

OBČASNÝ SEMINÁŘ z MATEMATICKÉ ANALÝZY

PETR VODSTRČIL

25. 10. 2016

KOUZLA SE SPOČETNOSTI

- Množina M se nazývá spočetná, jestliže existuje mezi M a \mathbb{N} bijekce.
- M je nejmíň spočetná, je-li spočetná, nebo konečná.
- Množina, která nemá ani konečná, ani spočetná, se nazývá nepsočetná.

VĚTA

$f: A \rightarrow B$, $Df = A$
 f prosté
 B nejmíň spočetná



A je nejmíň spočetná

DŮKAZ je snadným ověřením. □

VĚTA

\mathbb{Q} je spočetná množina.

DŮKAZ

Existuje posloupnost obsahující všechna racionalní čísla.

$$\begin{array}{ccccccccc} 0 & 1 & 1 & -1 & 2 & 1 & -2 & 1 & \dots \\ \swarrow & \searrow & \swarrow & \searrow & \swarrow & \searrow & \swarrow & \searrow & \dots \\ 0 & 1 & 1 & -1 & 2 & 1 & -2 & 1 & \dots \end{array}$$

\Rightarrow Existuje prosté zobrazení $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{N} \Rightarrow$ TVRZENÍ! □

VĚTA

J-li $a, b \in \mathbb{R}$, $a < b$, pak interval (a, b) je množina spočetná.

DŮKAZ

Lze provést např. diagonální metodou pomocí desetinných rozvojů, popř. pomocí principu do sebe vnořených uzavřených intervalů. \square

VĚTA

Spočetné sjednocení nejméně spočetných množin je nejméně spočetná množina.

DŮKAZ je snadným cvičením. \square VĚTA

Nechť \mathcal{I} je systém po dvoj disjunktních otevřených (pětiorozměrných) intervalů.
Pak \mathcal{I} je nejméně spočetný.

DŮKAZ

Využijeme hustoty racionalních čísel na reálné ose.
Definujme zobrazení $f: \mathcal{I} \rightarrow \mathbb{Q}$ takto:

J-li $I \in \mathcal{I}$ otevřený interval, pak
 $f(I) \in \mathbb{Q}$ definujme jako nějaké racionalní
 číslo, které leží v intervalu I , tzn. $f(I) \in I$.
 Díky disjunktnosti intervalů v systému \mathcal{I}
 snadno dosáhneme, že zobrazení f je prosté' \Rightarrow
 \Rightarrow TVRZENÍ. \square

VĚTA

Nechť $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ je funkce. Pak množina

$$M = \{x \in \mathbb{R} : f \text{ má v bode } x \text{ ostrý lokální extrém}\}$$

je nejvýše spočetná.

DŮKAZ

Stačí, když ukážeme, že množina

$$M_{\max.} = \{x \in \mathbb{R} : f \text{ má v bode } x \text{ ostré lok. maximum}\}$$

je nejvýše spočetná.

Pro každé $n \in \mathbb{N}$ definujme množinu

$$M_n = \left\{ x \in \mathbb{R} : (\forall y \in \mathbb{R}, 0 < |y-x| < \frac{1}{n}) : f(y) < f(x) \right\}.$$

Pak, zřejmě

$$M_{\max.} = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} M_n.$$

[z definice ostrého lok. maxima]

Proto stačí ukázat, že každá z množin M_n je nejvýše spočetná.

Definujme zobrazení, které každému $x \in M_n$ přiřadí otevřený interval $(x - \frac{1}{2n}, x + \frac{1}{2n})$.

Ukážeme, že platí implikace

$$x, y \in M_n, x \neq y \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \left(x - \frac{1}{2n}, x + \frac{1}{2n}\right) \cap \left(y - \frac{1}{2n}, y + \frac{1}{2n}\right) = \emptyset.$$

Když byl průnik $\left(x - \frac{1}{2n}, x + \frac{1}{2n}\right) \cap \left(y - \frac{1}{2n}, y + \frac{1}{2n}\right)$ neprázdný, muselo by mít platit

$$0 < |y - x| < \frac{1}{n}.$$

$$\begin{array}{c} \xrightarrow{x \in M_n} \\ f(y) < f(x) \end{array} \quad \begin{array}{c} \xrightarrow{y \in M_n} \\ f(x) < f(y) \end{array}$$

což by byl spor.

právě
kolem
je prosté

To ale znamená, že jsme namapovali množinu M_n na systém po dvou disjunktních otevřených intervalů, který musí být nejdále spolehlivý.

□

POZNÁMKA - Pro neostřé extrémy podobná věta neplatí.

VĚTA

Nechť $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ je funkce. Pak je množina

$$M = \left\{ x \in \mathbb{R} : \lim_{y \rightarrow x^-} f(y) \neq \lim_{y \rightarrow x^+} f(y) \right\}$$

[V bodě x existují obě jednostranné limity a jsou různé.]

nejméně spolehlivá.

DŮKAZ

Stačí ukázat, že množina

$$M_1 = \left\{ x \in \mathbb{R} : \lim_{y \rightarrow x^-} f(y) < \lim_{y \rightarrow x^+} f(y) \right\}$$

je nejvýše početná.

Definujme pro každé $r \in \mathbb{Q}$ množinu

$$M_r = \left\{ x \in \mathbb{R} : \lim_{y \rightarrow x^-} f(y) < r < \lim_{y \rightarrow x^+} f(y) \right\}.$$

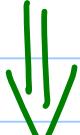
Jistě $M_1 = \bigcup_{r \in \mathbb{Q}} M_r$, a proto důkaz

ukážeme, že každá z množin M_r je nejvýše početná.

Každému $x \in M_r$ lze (plyne z def. limity) přiřadit interval $(x, x + \delta_x)$ tak, aby $(\forall y \in (x, x + \delta_x)) : f(y) > r$. *

Ukážeme, že různým článkům z M_r jsou takto přiřazeny disjunktní intervaly.

Nechť např. $x_1, x_2 \in M_r$, $x_1 < x_2$ a intervaly $(x_1, x_1 + \delta_{x_1})$, $(x_2, x_2 + \delta_{x_2})$ nejsou disjunktní.



(6)

$$x_1 < x_2 < x_1 + \delta_{x_1}.$$

$x_1 \in M_{x_1}$

$\lim_{y \rightarrow x_2^-} f(y) \geq r$, což je spor s tím,
že $x_2 \in M_r$.

Množina M_r máme tedy namájovanou na systém podvojných disjunktivních devírých intervalů \Rightarrow TVRZENÍ. právě
když
je pravé

□

DŮSLEDEK

Jelikož $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ monotonní na \mathbb{R} , pak množina jejích bodů nejednotnosti je nejméně spočetná.

DŮSLEDEK

Jelikož $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ kontinuální na intervalu I , je množina $M = \{x \in I : \text{neexistuje } f'(x)\}$ nejméně spočetná.

VĚTA

Nechť $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ je spojita na intervalu I a existuje nejméně spočetná množina $A \subseteq \mathbb{R}$ taková, že

$$(\forall x \in \text{int } I \setminus A) : f'(x) > 0.$$

Pak je f rostoucí na intervalu I .

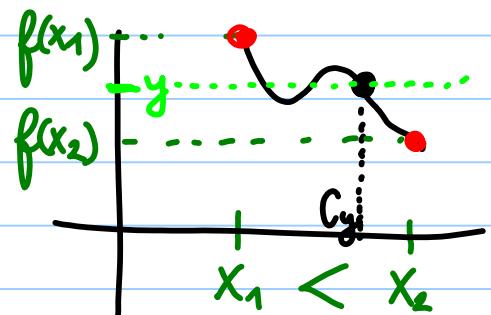
A = ∅ =>
=> standardní
velkoúvod v analýze

DŮKAZ

Ukážeme nejprve, že f musí být nelesající na I .

Kdyby tomu tak nebylo, pak by existovala čísla $x_1, x_2 \in I$, $x_1 < x_2$, taková, že

$$f(x_1) > f(x_2).$$



Kazdému $y \in (f(x_2), f(x_1))$ přiřadíme bod $c_y \in \langle x_1, x_2 \rangle$ předpisem

$$c_y = \sup \{ x \in \langle x_1, x_2 \rangle : f(x) = y \}.$$

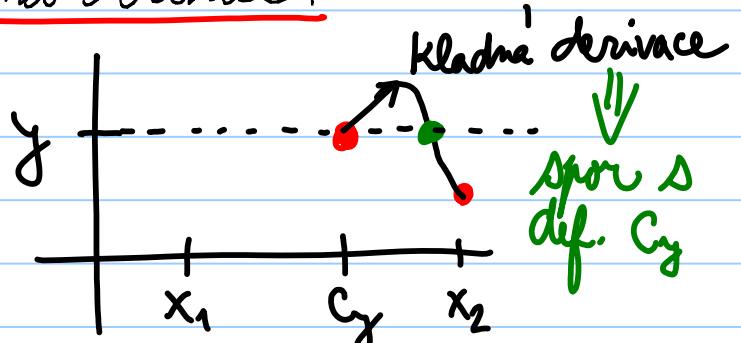
Ze spojitosti f plyne $f(c_y) = y$, a proto zobrazení

$$y \mapsto c_y \text{ je prosté.}$$

Navíc $c_y \in (x_1, x_2)$.

Jde jasné (z definice derivace), že v bode

c_y nemůže být kladná derivace.



Protože $c_2 \in \text{int } I$, je jasné, že $c_2 \in A$

Máme tedy prostí rozdíl mezi intervaly

$(f(x_2), f(x_1))$ do množiny A .

[A je největší
spojená]



$(f(x_2), f(x_1))$ je největší spojená množina $\Rightarrow \underline{\text{SPOR.}}$

Předtím jste dokázali, že za uvedených předpokladů je funkce nehlesající.

Kdyby nebyla rostoucí na I , musel by existovat interval $J \subset I$, na kterém je f konstantní, což by byl spor s předpokladem, že interval J je nespojucí množina a $(\forall x \in \text{int } J) : f'(x) = 0$. \square

VĚTA

Nechť $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ je počítatelná na intervalu I a existuje největší spojená množina $A \subseteq \mathbb{R}$ taková, že

$$(\forall x \in \text{int } I \setminus A) : f'(x) \geq 0.$$

Tak je f nehlesající na intervalu I .

DŮKAZ

Pokud bychom se snažili větu dokázat podobně jako větu předchozí, narazili bychom! [rozumíte si, ade]

Větu dokážeme s pomocí jednoduchého řetězu.

Pro každé $\varepsilon > 0$ definujme funkci f_ε předpisem

$$f_\varepsilon(x) = f(x) + \varepsilon x.$$

PAK

- f_ε je spojita na I ,
- $f'_\varepsilon(x) = f'(x) + \varepsilon \geq \varepsilon > 0$ pro všechna $x \in \text{int } I \setminus A$.

Počle předchozí věty je (pro každé $\varepsilon > 0$) funkce

f_ε rostoucí na I , tzn. platí

$$(\forall x, y \in I, x < y) : f_\varepsilon(x) < f_\varepsilon(y)$$

$$\uparrow \\ f(x) + \varepsilon x < f(y) + \varepsilon y$$

$$\Downarrow \quad \varepsilon \rightarrow 0+$$

$$\Downarrow \quad f(x) \leq f(y).$$

□

DŮSLEDEK

Nechť $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ je spojita na intervalu I a existuje největší spočetná množina $A \subseteq \mathbb{R}$ taková, že

$$(\forall x \in \text{int } I \setminus A) : f'(x) = 0.$$

Pak je f konstantní na intervalu I .

POZNÁMKA

Když dom uvažovali město spočetné množiny a množinu může (Lebesgueovy) mít, bylo uvedené svazek by ak povede kdyžlo. Příkladem by byla Cantorova stupňovka funkce, která má derivaci nulou kdekoliv, ale není konstantní. Tz. je způsobeno tím, že Cantorova funkce není absolutně spojita.

CVIČENÍ

Nechť $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ je funkce.

Dokážte, že množina

$$M = \left\{ x \in \mathbb{R} : \text{existuje } \lim_{y \rightarrow x} f(y) \text{ a platí} \right. \\ \left[\begin{array}{l} \text{body odstranitelné} \\ \text{nespojitosi} \end{array} \right] \quad \left. \lim_{y \rightarrow x} f(y) \neq f(x) \right\}$$

je největší spočetná.

LITERATURA

[1] VÍTEZSLAV NOVÁK: DIFERENCIALNÍ POČET V R,
STÁTNÍ PEDAGOGICKÉ NAKLADATELSTVÍ, PRAHA, 1985.