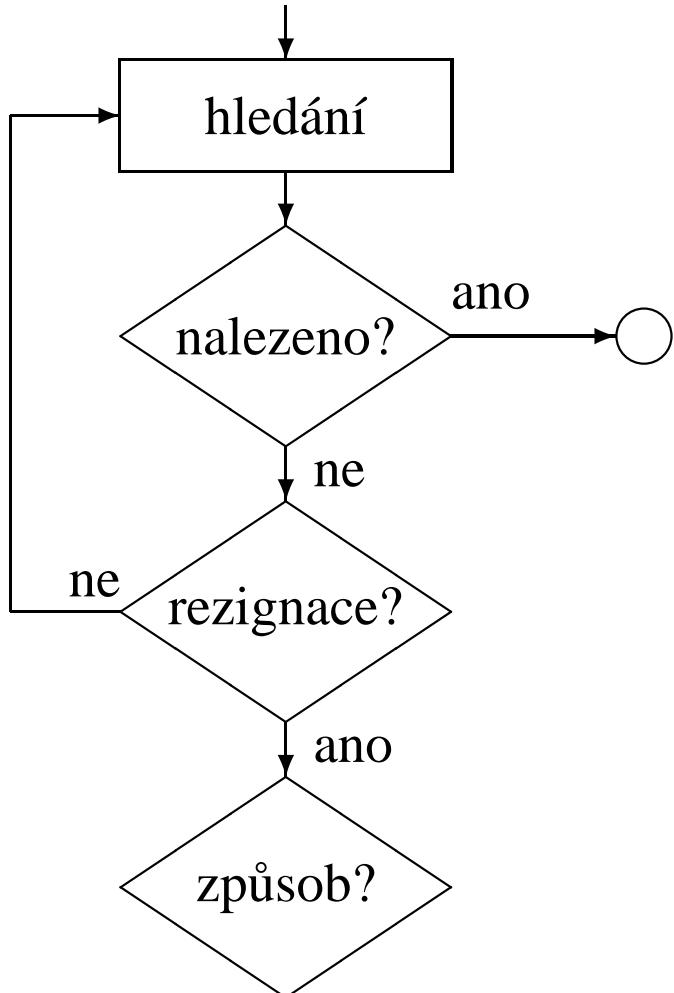
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



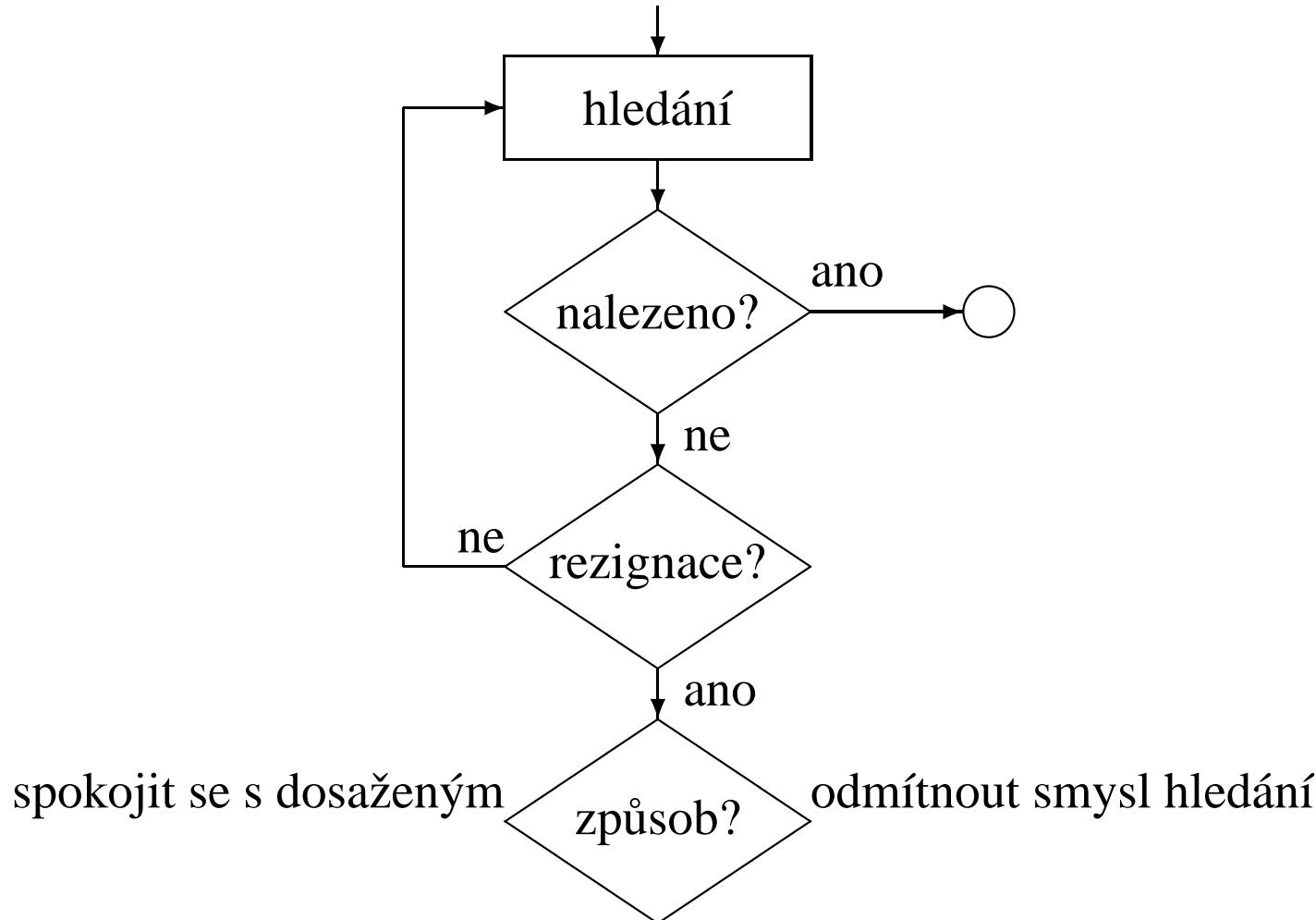
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



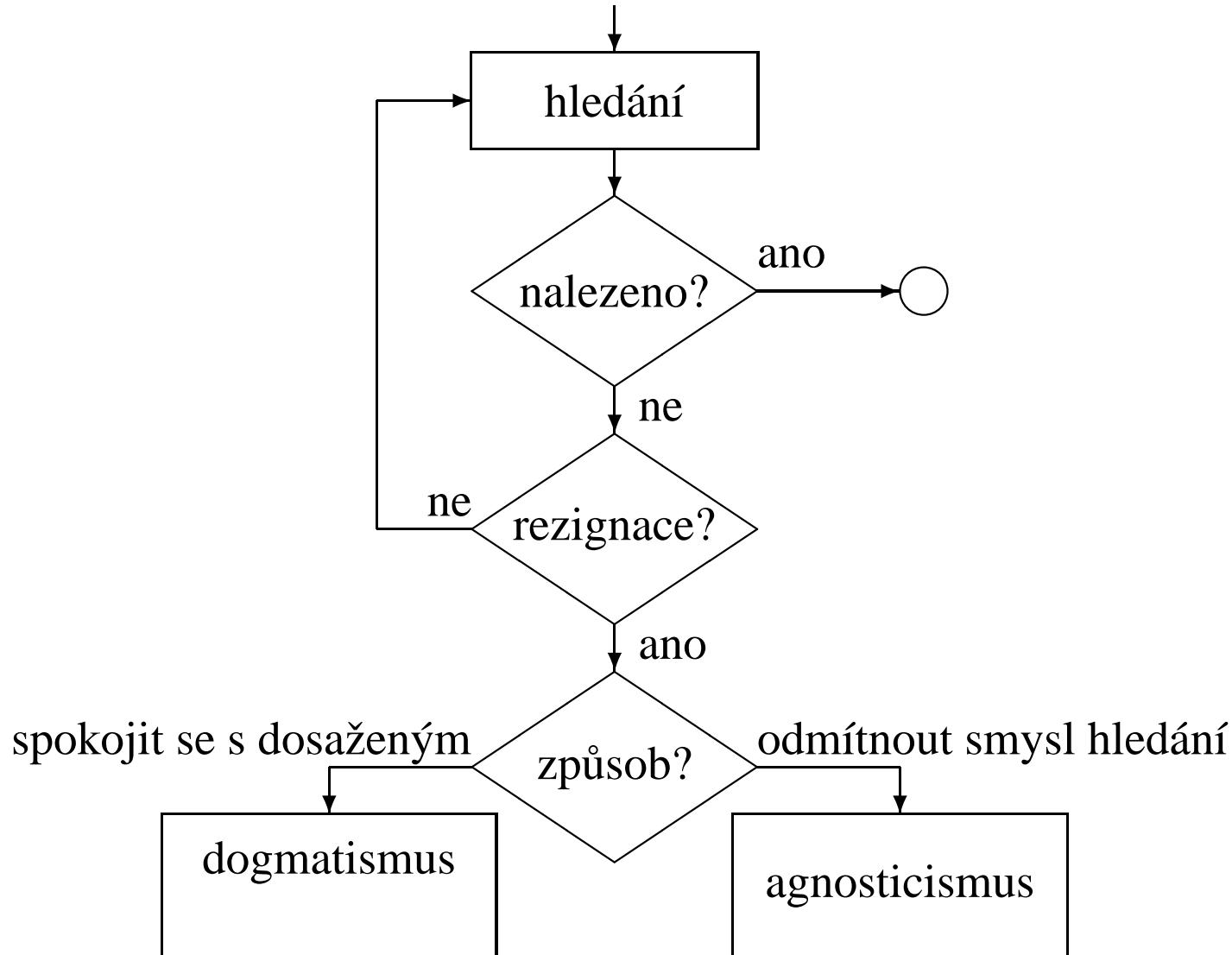
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



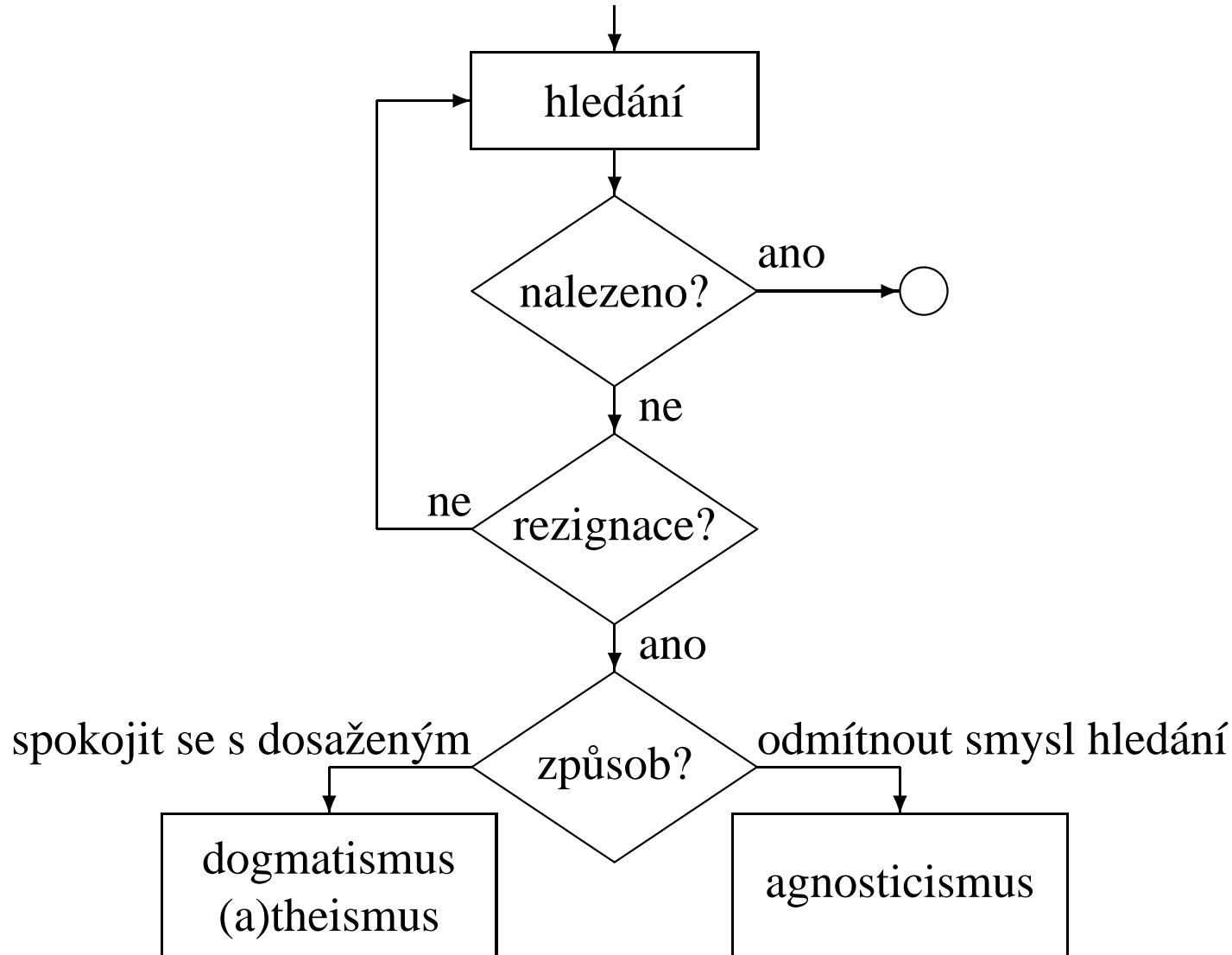
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



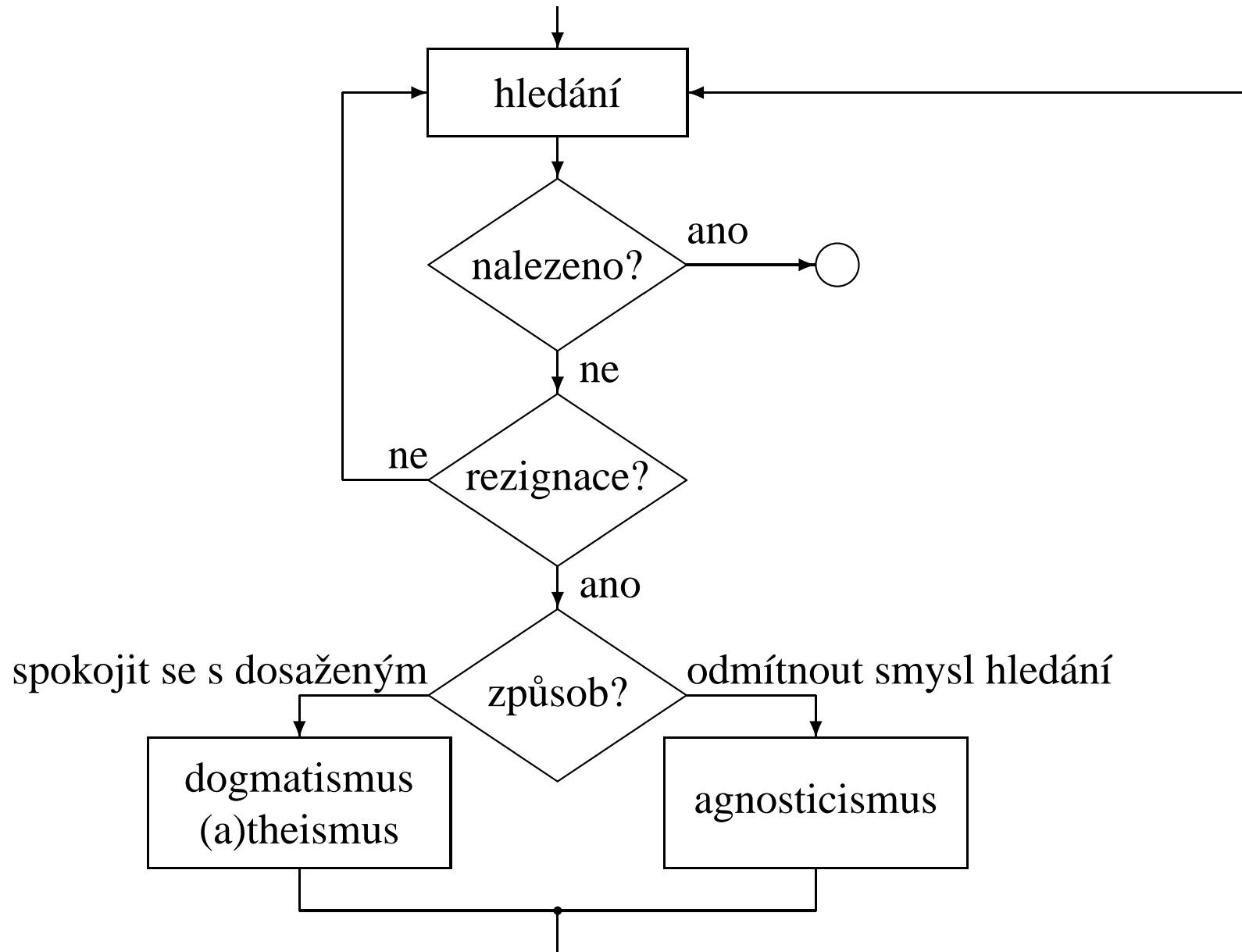
$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



$\square(\exists x)G(x)$ a postoj člověka



$$\square(\exists x)G(x)$$

