

Přednáška 1 Organizace a úvodní poznámky

- 1) \mathbb{R} - reálná čísla, 2) posloupnosti a řady, 3) funkce jedné proměnné.

\mathbb{R} 1) Reálná čísla geometricky: ... 0 ...

aritmetyky: (neto krevě!) desetinné rozvoje, jako

$$\frac{5}{3} = 1.666\dots, -\pi = -3.1415926\dots, 12.0375\dots$$

$$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\} - \text{přirozená čísla}$$

$$\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\} - \text{celá čísla}$$

$$\mathbb{Q} = \left\{ \frac{a}{b} \mid a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0 \right\} - \text{racionální čísla čili}$$

zlomky

\mathbb{Q} jsou racionální kvivá tenkrát zlomky, $= \frac{50}{30} = \frac{10}{-6}$

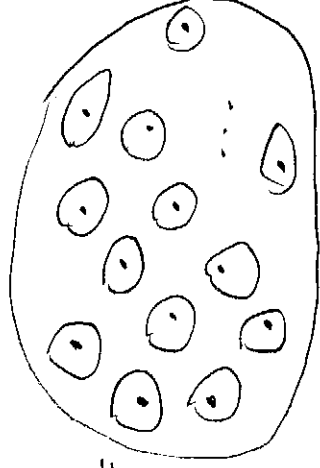
$$= \frac{55}{-33} = \frac{-5}{3} = \dots$$

↑

zlomek v

základním tvaru

$$\mathbb{Q} =$$



$$\frac{a}{b} = \frac{c}{d} \iff ad=bc$$

$$\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$$

$\mathbb{Z} \in \mathbb{Z}$ chápeme jako $\frac{z}{1}$

jako

$\frac{a}{b}$ chápeme jako periodický des.

rozvoj, např. $\frac{1}{30} = 0.03333\dots$

Obvyklé sčítání +, násobení a uspořádání -
na \mathbb{Q} :

$\forall \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{Q}$:

$(\alpha + \beta) + \gamma = \alpha + (\beta + \gamma), (\alpha\beta)\gamma = \alpha(\beta\gamma)$ - asociativita

$\alpha + \beta = \beta + \alpha, \alpha\beta = \beta\alpha$ - komutativita

$\alpha(\beta + \gamma) = (\alpha\beta) + (\alpha\gamma)$
= $\alpha\beta + \alpha\gamma$ - distributivita

\exists prvky $\bar{0}, \bar{1} \in \mathbb{Q}$, že $\bar{0} \neq \bar{1}$ a pro $\forall \alpha \in \mathbb{Q}$ platí, že

$\alpha + \bar{0} = \alpha, \alpha \bar{1} = \alpha$ - neutrální prvky

$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{Q}, \beta \neq \bar{0}, \exists$ prvky $-\alpha, \beta^{-1} \in \mathbb{Q}$, že platí

$\alpha + (-\alpha) = \bar{0}, \beta \cdot \beta^{-1} = \bar{1}$ - invertní prvky

Obecně a abstraktně, $(T, +, \cdot)$ (množina se dvěma binárními operacemi) splňuje vše toto je těleso.

V $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$ můžeme vidět $\bar{0} = \frac{0}{1} = 0, \bar{1} = \frac{1}{1} = 1$ a, pro $\alpha = \frac{a}{b}, \beta = \frac{c}{d}$ - $\alpha = \frac{-a}{b}, \beta^{-1} = \frac{d}{c}$.

Úloha 1 V tělese jsou neutrální a invertní prvky jednorázově určené.

Úloha 2 Uveďte příklad konečného tělesa.

$\forall \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{Q} : \alpha < \beta \ \& \ \beta < \gamma \Rightarrow \alpha < \gamma$ - transitivita

: platí právě jedno z $\alpha < \beta, \alpha = \beta, \beta < \alpha$

- trichotomie

3
Obecně = abstraktně, $(X, <)$ (množina s binární vztah)
splňující tyto dva axiomy je lineární uspořádání.

$$\forall \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{Q}: \alpha < \beta \Rightarrow \alpha + \gamma < \beta + \gamma - \text{monotonie}$$
$$: \alpha < \beta, \gamma > 0 \Rightarrow \alpha \gamma < \beta \gamma - \text{monotonie násobení}$$

Obecně a abstraktně, $(T, +, \cdot)$ (množina se dvěma binárními operacemi a binární vztah) splňující všechny předchozí axiomy je uspořádané těleso.

Věta 3 V usp. tělese platí, že $0 < 1, x^2 = x \cdot x \geq 0$
z každé usp. těleso je nekonečné.
> nebo =

Věta - shrnutí \mathbb{Q} s obvyklým $+, \cdot$ a $<$ je usp. těleso

Rovněž $(\mathbb{R}, +, \cdot)$ je usp. těleso, které rozšiřuje $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$. \mathbb{R} má oproti \mathbb{Q} navíc dvě věci: vespolečnost a úplnost.

Nespolečnost \mathbb{R} Řekneme, že množina X je

• nejvýše spočetná, když existuje posloupnost $A = (a_1, a_2, a_3, \dots)$, že $a_n \in X$ pro každé n a, naopak, pro každé $x \in X$ existuje $n \in \mathbb{N}$, že $a_n = x$.

Posloupnost A tedy "vycerpává" množinu X .

- 4
- Spočítaná, když je X nekonečná a nejvýše spočítaná.
 - nespočítaná, když X není nejvýše spočítaná.

Nespočítaná množina je tedy nekonečná a nelze ji vyčerpát žádnou posloupností.

Příklad 4. Každá konečná množina je nejvýše spočítaná.

Spočítané množina je nejvýše spočítaná. \mathbb{Z} je spočítaná,

vyčerpává ji posloupnost $(0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots)$.

① Je též spočítaná (bereme jen složky v fakt. tvaru):

$(\frac{0}{1}, \frac{1}{1}, \frac{1}{1}, \frac{2}{1}, \frac{-1}{2}, \frac{1}{1}, \dots), (\frac{1}{3}, \frac{2}{3}, \frac{-1}{7}, \frac{1}{7}, \dots)$

$X \subset Y$, Y nejvýše spočítaná $\Rightarrow X$ nejvýše spočítaná.

úloha 4 x_1, x_2, x_3, \dots buďte nejvýše spočítané množiny.

Ukažte, že množiny $x_1 \cup x_2, x_1 \cup x_2 \cup \dots \cup x_n$ a dokonce

$\bigcup_{n=1}^{\infty} x_n = x_1 \cup x_2 \cup x_3 \cup \dots$ jsou nejvýše spočítané.

Existují nespočítané množiny?

Věta (G. Cantor, 1873)

Množina \mathbb{R} je nespočítaná.

D. $\mathbb{R} = \{\pm \text{desetinné rozvoje}\}$. Ukažeme, že není množina

řada $x = \{0, a_1 a_2 a_3 \dots \mid a_i = 1 \text{ nebo } 2\}$ (za des.

teček jsou jen jedničky a dvojky) je nespočítaná. Tím

spíše celý \mathbb{R} . Nejdí $P = (p_1, p_2, p_3, \dots)$ je libovolná posloupnost sčl. v X , tj. $p_n \in X$ pro každé n .

Vyvoláme takové číslo $x \in X$, že $x \neq p_n$ pro každé n . Tím
ukážeme, že řádová posloupnost P nevycerpává X . Necht'

- například $p_1 = 0$. ① 2 2 2 1 1 1 ...
- $p_2 = 0$. 2 ② 2 1 1 2 2 ...
- $p_3 = 0$. 1 2 ① 2 1 2 2 ...
- $p_4 = 0$. 1 1 1 ① 1 1 1 ...
- $p_5 = 0$. 2 2 2 1 ② 2 2 ...

diagonální:
cifry

Číslo x dejmyjeme jako $x = 0.d_1d_2d_3\dots$, kde d_n
je n -tá cifra "na řadě teček". Zvěřej-
ná" znamená výměnu $1 \leftrightarrow 2$. V našem příkladě čí-
slo x bude $x = 0.21221\dots$. Je jasné, že
 $x \in X$. Rovněž $x \neq p_n$ pro každé n , protože čísla x a p_n se
liší přinejmenším v n -té cifře za des teček (viz ještě
poznámku níže). → konec diktaři

Předlozím postup, konstrukci x pomocí diagonál-
ních čísel čtení posloupnosti P , se říká diagonálnízac
(diagonální argument).

Poznámka. Reálná čísla a des. Vorvoje si jednoznačně
odpovídají, s výjimkou synonymních Vorvojů jako
0.729999... = 0.730000... (což píšeme jako 0.73),
když má reálné číslo dva formálně různé des. Vorvoje.
Tomu jsme se v diktaři vyhnuli, Vorvoje

Konání množin... a množin... Jsme vůbec vedro voliti.
(Ještě jeden příklad symyria vsvoji: +0.000... = -0.000...)

Úloha 5

Dítko Cantory věty fakticky dokazuje, že množina $P(\mathbb{N}) = \{X \mid X \subset \mathbb{N}\}$ (množina všech podmnožin množiny přiv. čísel) je řád nepočítatelná. Jak?

$d \in \mathbb{R}$, $d = \sum_{i=1}^{\infty} a_i \cdot 10^{-i}$, kde $a_i \in \{0, 1, 2, \dots, 9\}$

a_i jsou některé množiny nuly. Např. pro

$d = -3.1415926\dots$ je $a_1 = -$, $a_2 = 0$ pro $n > 0$,

$a_3 = -0000031415\dots$ $\{a(0) = 3, a(-1) = 1, a(-2) = 4, \dots\}$

Reálné číslo $d = \sum a_i 10^{-i}$ je algoritmicky vyčíslitelné

tedy existuje algoritmus (tj. počítačový program) se vstupem $n \in \mathbb{Z}$ a výstupem $\{a_0, a_1, \dots, a_n\}$, který pro vstup $n \in \mathbb{Z}$ jako výstup vyprodukuje $a(n)$, tj. cifru čísla d s vádím 10^n . Necht'

$\mathbb{W} = \{ \text{alg. vyčíslitelná reálná čísla} \}$

Př. 1. úloha $\sqrt{2} = 1.4142135\dots$, $\frac{1}{9} = 0.1111\dots$

$-\pi = -3.1415926\dots$ spod. patří do \mathbb{W} , jsou to alg. vyčíslitelná reálná čísla. Tež $\mathbb{Q} \subset \mathbb{W}$.

Existují reálná čísla, která se nedají alg. vyčíslit? Skoro všechna jsou taková! - to plyne z C. věty

Tvrzení Množina V je spočetná

D. Prolož množina algoritmu (k počítačové programu) je spočetná. Programy, napsané v nějakém progr. jazyce, máme zto točit se slovy nad nějakou konečnou abecedou

A. Nemí těžké vidět, že množina všech slov $A^* = \{a_1 a_2 \dots a_n \mid a_i \in A\}$ nad konečnou abecedou A je spočetná. \square

Důsledek (Cantorovy věty)

Množina $\mathbb{R} \setminus V$ alg. ne-
výčslitelných reálných čísel je neespočetná.

D. Kdyby $\mathbb{R} \setminus V$ byla nejvíce spočetná, byla by nejvíce spočetná i $\mathbb{R} = V \cup (\mathbb{R} \setminus V)$, což podle Cantorovy věty není. \square

Závěr. Množiny $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C} \setminus V$ jsou jen nepříliš při měří Oceánu \mathbb{R} . Reálných čísel se nelze zbavit nikdy algoritmicky dostknout.