

# Simpsonovi zapiski v L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X datoteki

Matej Knap

12. november 2023

## Uvod

Te zapiski so mišljeni kot kompaktna oblika Simpsonovih zapiskov za pravila uporabe in vpeljave. Namenjena so tudi za uporabo pri kolokvijih, kvizih in izpitih. Če kdo najde napako ali ima kakšno opombo me lahko kontaktira. (To datoteko bom morda probal povezati z GitHubom.) Oranžni kvadrati za dokaze izgledajo dokaj vredno, če kdo ve kako narediti to bolje naj prosim sporoči.

# 1 Pravila dokazovanja

## Pravili zamenjave

- *izraz* smemo zamenjati z njemu enakim izrazom
- *izjavo* smemo zamenjati z njej ekvivalentno izjavo

za vsak veznik in kvantifikator.

## Pravila vpeljave

Povedo nam, kako neposredno dokažemo izjavo s tem veznikom ali kvantifikatorjem.

## Pravila uporabe

Povedo nam, kako že znano izjavo uporabimo.

# 2 Konjunkcija

## Pravilo upeljave

- Če sta izjavi  $\Phi$  in  $\Psi$  na voljo, potem lahko dodamo v dokaz:

$$\Phi \wedge \Psi \text{ ker veljata } \Phi \text{ in } \Psi$$

## Pravili uporabe

- Če je izjava  $\Phi \wedge \Psi$  na voljo, potem lahko dodamo v dokaz:

$$\Phi \text{ ker velja } \Phi \wedge \Psi$$

- Če je izjava  $\Phi \wedge \Psi$  na voljo, potem lahko dodamo v dokaz:

$$\Psi \text{ ker velja } \Phi \wedge \Psi$$

### 3 Implikacija

#### Pravilo vpeljave

Lahko dodamo v dokaz:

Dokažimo  $\Phi \Rightarrow \Psi$

Predpostavimo  $\Phi$

... <dokaz> ...

$\Psi$

$\Phi \Rightarrow \Psi$

Predpostavka  $\Phi$  je na voljo le v oranžni škatlici.

#### Pravilo uporabe

- Če sta izjavi  $\Phi \Rightarrow \Psi$  in  $\Phi$  na voljo, potem lahko dodamo v dokaz:

$\Psi$  ker veljata  $\Phi \Rightarrow \Psi$  in  $\Phi$

### 4 Disjunkcija

#### Pravili vpeljave

- Če je izjava  $\Phi$  na voljo, potem lahko dodamo v dokaz:

$\Phi \vee \Psi$  ker velja  $\Phi$

- Če je izjava  $\Psi$  na voljo, potem lahko dodamo v dokaz:

$\Phi \vee \Psi$  ker velja  $\Psi$

#### Pravilo uporabe

- Če je izjava  $\Phi \vee \Psi$  na voljo in bi želeli dokazati  $\rho$ , lahko dodamo v dokaz:

Dokažemo  $\rho$  z uporabo  $\Phi \vee \Psi$

Predpostavimo  $\Phi$

... <dokaz> ...

$\rho$

$$\boxed{\begin{array}{l} \text{Predpostavimo } \Psi \\ \dots \langle \text{dokaz} \rangle \dots \\ \rho \end{array}}$$

Vsaka predpostavka je na voljo le v svoji oranžni škatlici.

## 5 Negacija

### Pravilo vpeljave

- Lahko dodamo v dokaz:

$$\begin{array}{c} \text{Dokažemo } \neg\Phi \\ \boxed{\begin{array}{l} \text{Predpostavimo } \Phi \\ \dots \langle \text{dokaz} \rangle \dots \\ \perp \end{array}} \\ \neg\Phi \end{array}$$

Predpostavka  $\Phi$  je na voljo le v oranžni škatlici.

### 5.1 Pravilo uporabe

- Če sta  $\neg\Phi$  in  $\Phi$  na voljo, lahko dodamo v dokaz:

$$\perp \text{ ker veljata } \neg\Phi \text{ in } \Phi$$

## 6 Neresnica

### Pravila vpeljave ni

### Pravilo uporabe

- Če je  $\perp$  na voljo, lahko dodamo v dokaz:

$$\Phi \text{ zaradi protislovja}$$

## 7 Resnica

### Pravilo vpeljave

- Vedno lahko dodamo v dokaz:

$\top$  očitno

### Pravila uporabe ni

## 8 Dokaz s protislovjem

- Dodamo v dokaz:

Dokažemo  $\Phi$  s protislovjem

Predpostavimo  $\neg\Phi$

... <dokaz> ...

$\perp$

$\Phi$

Predpostavka  $\Phi$  je na voljo le v oranžni škatlici.

## 9 Pravilo izključene tretje možnosti

- Vedno lahko dodamo v dokaz:

$\Phi \vee \neg\Phi$  LEM

LEM pomeni "Law of the Excluded Middle".

## 10 Univerzalni kvantifikator

### Pravilo vpeljave

- Dodamo v dokaz

Dokažemo  $\forall x \in X. \Phi(X)$

Naj bo  $x \in X$

... <dokaz> ...

$\Phi(X)$

$\forall x \in X. \Phi(X)$

Izjava  $x \in X$  doda spremenljivko  $x$  v kontekst.  $x$  mora biti sveža spremenljivka.  $x$  je na voljo le v oranžni škatlici.

## Pravilo uporabe

- Če je  $\forall x \in X. \Phi(X)$  na voljo in če vemo da je  $\langle izraz \rangle \in X$ , lahko dodamo v dokaz:

$$\Phi(\langle izraz \rangle) \text{ ker velja } \forall x \in X. \Phi(X)$$

Vse proste spremenljivke v  $\langle izraz \rangle$ u morajo biti iz trenutnega konteksta.

## 11 Eksistenčni kvantifikator

### Pravilo vpeljave

- Če je  $\Phi(\langle izraz \rangle)$  na voljo in vemo, da  $\langle izraz \rangle \in X$ , lahko dodamo v dokaz:

$$\exists x \in X. \Phi \text{ ker velja } \Phi(\langle izraz \rangle)$$

Samodejno drži, da so vse proste spremenljivke  $\langle izraz \rangle$ a iz konteksta, ker je to posledica pogoja, da je  $\Phi(\langle izraz \rangle)$  na voljo.

### Pravilo uporabe

- Če je izjava  $\exists x \in X. \Phi(X)$  na voljo in želimo dokazati  $\rho$ , lahko dodamo v dokaz:

Dokažemo  $\rho$  z uporabo  $\exists x \in X. \Phi(X)$

Naj bo  $x \in X$   
 Predpostavimo  $\Phi(x)$   
 $\dots \langle \text{dokaz} \rangle \dots$

$\rho$

$\rho$

Izjava  $x \in X$  doda  $x$  v kontekst, kjer je  $x$  sveža spremenljivka. Spremenljivka  $x$  in predpostavka  $\Phi(x)$  sta na voljo le v oranžnem kvadratu.