

Nainmí TM vs (ZFC): Proč tak složitě?

Opakování • (nainmí def. mn.)

Množina je každý soubor  $M$  určitých, rozlišitelných objektů  $m$  našeho nazírání nebo myšlení **shrnutých v celek**.

- (ZFC): 1) axiom existence, 2) ax. extenzionality ... atd.

Měkké kresení: Centrálním pojmem vyšší mat. je nekonečno.

- Zenón z Eleje (cca 490-430 př. kr.)

... aktuální nekonečno

A	$\mathbb{Z}$	$t=0$
•	•	

- Aristotelés (384-322 BC)

... potenciální nekonečno

•	•	$t=1$
•	•	$t=3/2$

Alh.  $\infty$ :  $\infty$  na výjimky ohnutí času  
(výjimka: G.W. Leibniz)

Eukleidés: (ca 365-300 BC) myšlel pásmu  
„celek > část (nashmí)“

(rigidně dohráno po 2 tisíce let)

Galilei (1564-1642)  $m \mapsto m^2$  bijekce

$\Rightarrow$  nemá smysl porovnávat  $\infty$ .

C.F. Gauss (1777-1855):  $\infty$  je prostředek  
k vyjadřování.

Zlom: český mat., logik, teolog, filosof  
Bernard Bolzano (1781-1848)

- zavedl myšlenku množiny
- úvahy o základě matematiky
- "Paradoxy nekonečna" (vyd. 1857)

Georg Cantor (1845-1918)

- vynalezl TM v letech 1873-1884
- $|\mathbb{R}| > |\mathbb{N}|$  ... "různě velká nekonečna"
- $\exists$  transcendentních čísel:
  - algebraická čísla tvoří množinu  $\mathcal{A}$ ,  
 kde  $\mathcal{A} \approx \mathbb{N}$
  - Ale  $\mathbb{R} \supset \mathbb{N}$ , takže  
 $\mathbb{R} \supset \mathcal{A} \Rightarrow \underbrace{\mathbb{R} \setminus \mathcal{A}}_{\text{transc. čísla}} \neq \emptyset$

- ryse existenci díkaz
- bylo odmítáno pro "nekonstruktivní"

1900 II. ICM v Paříži

- D. Hilbert (1862-1943):

23 "Hilbertových" problémů

1) CH ... Hypotéza kontinua:  
 $(\forall x) \omega \leq x \leq \mathbb{R} \rightarrow$   
 $x \approx \omega \vee x \approx \mathbb{R}$

- 2) Postavit M. na první náklady, a to ku,  
 je dokážeme konzistenci ax. (PA)  
 nejlépe i úplnost.

Bertrand Russell (1872-1970)

Russellův paradox (publ. 1903)

$$y = \{ x : x \notin x \}$$

"Množina všech množin, tj. nejsou vlastním prvkem."

Q:  $y \overset{?}{\in} y$

• necht ano:  $y \in y$  Pak

podle definice musí být  $y \notin y$   $\Leftarrow$

• necht ne: Pak  $y \notin y$ . Tj.

$y$  splňuje def.  $y$ , takže  $y \in y$   $\Leftarrow$

R. paradox je ve skutečnosti SPOR v rámci TM.

To vedlo k axiomatizaci TM.

V (ZF)  $y$  není dobře def. množina.

Věta: V (ZF) neexistuje množina všech množin  $V$ .

Důkaz: Kdyby  $V$  byla množina,

pak  $y = \{ x \in V : x \notin x \}$  je množina

podle axiomu vydělení pro formuli

$\varphi(x) : x \notin x$ . Tj.  $y$  je množina.

ale  $y \in y \rightarrow \Leftarrow$  a  $y \notin y \rightarrow \Leftarrow$   $\Leftarrow$

• Paradox holice: V jistém městě je holíč, který musí (podle zákona) holit všechny muže, kteří se neholí sami.

Pokud holíč je muž:

- pokud se holí, tak se holí sám, takže se nesmí holit!  $\Leftarrow$
- pokud se neholí sám, má holit holíč, tj. on sám!  $\Leftarrow$

• Richardův / Berryho paradox:  
(paradox "sta slov"):

Zafixujeme slovník spisovné češtiny.

$Z = \{ m \in \mathbb{N} : m \text{ se dá jednoznačně definovat pomocí nejvýše sta slov z daného slovníku} \}$ .

$$m = \min(\mathbb{N} \setminus Z)$$

Tj.  $\lceil m$  je nejmenší přirozené číslo

které se nedá jednoznačně definovat pomocí nejvýše sta slov z daného slovníku.

$\lceil$  — jednoznačně definuje  $m$  pomocí méně než 100 slov.

(konkrétně 17)

Kurt Gödel (1906-1978) narozen v Brně.

Chceme: axiomatický systém splňující:

- 1) nesámislost axiomů
- 2) úplnost systému
- 3) bezespornost (konsistentnost)

1931 K.G. publikoval větu o neúplnosti:

v libovolném <sup>konsistentním</sup> formálním systému, kde lze vybudovat aritmetiku  $\mathbb{N}$ , existují pravdivá tvrzení, která nejsou dokazatelná.

$x \dots 5$   
 $\notin \dots 1$   
 $\forall \dots 2$   
 $( \dots 3$   
 $) \dots 4$

Zakóduje formulí:

$(\forall x) x \notin x : \varphi$

$2^3 3^2 5^5 7^4 11^5 13^1 17^5$

Gödelovo číslo formule  $\varphi$ .

$\varphi$ : Formule  $\varphi$  není dokazatelná.]

Protože systém je konsistentní,  
 $\varphi$  je pravdivá, a tím pádem je  
nedokazatelná.

[Když byla nepravdivá, měli bychom  $\neg \varphi$ ]

2. V. o neúplnosti:

V takých systémoch alebo dokazat  
konzistenciu systému.

Špeciálne: (ZF) je neúplná a  
jej konzistentnosť nejistá.

CH ... Continuum Hypothesis:

je nerozhodnuteľná v ZFC.

CH ani  $\neg$ CH nemajú v ZFC DK.

CH ;  $\neg$ CH jsou rel. konz. vzhľadom k ZFC

Tj. ZFC je konz.  $\Rightarrow$

$\Rightarrow$  ZFC + CH je konz.  $\wedge$

ZFC +  $\neg$ CH je konz.

— Cohen ... dokázal nerozhodnosť CH

dostal za to Fieldsovu medailu.