

Kako pišemo dokaze

- Uporaba $A \Rightarrow B$:
 - 1) Dokažemo A
 - 2) Torej velja B
 modus ponens

- Resnica T : ni uporabno

- Neresnica \perp : karholi že dokažemo, velja

Primer: Če je $1=2$, potem je Vid papež.

Dokaz: $1=2 \Rightarrow \text{Vid} = \text{papež}$.

Predpostavimo $1=2$.

Dokažemo $\text{Vid} = \text{papež}$.

Tvorim $A = \{ \text{Vid}, \text{papež} \}$. Moč A je 1 ali 2.

Ker je $1=2$, je moč množice A enaka 1 (in 2).

Torej ima A en element, zato je Vid papež.

Uporaba neresnice

- $x \geq 0$ ali $x < 0 \rightarrow$
- $y \geq 0$ ali $y < 0 \rightarrow$
- $x+y \geq 0$ ali $x+y < 0 \rightarrow$

$$1) x \geq 0, y \geq 0, x+y \geq 0 : \dots$$

$$2) x < 0, y \geq 0, x+y \geq 0 :$$

⋮

$$x < 0, y < 0, x+y \geq 0 :$$

$$\underbrace{x < 0, y < 0}_{x+y < 0}$$

$$\Leftrightarrow \neg(x+y \geq 0) \quad \rightarrow \perp$$

$$\begin{aligned} & x \neq 0 \\ & \neg(x=0) \\ & x < 0 \vee x > 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & \neg(x \geq 0) \\ & x < 0 \end{aligned}$$

• Negacija : $\neg A$

• dokazujemo A

• to je v protislovju z $\neg A$, torej zaključimo dokaz.

Uporaba

- Uporaba $\forall x \in S, \varphi(x)$:
 - Vemo, da velja $\forall x \in S, \varphi(x)$
 - Vemo, da je $a \in S$.
 - Torej velja $\varphi(a)$.
- Uporaba $\exists x \in S, \varphi(x)$:
 - Vemo, da obstaja $x \in S$, za katerega $\varphi(x)$.
 - Dokazujemo Ψ .
 1. Izberemo "sveto" spremenljivko y , ki se ne pojavi v trenutnih predpostavkah in Ψ . (lahko je x).
 2. Naj bo $y \in S$. Predpostavimo $\varphi(y)$. Dokazujemo Ψ .



Primer

Dokaz: $(\exists x \in S. x \leq 7) \Rightarrow (\exists d \in S. d \leq 8)$

Dokaz: Predpostavimo $\exists x \in S. x \leq 7$.

Dokazujemo $\exists d \in S. d \leq 8$.

~~Vzemimo najmanjši~~

Po predpostavki imamo neki $y \in S$,
za katerega: $y \leq 7$.

Vzemimo $d := y$.

Preverimo: $y \leq 8$. Očitno ☺

Dokaz: Imamo $x \in S$, za katerega $x \leq 7$.

Vzemimo $d := x$. Preverimo: $x \leq 8$. Očitno.

QED.



Zakon o izključenih tretji možnosti

Velja φ ali $\neg\varphi$, za vsako izjavo φ .

Posledice: $(\varphi \Rightarrow \psi) \Leftrightarrow (\neg\varphi \vee \psi)$

Ponavadi:

Velja $x \in S$ ali $x \notin S$.

Primer: če $x \in S$,

Primer: če $x \notin S$, ...

Dokaz s protislovjem $(\neg\neg\varphi \Rightarrow \varphi)$

Dokazujemo φ .

Dokazujemo s protislovjem:

- Predpostaviamo $\neg\varphi$. Išćemo protislovje:

NI ISTO KOT DOKAZ NEGACIJE!!

Dokaz negacije:

Dokazujemo $\neg\psi$.

- Predpostaviamo ψ . Išćemo protislovje:

Izrek 5 iz Analize 1

$$\forall a \in \mathbb{R}. \quad \forall \{a_n\}_{n=1}^{\infty}.$$

(~~vsaka~~ vsaka okolica a vsebuje člen $\{a_n\}_n$) \Rightarrow
 $(a \text{ je stohastičie } \{a_n\}_n)$

$$\forall a \in \mathbb{R} \quad \forall \{a_n\}_{n=1}^{\infty}.$$

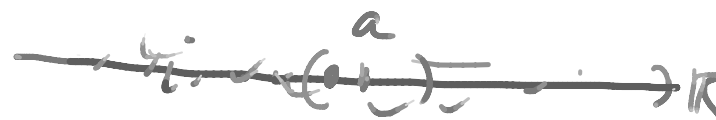
($\forall \varepsilon > 0$, interval $(a - \varepsilon, a + \varepsilon)$ vsebuje člen $\{a_n\}_n$) \Rightarrow
 $(a \text{ je stohastičie } \{a_n\}_n)$.

Še enkrat

(vsaka okolica števila a
vsebuje neki člen
zap. $\{a_n\}_n$, $a_n \neq a$)



(a je stohališče $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$)



($\forall \varepsilon > 0$. $(a-\varepsilon, a+\varepsilon)$ vsebuje
neki člen $\{a_n\}_n$,
ki je različen od a)



(a je stohališče $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$)

($\forall \varepsilon' > 0$. $\exists n \in \mathbb{N}$. $|a_n - a| < \varepsilon' \wedge a_n \neq a$)

\Rightarrow (a je stohališče $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$)