

VÝROKOVÁ LOGIKA

- pojmy: výrok, tautologie, kontradikce, výroková forma, kvantifikovaný výrok ($\forall \exists \neg$) a jeho negace
- operace $\neg \wedge \vee \Rightarrow \Leftrightarrow$
- obměna implikace vs. obměněná implikace
- tabulka pravdivostních hodnot
- typy důkazů
 - přímý: $(A \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B \wedge B \Rightarrow C)$
 - nepřímý: $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$
 - spor: $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow [\neg(\neg B \wedge A)]$

Ⓟ ověřte tyto ekvivalence pomocí tabulky pravdivostních hodnot

Ⓟ obor pravdivosti P výrokové formy $V(x)$

$$\forall x \in U: V(x) \quad \dots \quad U \subseteq P$$

$$\exists x \in U: V(x) \quad \dots \quad U \cap P \neq \emptyset$$

$$\exists! x \in U: V(x) \quad \dots \quad U \cap P \text{ je jednoprvková množina}$$

Ⓟ nebo rovněž pomocí kvantifikátorů

$$(\forall x \in \mathbb{R})(\exists y \in \mathbb{R}): x + y = 10 \quad \dots \quad \text{platí}$$

$$(\exists y \in \mathbb{R})(\forall x \in \mathbb{R}): x + y = 10 \quad \dots \quad \text{neplatí}$$

MATEMATICKÁ INDUKCE

- tvrzení platí pro $m_0 \in \mathbb{N}$
 - platí-li tvrzení pro $m = m_0$, pak platí i pro $m = m_0 + 1$
- } Tvrzení platí $\forall m \geq m_0, m \in \mathbb{N}$

Ⓟ dokažte, že $m^3 + 2m$ je dělitelné třemi $\forall m \in \mathbb{N}$

• první krok ($m=1$): $m^3 + 2m = 1^3 + 2 \cdot 1 = 3$ ✓ platí (je dělitelné třemi)

• indukční krok - předpokládáme, že $m^3 + 2m$ je dělitelné třemi

$$(m=m+1): (m+1)^3 + 2(m+1) = \dots = (m^3 + 2m) + 3(m^2 + m + 1)$$

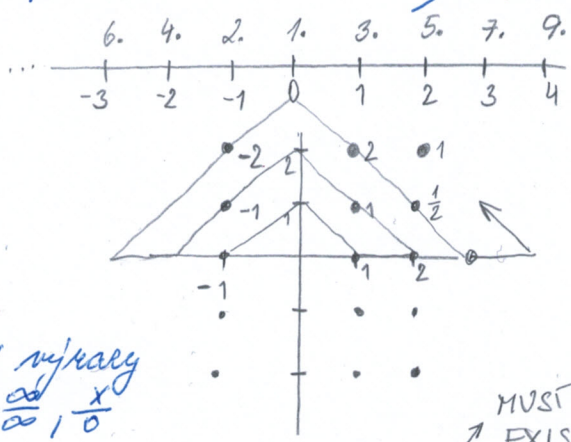
\Rightarrow tvrzení platí $\forall m \in \mathbb{N}$

✓ platí (při splnění indukčního předpokladu dělitelné 3)

ČÍSELNÉ MNOŽINY $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$, MOHVITNOST

- \mathbb{N} , mat. indukce (na předchozí straně)
 - $\mathbb{Z} = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{n, -n, 0\}$... tzv. "ocíslovaná" přirozená čísla
 - $\mathbb{Q} = \{ \frac{p}{q} : p, q \in \mathbb{Z} \wedge q \neq 0 \}$... -||-
- } spočetné množiny

⊗ nekvalita $\pi \in \mathbb{Q} : \pi^2 = 2$
 důkaz sporem viz MA1-p.1



• \mathbb{R} nespočetná; $\mathbb{R}^+, \mathbb{R}^-, \mathbb{R}^*$

↳ nedefinované výrazy
 $\infty - \infty, 0 \cdot \infty, \frac{\infty}{\infty}, \frac{x}{0}$

MUSÍ VZDY EXISTOVAT

NEJMENŠÍ HORNÍ ODHAD.

KTERÝ NAVC LEŽÍ V MNOŽINĚ

NEMUSÍ EXISTOVAT

MNOŽINY

- pojmy: horní odhad, maximum, supremum,
 dolní odhad, minimum, infimum

- řada a supremum

⊗ $\inf \emptyset = +\infty$ $\sup \emptyset = -\infty$

⊗ $\langle a_1, b_1 \rangle \supset \langle a_2, b_2 \rangle \supset \dots \Rightarrow \bigcap_{n=1}^{\infty} \langle a_n, b_n \rangle \neq \emptyset$

DŮKAZ: $\alpha = \sup \{ a_1, a_2, \dots \}$ - musí existovat, $\forall n : a_n \leq \alpha$

b_n jsou také horní odhady $\Rightarrow \forall n : \alpha \leq b_n$ $\left\{ \forall n : \alpha \in \langle a_n, b_n \rangle \right.$

⊗ spočetné sjednocení spočetných množin je spočetná množina

⊗ necht A je spočetná, pak $A \times A$ je spočetná

⊗ $A = (3, 5)$... nespočetná, infimum = 3, supremum = 5,
 minimum neexistuje, maximum = 5

⊗ dokázat $f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$

$f(A \cap B) \neq f(A) \cap f(B)$... za jakých předpokladů by platilo?

princip důkazů: $(M_1 = M_2) \Leftrightarrow (M_1 \subset M_2) \wedge (M_2 \subset M_1)$

LIMITA POSLOUPNOSTI

- posloupnost (neřadí se čísel) = funkce, jejíž definičním oborem je \mathbb{N}
- například $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ nebo (a_n)
- definice limity viz MA1-p.4
- konvergentní posloupnost = má konečnou limitu
- posloupnost vybraná $\{a_{k_m}\}_{m=1}^{\infty} = a_{k_1}, a_{k_2}, \dots$
 ↑ libovolná rostoucí posloupnost přirozených čísel
 - má stejnou limitu jako původní posloupnost ('evsky-li'),
 vyvěřili předpokladu existence limity

- Ⓟ každá konvergentní posloupnost je omezená.
- Ⓟ z každé omezené posloupnosti lze vybrat konvergentní podposloupnost.
- Ⓟ Posloupnost (a_n) je konvergentní \Leftrightarrow pro ni platí Bolzano-Cauchy. podmínka
- Ⓟ Necht $\lim a_n = a \in \mathbb{R}^*$ a $\lim b_n = b \in \mathbb{R}^*$. Potom

- $\lim |a_n| = |a|$
- $\lim (a_n \pm b_n) = a \pm b$
- $\lim (a_n \cdot b_n) = a \cdot b$
- $\lim \frac{a_n}{b_n} = \frac{a}{b}$ -||- a je-li $b_n \neq 0 \forall n \in \mathbb{N}$
- $\lim \sqrt[k]{a_n} = \sqrt[k]{a}$ je-li $k \in \mathbb{N} \setminus \{1\}, a \in \mathbb{R}$ a $a_n \geq 0 \forall n \in \mathbb{N}$

↓ DŮKAZ PRO $a \in \mathbb{R}$

$$(\forall \varepsilon_A > 0) (\exists n_A \in \mathbb{N}) (\forall m \in \mathbb{N}, m > n_A) : |a_m - a| < \varepsilon_A$$

$$(\forall \varepsilon_B > 0) (\exists n_B \in \mathbb{N}) (\forall m \in \mathbb{N}, m > n_B) : |b_m - b| < \varepsilon_B$$

Předpokládáme, že (a_n) je konvergentní, tedy omezená, tj. $|a_n| < K \forall n$

evolvim libovolně $\varepsilon > 0$, dále zvolim $\varepsilon_A = \frac{\varepsilon}{2|b|}$ | $\varepsilon_B = \frac{\varepsilon}{2K}$

$$\text{a } n_0 = \max \{n_A, n_B\}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow (\forall \varepsilon > 0) (\exists n_0 \in \mathbb{N}) (\forall m > n_0, m \in \mathbb{N}) : |a_m b_m - ab| &= \\ &= |a_m b_m - a_m b + a_m b - ab| \leq |a_m| \cdot |b_m - b| + |b| \cdot |a_m - a| < \\ &< K \cdot \frac{\varepsilon}{2|b|} + |b| \cdot \frac{\varepsilon}{2K} = \varepsilon \end{aligned}$$

- Ⓟ Každá posloupnost má nejvýše jeden limitu.

+ důkaz sporem (předpokládáme 2 různé limity $A < B$, zvolíme např. $\varepsilon = \frac{1}{3}|B-A|$, použijeme definici limity)