

## wimp

wimp egy gyenge implikáció, amelyet úgy kapunk, hogy a csak a  $\rightarrow$  és **False**-ról szóló (bővebb) implikációs logikát bővítjük ezzel a konnektívummal (mondatösszekapcsoló kézikészülék) és a rá vonatkozó levezetési szabályokkal.

Levezetési szabályok:

$$\frac{\sim A}{A \text{ wimp } B} \text{wl} \quad \frac{\sim\sim B}{A \text{ wimp } B} \text{wr} \\ \frac{A \text{ wimp } B \quad A}{\sim\sim B} \text{wmp}$$

Wimp redukciós (komputációs) szabályai. Ezekre nem lesz szükség, de érdekes rájuk nézni és értelmezni őket.

$$\frac{\frac{\sim A}{A \text{ wimp } B} \text{wl} \quad A}{\sim\sim B} \text{wmp} \quad \rightarrow \quad \frac{\frac{A \rightarrow \text{False} \quad A}{\text{False}} \text{mp}}{\sim\sim B} \text{False}$$

És van egy másik is:

$$\frac{\frac{\sim\sim B}{A \text{ wimp } B} \text{wr} \quad A}{\sim\sim B} \text{wmp} \quad \rightarrow \quad \sim\sim B$$

Ahol  $\sim A \equiv A \rightarrow \text{False}$ , a  $\rightarrow$  két levezetési szabálya és a **False** egyetlen intuicionista szabálya:

$$\frac{\frac{\frac{[A]^1}{\vdots}}{B}}{A \rightarrow B} \text{ded 1} \quad \frac{A \rightarrow B \quad A}{B} \text{mp} \quad \frac{\text{False}}{C} \text{False}$$

(feltéve, hogy  $C \neq \text{False}$ .)