Természetes levezetés Gyakorlat

Logika

2022/2023 2. félév

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Természetes levezetés alapjai

az azonosság törvénye $\Gamma, A \vdash_0 A$

a bővítés szabálya a szűkítés szabálya
$$\frac{\Gamma \vdash_0 A}{\Gamma, B \vdash_0 A} \qquad \frac{\Gamma, B, B, \Delta \vdash_0 A}{\Gamma, B, \Delta \vdash_0 A}$$
 a felcserélés szabálya a vágás szabálya

$$\begin{array}{c|cccc} \Gamma, B, C, \Delta \vdash_0 A & & & \Gamma \vdash_0 A & \Delta, A \vdash_0 B \\ \hline \Gamma, C, B, \Delta \vdash_0 A & & & \Gamma, \Delta \vdash_0 B \\ \\ \hline bevezetó szabályok & & & alkalmazó szabályok \\ \hline \end{array}$$

	Devezeto Szabaryok		aikaiiiiazo Szabaiyok
$(\supset b)$	$\frac{\Gamma,A \vdash_0 B}{\Gamma \vdash_0 A \supset B}$	$(\supset a)$	$\frac{\Gamma \vdash_0 A \qquad \Gamma \vdash_0 A \supset B}{\Gamma \vdash_0 B}$
$(\wedge \ b)$	$\frac{\Gamma \vdash_0 A \qquad \Gamma \vdash_0 B}{\Gamma \vdash_0 A \wedge B}$	(\(\alpha \)	$\frac{\Gamma, A, B \vdash_0 C}{\Gamma, A \land B \vdash_0 C}$
$(\vee\ b)$	$\frac{\Gamma \vdash_0 A}{\Gamma \vdash_0 A \vee B} \qquad \frac{\Gamma \vdash_0 B}{\Gamma \vdash_0 A \vee B}$	(\times a)	$\frac{\Gamma, A \vdash_0 C \qquad \Gamma, B \vdash_0 C}{\Gamma, A \vee B \vdash_0 C}$
(¬ b)	$\frac{\Gamma, A \vdash_0 B \qquad \Gamma, A \vdash_0 \neg B}{\Gamma \vdash_0 \neg A}$	(¬ a)	$\frac{\Gamma \vdash_0 \neg \neg A}{\Gamma \vdash_0 A}$

	bevezető szabályok		alkalmazó szabályok
$(\forall\ b)$	$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash \forall xA} (x \not\in Par(\Gamma))$	(∀ a)	$\frac{\Gamma \vdash \forall xA}{\Gamma \vdash [A(x \parallel t)]}$
$(\exists b)$	$\frac{\Gamma \vdash [A(x \parallel t)]}{\Gamma \vdash \exists x A}$	(∃ a)	$\frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \dashv_{\Gamma} A \vdash_{B}} (x \notin Par(\Gamma, B))$

- Levezetési szabály két része: felső - premisszák, alsó konklúzió (Ha a felső levezetés megkonstruálható, akkor az alsó is.)
- Levezetési szabályokat lentről felfele fogjuk alkalmazni
- Három szabály, amelynek a használata nem egyértelmű: (⊃ a), (¬b) és vágás szabálya

Egyszerű levezetések

• **B1**: $\vdash_0 A \supset A$

• **B4**: $\neg \neg A \vdash_0 A$

$$(\neg a) \frac{\sqrt{}}{\neg \neg A \vdash_0 \neg \neg A}$$

$$_{(\neg b)}\frac{\overbrace{A,\neg A\vdash_0 A}\quad \overbrace{A,\neg A\vdash_0 \neg A}^{\checkmark}$$

Összetettebb levezetés

B2:
$$\{A\supset B, B\supset C\}\vdash_0 A\supset C$$

$$\frac{\{A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 A}{\{A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 B} \qquad (\supset b) \qquad (A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 B \supset C$$

$$\frac{\{A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 B}{\{A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 C} \qquad (\supset b)$$

$$\frac{\{A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 C}{\{A \supset B, B \supset C, A\} \vdash_0 C} \qquad (\supset b)$$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Összetettebb levezetés

B5:
$$\{A \supset B\} \vdash_0 \neg \neg A \supset \neg \neg B$$

$$(\neg a) \frac{A \supset B, \neg \neg A, \neg B \vdash_0 \neg \neg A}{A \supset B, \neg \neg A, \neg B \vdash_0 A} \qquad \frac{\checkmark}{A \supset B, \neg \neg A, \neg B \vdash_0 A \supset B} \qquad \frac{\checkmark}{A \supset B, \neg \neg A, \neg B \vdash_0 A} \qquad \frac{A \supset B, \neg \neg A, \neg B \vdash_0 A \supset B}{A \supset B, \neg \neg A, \neg B \vdash_0 \neg \neg B} \qquad (\neg b)$$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Bizonyítsuk, hogy a következő levezetés helyes:

$$\{(A \vee B) \supset C\} \vdash_0 (A \supset C) \land (B \supset C)$$

$$(\lor b) \xrightarrow{(A \lor B) \supset C, A \vdash_0 A} \qquad \checkmark \\ (\supset a) \xrightarrow{(A \lor B) \supset C, A \vdash_0 A \lor B} \qquad (A \lor B) \supset C, A \vdash_0 (A \lor B) \supset C} \\ (\supset b) \xrightarrow{(A \lor B) \supset C, A \vdash_0 C} \qquad (A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C} \qquad (A \lor B) \supset C \vdash_0 (A \supset C) \land (B \supset C)$$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Bizonyítsuk, hogy a következő levezetés helyes:

$$\{(A \vee B) \supset C\} \vdash_0 (A \supset C) \land (B \supset C)$$

$$(\land b) = (\land b$$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Bizonyítsuk, hogy a következő formula bizonyítható: $A \supset (\neg A \supset B)$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Vizsgáljuk meg a szokásos "nyomozós" feladatot:

$$\{F\supset K, K\supset A, \neg A\}\models_0 \neg F$$

$$(\neg b) \xrightarrow{F\supset K, K\supset A, \neg A, F\vdash_0 A} \xrightarrow{F\supset K, K\supset A, \neg A, F\vdash_0 \neg A} \overbrace{F\supset K, K\supset A, \neg A\vdash_0 \neg F}$$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

Vizsgáljuk meg a szokásos "nyomozós" feladatot:

$$\{F\supset K, K\supset A, \neg A\}\models_0 \neg F$$

$$(\supset a) \frac{\overbrace{F\supset K,K\supset A,\neg A,F\vdash_0 F}}{(\supset a) \frac{F\supset K,K\supset A,\neg A,F\vdash_0 F}{}} \underbrace{\overbrace{F\supset K,K\supset A,\neg A,F\vdash_0 F\supset K}}_{F\supset K,K\supset A,\neg A,F\vdash_0 K} \underbrace{\overbrace{F\supset K,K\supset A,\neg A,F\vdash_0 K\supset A}}_{F\supset K,K\supset A,\neg A,F\vdash_0 A}$$

Logika Természetes levezetés 2022/2023 2. félév

4. feladat

Bizonyítsuk, hogy a következő formula bizonyítható:

$$\neg (A \land (B \supset \neg C)) \supset (A \supset C)$$

$$\frac{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A, \neg C \vdash A \land (B \supset \neg C)}{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A, \neg C \vdash \neg (A \land (B \supset \neg C))} \frac{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C}{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C} (\neg a)$$

$$\frac{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C}{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash C} (\neg b)$$

$$\frac{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash C}{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash C} (\neg b)$$

$$\frac{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C}{\neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash C} (\neg b)$$

Logika Természetes levezetés

4. feladat

Bizonyítsuk, hogy a következő formula bizonyítható:

$$\neg (A \land (B \supset \neg C)) \supset (A \supset C)$$

$$\frac{ \sqrt{ (A \land (B \supset \neg C)), A, \neg C, B \vdash \neg C} }{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A, \neg C, B \vdash \neg C} } (\supset b)$$

$$\frac{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A, \neg C \vdash A \land (B \supset \neg C)), A, \neg C \vdash B \supset \neg C}{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg C} (\land b)$$

$$\frac{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C}{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg C} (\neg a)$$

$$\frac{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C}{ \neg (A \land (B \supset \neg C)) \vdash A \supset C} (\supset b)$$

$$\frac{ \neg (A \land (B \supset \neg C)), A \vdash \neg \neg C}{ \neg (A \land (B \supset \neg C)) \vdash A \supset C} (\supset b)$$

Logika