

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash B} \Rightarrow \Gamma \vdash B$$

Индукция по сложности формулы

1) $n=1$

A_1 може да е само (A_s) или (A_x) . Ако е (A_s)

тогава имаме $\frac{A_x \quad \frac{A_s \Rightarrow A_s}{\vdash A_s}}{\vdash A_1}$, а ако е (A_x) използваме

заключението за хипотезите.

2) $n > 1$. Разглеждаме как се е възникнало A_n

(A_s) като е 1)

(A_x) като е 1)

$(\exists x) A_n \equiv \forall x A_j, j < n$ и $x \notin \text{FU}[\Gamma]$. Гр-т гр-то

или за формулата $A_1 \dots A_j$

$$\frac{}{\Gamma \Rightarrow A_j}$$

$$\frac{}{\Gamma \Rightarrow \forall x A_n, x \notin \text{FU}(\Gamma)}$$

$(MP) A_k \equiv A_j \rightarrow A_n, k, j < n$. От тук имаме

следните гр-та $\frac{}{\Gamma \Rightarrow A_j}$ и $\frac{}{\Gamma \Rightarrow A_j \rightarrow A_n}$. От теоремата

за модуса поненс имаме и следващия гр-то $\frac{}{\Gamma, A_j \Rightarrow A_n}$

Предишният следващ гр-то

$$\frac{\frac{}{\Gamma \Rightarrow A_j} \quad \frac{}{\Gamma, A_j \Rightarrow A_n}}{\Gamma \Rightarrow A_n} \text{ чет}$$

Значи, в следващия гр-то и след чет от основната теорема на универсалното изчисление.