

# OBČASNÝ SEMINÁŘ Z MATEMATICKÉ ANALÝZY

PETR VODSTRČIL

15. 11. 2022

# CO JSOU TO REAĽNÁ ČÍSLA?

①

Jako nástroj ke konstrukci reálných čísel nám budou sloužit pro Dedekindovy řezy.

Předpokládejme, že máme k dispozici

strukturu  $(\mathbb{Q}, +, \cdot, <)$  plňující následující  
[racionalní čísla]

axiomy:

$$\textcircled{A1} \quad (\forall a, b \in \mathbb{Q}) : a + b = b + a$$

$$\textcircled{A2} \quad (\forall a, b, c \in \mathbb{Q}) : a + (b + c) = (a + b) + c$$

$$\textcircled{A3} \quad (\exists 0 \in \mathbb{Q})(\forall a \in \mathbb{Q}) : a + 0 = a$$

$$\textcircled{A4} \quad (\forall a \in \mathbb{Q})(\exists (-a) \in \mathbb{Q}) : a + (-a) = 0$$

$$\textcircled{A5} \quad (\forall a, b \in \mathbb{Q}) : a \cdot b = b \cdot a$$

$$\textcircled{A6} \quad (\forall a, b, c \in \mathbb{Q}) : a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$$

$$\textcircled{A7} \quad (\exists 1 \in \mathbb{Q})(\forall a \in \mathbb{Q}) : a \cdot 1 = a \quad [1 \neq 0]$$

$$\textcircled{A8} \quad (\forall a \in \mathbb{Q} \setminus \{0\})(\exists a^{-1} \in \mathbb{Q}) : a \cdot a^{-1} = 1$$

$$\textcircled{A9} \quad (\forall a, b, c \in \mathbb{Q}) : a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$$

$\textcircled{A10}$  Pro každé  $a, b \in \mathbb{Q}$  nastává právě jeden z případů  
 $a < b, a = b, b < a.$

$$\textcircled{A11} \quad (\forall a, b, c \in \mathbb{Q}) : (a < b \wedge b < c) \Rightarrow a < c$$

$$\textcircled{A12} \quad (\forall a, b, c \in \mathbb{Q}) :$$

$$a < b \Rightarrow a + c < b + c$$

$$(a < b \wedge c > 0) \Rightarrow a \cdot c < b \cdot c$$

Cílem nyní bude definovat strukturu  $(\mathbb{R}, +, \cdot, <)$  <sup>[reálná čísla]</sup>  
 splňující kromě všech výše uvedených axiomů  
 (ve ključ množinu  $\mathbb{Q}$  nahradíme množinou  $\mathbb{R}$ )

i axiom

$\textcircled{A13}$  Každá neprázdná shora omezená množina  
 $M \subset \mathbb{R}$  má v  $\mathbb{R}$  supremum.

$\textcircled{A13'}$  Každá neprázdná zdola omezená množina  
 $M \subset \mathbb{R}$  má v  $\mathbb{R}$  infimum.

### CVIČENÍ

Pokud jsou  $\textcircled{A1} - \textcircled{A12}$  splněny, jsou  $\textcircled{A13}$  a  $\textcircled{A13'}$

ekvivalentní.

## DEFINICE ŘEZU

Dvojici množin  $(A, B)$  ( $A, B \subset \mathbb{Q}$ ) nazýváme řezem, platí-li:

- $A \neq \emptyset, B \neq \emptyset$
- $A \cup B = \mathbb{Q}$
- $(\forall a \in A)(\forall b \in B) : a < b$

$A$  - dolní skupina řezu  
 $B$  - horní skupina řezu

## VĚTA

Množina  $B \subset \mathbb{Q}$  je horní skupinou nějakého řezu, právě když platí podmínky:

- 1)  $B \neq \emptyset, B \neq \mathbb{Q}$
- 2)  $\text{je-li } b' \in B, b' > b, \text{ pak } b' \in B.$   
[ $b' \in \mathbb{Q}$ ]

## DŮKAZ

je jednoduchým cvičením.

## PŘÍKLADY ŘEZŮ

a)  $\mathcal{L} = (A, B)$ , kde  $A = \{x \in \mathbb{Q} : x \leq 0\}$ ,  
 $B = \{x \in \mathbb{Q} : x > 0\}.$

[jámi]

b)  $\mathcal{L} = (A, B)$ , kde  $B = \{x \in \mathbb{Q} : x > 0 \wedge x^2 > 2\}$ ,

$A = \mathbb{Q} \setminus B$ .

[Ověřte, že se jedná o řez.]

Uvažujme nyní libovolný řez  $\mathcal{L} = (A, B)$ .

Přejmeme nastane právě 1 ze 4 možností :

- 1)  $\max A$  existuje,  $\min B$  neexistuje.
- 2)  $\max A$  neexistuje,  $\min B$  existuje.
- 3)  $\max A$  ani  $\min B$  neexistují.
- 4)  $\max A$  i  $\min B$  existují.

### CVIČENÍ

Dokažte, že neexistují řezy typu 4).

Řezy typu 2) budeme od této chvíle ne slyšet úvahou vylučovat a uvažovat budeme pouze řezy typu 1) a 3), tj. takové řezy, jejichž horní skupina nemá nejmenší prvek.

### DEFINICE

Řez, který je typu 1) nebo 3), nazveme reálným číslem.

### POZNÁMKA

Řez  $\mathcal{L} = (A, B)$ , kde  $A = \{x \in \mathbb{Q} : x \leq 0\}$ ,  
 $B = \{x \in \mathbb{Q} : x > 0\}$ ,  
 je řezem typu 1).

POZNÁMKA

Pro každé  $q \in \mathbb{Q}$  lze přirozeně definovat řez  $q^* = (A, B)$ ,  
 kde  $A = \{x \in \mathbb{Q} : x \leq q\}$  a  $B = \{x \in \mathbb{Q} : x > q\}$ .  
 [ $q^*$  je typu 1)]

TVRZENÍ

Řez  $\alpha = (A, B)$ , kde  $B = \{x \in \mathbb{Q} : x > 0 \wedge x^2 > 2\}$ ,  
 $A = \mathbb{Q} \setminus B$

je řezem typu 3).

DŮKAZ

Je třeba ukázat, že  $\min B$  ani  $\max A$   
 neexistují.

Dokážeme pouze první tvrzení. Druhé se dokáže  
 podobně (uvědomíme-li si, že  $(\forall x \in \mathbb{Q}) : x^2 \neq 2$ ).

Nechť  $x > 0 \wedge x^2 > 2$ . Hledáme vlastně  $y$  tak, aby  
 $0 < y < x$  a  $y^2 > 2$ .

$y$  hledáme ve tvaru  $y = x - h$ , kde  $0 < h < x$ .

$$y^2 = (x-h)^2 = x^2 - 2xh + h^2 > x^2 - 2xh > 2.$$

lze zarridit

$$\left[ h < \frac{x^2 - 2}{2x} (< x) \right]$$

□

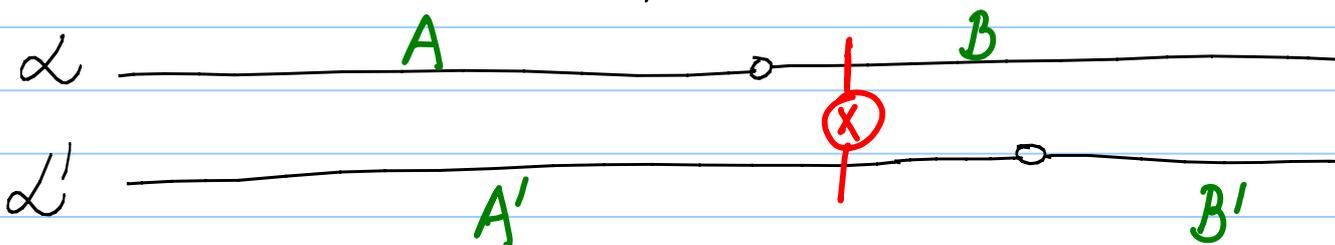
6

## USPOŘÁDÁNÍ ŘEZŮ

Nechť  $\mathcal{L} = (A, B)$  a  $\mathcal{L}' = (A', B')$ .

[uvádíme pouze řezy typu 1) a 3)]

Existují-li  $x \in \mathbb{Q}$  takové, že  $x \in A' \wedge x \in B$ , říkáme, že  $\mathcal{L} < \mathcal{L}'$ .



## CVIČENÍ

Dokažte, že pro řezy platí axiomy  $(A10)$  a  $(A11)$ .

## SČÍTÁNÍ ŘEZŮ

Nechť  $\mathcal{L} = (A, B)$  a  $\mathcal{L}' = (A', B')$ .

[uvádíme pouze řezy typu 1) a 3)]

Tak definujeme

$$\mathcal{L} + \mathcal{L}' \stackrel{\text{def}}{=} (\mathbb{Q} \setminus (B + B'), \underbrace{B + B'}).$$

$$= \{b + b' : b \in B \wedge b' \in B'\}$$

## CVIČENÍ

Dokomplete si, že  $\mathcal{L} + \mathcal{L}'$  je skutečně řez, který navíc nemá typu 2).

POZNÁMKA

- Axiomy  $\textcircled{A1}$  a  $\textcircled{A2}$  jsou pro řeky stejně splněny.
- Ukážeme, že řeka  $\mathcal{O}^* = (Q^-, Q^+)$  je nulovým prvkem v množině řek. (1. a 3. typu)

Nechť  $\mathcal{L} = (A, B)$ . Chceme dokázat, že

$$\mathcal{L} + \mathcal{O}^* = \mathcal{L}, \text{ tzv.}$$

$$B + Q^+ = B.$$

$\Leftarrow$  Je-li  $x = b + q$  ( $b \in B, q \in Q^+$ ), pak  
 $x > b$  ( $\in B$ )  $\Rightarrow x \in B$ .

$\Rightarrow$  Nechť  $x \in B$ . Protože  $\min B$  neexistuje, najdeme  $y \in B$  takové, že  $y < x$ .

Pak ovšem  $x = \underbrace{y}_{\in B} + \underbrace{(x-y)}_{\in Q^+} \in B + Q^+.$

Platí tedy i  $\textcircled{A3}$ .

- Nyní uvažujme řeku  $\mathcal{L} = (A, B)$  a k němu sestrojme řeku  $(-\mathcal{L}) \stackrel{\text{def.}}{=} (Q \setminus (Q^+ - A), \underbrace{Q^+ - A}_{=\{q-a : q \in Q^+ \wedge a \in A\}}).$

Ověřte, že  $(-L)$  je skutečně řez, který nemá typu 2).

Dále dokážeme, že  $L + (-L) = 0^*$ ,

knv.  $B + (Q^+ - A) = Q^+$

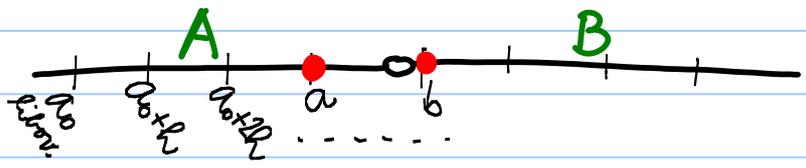
Inkluze  $\subset$  je snadná. Je-li  $x \in B + (Q^+ - A)$ , pak  $x = b + q - a$ , kde  $b \in B, q \in Q^+, a \in A$   
 $b > a \implies x > q (\in Q^+) \implies x \in Q^+$

Pro důkaz opačné inkluze  $\supset$  budeme potřebovat následující tvrzení.

TVRZENÍ

Nechť  $(A, B)$  je řez a  $h > 0$  je libovolné.  $[h \in Q]$   
Pak existuje  $a \in A$  a  $b \in B$  takové, že  $b - a = h$ .

MÝŠLENKA DŮKAZU



Nechť tedy  $x \in Q^+$ . Pak  $\frac{1}{2}x \in Q^+$  a podle pomocného tvrzení existuje  $a \in A$  a  $b \in B$  tak, že  $b - a = \frac{1}{2}x$ .  
Odkud  $x = b + (\frac{1}{2}x - a)$ .

[Platí tedy i A4.]



### NÁSOBENÍ ŘEZŮ

Nechť  $\mathcal{L} = (A, B) > 0^*$  a  
 $\mathcal{L}' = (A', B') > 0^*$ .

Kak definujeme

$$\mathcal{L} \cdot \mathcal{L}' = (\mathbb{Q} \setminus (B \cdot B'), \underbrace{B \cdot B'}).$$

$$\leftarrow \{b \cdot b' : b \in B \wedge b' \in B'\}$$

Dále definujeme

$$\mathcal{L} \cdot 0^* = 0^* \cdot \mathcal{L} = 0^* \quad \text{pro libovolné } \mathcal{L},$$

$$(-\mathcal{L}) \cdot \mathcal{L}' = \mathcal{L} \cdot (-\mathcal{L}') = -(\mathcal{L} \cdot \mathcal{L}'),$$

$$(-\mathcal{L}) \cdot (-\mathcal{L}') = \mathcal{L} \cdot \mathcal{L}' \quad \text{pro } \mathcal{L} > 0^* \\ \mathcal{L}' > 0^*.$$

### POZNÁMKA

Podobně jako u operace + bychom si myslí mohli dokázat všechny vlastnosti operace  $\cdot$ .

### CVIČENÍ

Uvažujme řez  $\mathcal{L} = (A, B)$ , kde

$$B = \{x \in \mathbb{Q} : x > 0 \wedge x^2 > 2\}, \quad A = \mathbb{Q} \setminus B.$$

Ukažte, že platí  $\mathcal{L}^2 = \mathcal{L}^*$ .

VĚTA

Každá neprázdná zdola omezená množina  $M \subset \mathbb{R}$  má v  $\mathbb{R}$  infimum.

[ $\mathbb{R}$ -množina řeší typu 1) a 3)]

DŮKAZ

Každé  $x \in M$  lze kapsat se svou  $(A_x, B_x)$ .

Definujme  $B = \bigcup_{x \in M} B_x$   $A = \mathbb{Q} \setminus B$ .

Není těžké si promyslet (udělejte to), že platí:

$$M \neq \emptyset \Rightarrow B \neq \emptyset,$$

$$M \text{ zdola omezená} \Rightarrow B \neq \mathbb{Q}$$

a že  $\alpha = (A, B)$  je řeš, který není typu 2).  
[rozmyslete si!]

Dokážeme, že platí  $\alpha = \inf M$ .

Předpokládejme, že  $(\exists x \in M) : x < \alpha$ .

$$\Rightarrow (A_x, B_x) < (A, B) \Rightarrow$$

$$\exists y \in B_x \cap A \subset B \cap A = \emptyset. \quad (\text{SPOR})$$

Je tedy  $\alpha$  dolní odhad množiny  $M$ .

(11)

Předp., že  $(A', B') = \mathcal{L}' > \mathcal{L} = (A, B) \Rightarrow$

$\exists y \in A' \cap B \Rightarrow y \in A' \cap B_x$  (pro nějaké  $x \in M$ )

$\parallel$   
 $\bigcup_{x \in M} B_x$

$\Rightarrow \mathcal{L}' > x$  (pro nějaké  $x \in M$ )  $\Rightarrow$

$\mathcal{L}'$  není dolní odhad množiny  $M$   $\Rightarrow$

$\Rightarrow \mathcal{L}$  je největší dolní odhad  $M$   $\Rightarrow$

$\Rightarrow \mathcal{L} = \inf M.$  □

## DALŠÍ TVRZENÍ EKVIVALENTNÍ S VĚTOU O SUPREMU / INFIMU

- Monotónní omezená posloupnost je konvergentní.
- Průnik do sebe vnorených uzavřených omezených intervalů je neprázdný.
- Z každé omezené posloupnosti lze vybrat konvergentní podposloupnost.
- Každá cauchyovská posloupnost je konvergentní.

# LITERATURA

- [1] JARNÍK, V. : Diferenciální počet (I).  
Praha : Academia, 1984.