Természetes levezetés Gyakorlat

Logika

2020/2021 1. félév

1/13

Természetes levezetés alapjai

az azonosság törvénye

$$\Gamma, A \vdash_0 A$$

a bővítés 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 $\frac{\Gamma, B, C, \Delta \vdash_0 A}{\Gamma, B, C, \Delta \vdash_0 A} \qquad \frac{\Gamma \vdash_0 A}{\Gamma, A} \qquad \Delta, A \vdash_0 B$

| $1, C, B, \Delta \vdash_0 A$ | $1, \Delta \vdash_0 B$ |
|------------------------------|---|
| bevezető szabályok | alkalmazó szabályok |
| $\Gamma, A \vdash_0 B$ | $(\supset a) \Gamma \vdash_0 A \qquad \Gamma \vdash_0 A \supset B$ |

| $(\supset b)$ | $\frac{\Gamma, A \vdash_0 B}{\Gamma \vdash_0 A \supset B}$ | $(\supset a)$ | $\frac{\Gamma \vdash_0 A \qquad \Gamma \vdash_0 A \supset B}{\Gamma \vdash_0 B}$ |
|----------------|--|---------------|--|
| $(\wedge \ b)$ | $\frac{\Gamma \vdash_0 A \qquad \Gamma \vdash_0 B}{\Gamma \vdash_0 A \land B}$ | (\(a \) | $\frac{\Gamma, A, B \vdash_0 C}{\Gamma, A \land B \vdash_0 C}$ |
| $(\vee\ b)$ | $\frac{\Gamma \vdash_0 A}{\Gamma \vdash_0 A \vee B} \qquad \frac{\Gamma \vdash_0 B}{\Gamma \vdash_0 A \vee B}$ | (\times a) | $\frac{\Gamma, A \vdash_0 C \qquad \Gamma, B \vdash_0 C}{\Gamma, A \lor B \vdash_0 C}$ |
| $(\neg b)$ | $\frac{\Gamma, A \vdash_0 B \qquad \Gamma, A \vdash_0 \neg B}{\Gamma \vdash_0 \neg A}$ | (¬ 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) | $\frac{\Gamma \vdash \forall x A}{\Gamma \vdash [A(x \parallel t)]}$ |
| $(\exists \ b)$ | $\frac{\Gamma \vdash [A(x \parallel t)]}{\Gamma \vdash \exists x A}$ | (∃ a) | $\frac{\Gamma,A \vdash B}{\Gamma,\exists xA \vdash B} (x \notin Par(\Gamma,B))$ |

- 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

• Biz 1: $\vdash_0 A \supset A$

$$(\supset b) \frac{\overbrace{A \vdash_0 A}}{\vdash_0 A \supset A} \bullet \text{ Biz 3: } A \vdash_0 \neg \neg A$$

• Biz 2: $\neg \neg A \vdash_0 A$

$$(\neg a) \frac{\overbrace{\neg \neg A \vdash_0 \neg \neg A}^{\checkmark}}{\neg \neg A \vdash_0 A}$$

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

Összetettebb levezetés

Biz4:
$$\{A \supset B\} \vdash_0 \neg \neg A \supset \neg \neg B$$

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

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

→□▶→□▶→□▶→□▶
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□

4 / 13

Bizonyítsuk, hogy a következő levezetés helyes:

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

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

$$() \Rightarrow b) \frac{(A \lor B) \supset C, A \vdash_0 A \lor B}{(A \lor B) \supset C, A \vdash_0 C} \frac{(A \lor B) \supset C, A \vdash_0 C}{(A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C} \dots$$

$$(A \lor B) \supset C \vdash_0 (A \supset C) \land (B \supset C)$$



5/13

Bizonyítsuk, hogy a következő levezetés helyes:

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

$$(\land b) = (A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

$$(\land b) = (A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

$$(\land b) = (A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

$$(\land b) = (A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

$$(A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

$$(A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

$$(A \lor B) \supset C \vdash_0 A \supset C$$

- 4 ロ ト 4 個 ト 4 恵 ト 4 恵 ト - 恵 - り Q (C)

6/13

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



Vizsgáljuk meg a szokásos "nyomozós" feladatot:

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

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



Vizsgáljuk meg a szokásos "nyomozós" feladatot:

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

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

→□▶→□▶→□▶→□▶
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□
□

9 / 13

Vizsgáljuk meg, hogy a következő levezetés helyes-e:

$$\{\exists x (P(x) \land R(x))\} \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x)$$

$$(\exists a) \frac{\text{Nem valid lépés, mert } x \in Par(P(x))!}{(\exists b)} \frac{\exists x(P(x) \land R(x)) \vdash_0 P(x)}{\exists x(P(x) \land R(x)) \vdash_0 \exists xP(x)} \frac{...}{\exists x(P(x) \land R(x)) \vdash_0 \exists xR(x)}$$
$$\frac{\exists x(P(x) \land R(x)) \vdash_0 \exists xP(x) \land \exists xR(x)}{\exists x(P(x) \land R(x)) \vdash_0 \exists xP(x) \land \exists xR(x)}$$

4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶

Logika

Vizsgáljuk meg, hogy a következő levezetés helyes-e:

$$\{\exists x (P(x) \land R(x))\} \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x)$$

$$(\land a) = \frac{P(x), R(x) \vdash_0 P(y)}{P(x), R(x) \vdash_0 P(y)}$$

$$(\exists a) = \frac{P(x) \land R(x) \vdash_0 P(y)}{P(x) \land R(x) \vdash_0 P(y)}$$

$$(\land b) = \frac{P(x) \land R(x) \vdash_0 P(y)}{P(x) \land R(x) \vdash_0 P(x)}$$

$$(\land b) = \frac{P(x) \land R(x) \vdash_0 P(x) \land R(x)}{P(x) \land R(x) \vdash_0 P(x) \land R(x)}$$

4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶

11/13

Vizsgáljuk meg, hogy a következő levezetés helyes-e:

$$\{\exists x (P(x) \land R(x))\} \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x)$$

$$(\exists b) \frac{ \bigvee \\ P(x), R(x) \vdash_0 P(x) }{P(x), R(x) \vdash_0 \exists x P(x)} \qquad (\exists b) \frac{ \bigvee \\ P(x), R(x) \vdash_0 R(x) }{P(x), R(x) \vdash_0 \exists x R(x)}$$
$$(\land b) \frac{ \bigvee \\ P(x), R(x) \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x) }{P(x) \land R(x) \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x) }$$
$$(\exists a) \frac{ \bigvee \\ P(x), R(x) \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x) }{\exists x (P(x) \land R(x)) \vdash_0 \exists x P(x) \land \exists x R(x)}$$

◄□▶◀圖▶◀불▶◀불▶ 불 ∽Q҈

Logika

Vizsgáljuk meg, hogy a következő levezetés helyes-e:

$$\{\neg \forall x (P(x) \lor R(x))\} \vdash_0 \exists x (P(x) \supset R(x))$$



Logika

13 / 13