

15-3-2013

Συνέχεια Τυπικών Αποδείξεων

$\phi$  τύπος

$\mathcal{A} \vdash \phi \quad \Sigma \vdash \phi$

$\mathcal{A}_0 \vdash \phi \quad \vdash \phi$

Ταυτολογίες:

$\phi_1, \dots, \phi_n, \phi \quad \phi$  είναι ταυτ. συνέπ. των  $\phi_1, \dots, \phi_n$

$(\phi_1 \wedge \phi_2 \wedge \dots \wedge \phi_n) \rightarrow \phi$  είναι ταυτ.

$$\phi_1 \rightarrow (\phi_2 \rightarrow \dots (\phi_n \rightarrow \phi) \dots)$$

Είναι ταυτολογία.

---

Μεταθεώρημα Γενίκευσης

$\Sigma \vdash \phi$  &  $x$  όχι ελεύθερο  $\Sigma$ , τότε

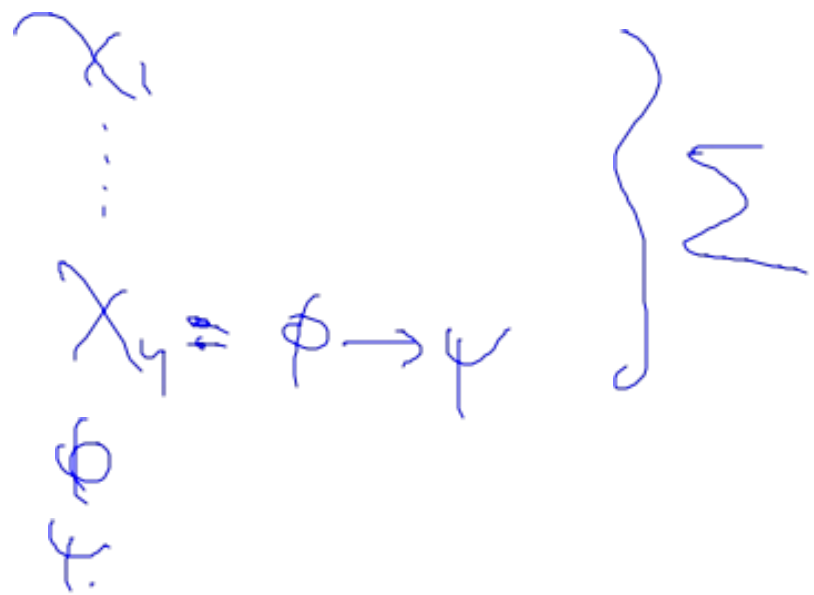
$$\Sigma \vdash \forall x \phi.$$

Μεταθεώρημα Αναγωγής.

$$\Sigma, \phi \vdash \psi \quad \text{ανν} \quad \Sigma \vdash \phi \rightarrow \psi.$$

Απόδειξη.

Αντιεπιποφ. (καυό).



Ενδο (Αναγκασίο)

$\Sigma, \phi \vdash \psi$  τότε  $\Sigma \vdash \phi \rightarrow \psi$ .

Έστω  $\chi_1, \dots, \chi_n$  ανόδωξη στο  $\Sigma, \phi$

Θα αποδείξουμε ότι  $\phi \rightarrow \chi_1, \dots, \phi \rightarrow \chi_n$  είναι  
ανόδωξη στο  $\Sigma$ .

A.  $\chi_i$  είναι στοιχείο του  $\Sigma$

$\chi_i \rightarrow (\phi \rightarrow \chi_i)$  Επειδή  $\chi_i \in \Sigma$  από ΜΡ  
 $\Sigma \vdash \phi \rightarrow \chi_i$

Β το  $\chi_i$  είναι το  $\phi$  ✓

Γ. Το  $\chi_i$  προκύπτει ως 
$$\frac{\chi_k, \chi_k \rightarrow \chi_i}{\chi_i}$$

Άρα επαγωγικά  $\Sigma \vdash \phi \rightarrow \chi_k$

&  $\Sigma \vdash \phi \rightarrow (\chi_k \rightarrow \chi_i)$

Ομως  $(\phi \rightarrow (\chi_k \rightarrow \chi_i)) \rightarrow ((\phi \rightarrow \chi_k) \rightarrow (\phi \rightarrow \chi_i))$   
είναι ταυτολογία.

$$\Sigma \vdash \alpha_1 \ \& \ \Sigma \vdash \alpha_2 \quad \text{a v v} \quad \Sigma \vdash \alpha_1 \wedge \alpha_2$$

$$\Leftarrow \alpha_1 \wedge \alpha_2 \rightarrow \alpha_1, \quad \alpha_1 \wedge \alpha_2 \rightarrow \alpha_2$$

$$\Rightarrow \alpha_1 \rightarrow (\alpha_2 \rightarrow \alpha_1 \wedge \alpha_2)$$


---

~~$$\Sigma \vdash \alpha_1 \vee \alpha_2 \quad \text{a v v} \quad \Sigma \vdash \alpha_1 \quad \text{in} \quad \Sigma \vdash \alpha_2$$~~

$$\Sigma, \alpha_1 \vee \alpha_2 \vdash \phi \quad \text{a v v} \quad \Sigma, \alpha_1 \vdash \phi \quad \& \quad \Sigma, \alpha_2 \vdash \phi$$

Μεταθεώρημα Διπλής Άρνησης

$$\Sigma \vdash \phi \text{ ανν } \Sigma \vdash \neg \neg \phi. \text{ ισότητα.}$$

Μεταθεώρημα Αντιθετικού Προφύγματος

$$\Sigma, \phi \vdash \psi \text{ ανν } \Sigma, \neg \psi \vdash \neg \phi$$

$$\Sigma, \phi \vdash \psi \text{ ανν } \Sigma \vdash \phi \rightarrow \psi \text{ ανν } \Sigma \vdash \neg \psi \rightarrow \neg \phi$$

ανν  
αλλαγή  $\Sigma, \neg \psi \vdash \neg \phi$

Μεταθεώρημα Ταυτολογικών Συνέπειας.

Αν  $\phi$  ταυτ. συνέπ. των  $\phi_1, \dots, \phi_n$  &

$\sum \vdash \phi_1$  &  $\sum \vdash \phi_2$  &  $\dots$  &  $\sum \vdash \phi_n$  τότε

$\sum \vdash \phi$ .



Αναγωγή σε Άζονο.

$\Sigma$  κλειστά αδυσχερή αν υπάρχει  $\psi$

$\Sigma \vdash \psi \wedge \neg \psi$

---

$\Sigma \vdash \phi$  αν  $\Sigma, \neg \phi$  αδυσχερή.

$\Rightarrow$  Έστω  $\Sigma \vdash \phi$

Τότε  $\Sigma, \neg\phi \vdash \neg\phi$  &  $\Sigma, \neg\phi \vdash \phi$

Τότε  $\Sigma, \neg\phi \vdash \phi \wedge \neg\phi$ , άρα  $\Sigma, \neg\phi$  ασυνεπές

$\Leftarrow$  Έστω  $\Sigma, \neg\phi$  ασυνεπές

$\Sigma, \neg\phi \vdash \psi \wedge \neg\psi$

$\Sigma, \neg(\psi \wedge \neg\psi) \vdash \neg(\psi \wedge \neg\psi)$  Απο μεταθεση.

$\Sigma, \neg(\psi \wedge \neg\psi) \vdash \phi$ . Αλλα  $\neg(\psi \wedge \neg\psi)$  ταυτολογία...

$$\vdash \exists x \forall y \phi \rightarrow \forall y \exists x \phi$$

Αρκαι

$$\exists x \forall y \phi \vdash \forall y \exists x \phi$$

αρκαι (M. Γενικεύσεις)

$$\exists x \forall y \phi \vdash \exists x \phi$$

αρκαι

$$\forall x \neg \phi \vdash \forall x (\neg \forall y \phi)$$

αρκεί

$$\forall x \neg \phi \vdash \neg \forall y \phi$$

αρκεί

$$\left\{ \forall x \neg \phi, \forall y \phi \right\} \text{ αόυνέντις.}$$

Θα χρησιμοποιήσω το αξίωμα

$$\forall x \neg \phi \rightarrow \neg \phi.$$

Αρα  $\left\{ \forall x \neg \phi, \forall y \phi \right\} \vdash \neg \phi$   
Με το ίδιο τρόπο

$\{ \forall x \varphi, \forall y \varphi \} \vdash \varphi$

$\Sigma$  τραγουλι.  
Στραγουλι.

$\vdash \psi \rightarrow \chi$  <sup>Μετα</sup>θεωρημα αναγωγης.

$\vdash \forall x \varphi$  Μεταθεωρημα Γενικ.

$\vdash \neg \psi$

$$\vdash \neg(x \rightarrow \psi)$$
$$\vdash x \ \& \ \vdash \neg \psi$$
$$\vdash \neg \neg \phi, \quad \vdash \phi$$
$$\vdash \neg \forall x \phi \text{ Bpisoaofra } t \quad \vdash \phi_t^x$$

Μετασχηματισμός γενικεύσης

Σταθερών.

Αν  $\sum \vdash \Phi$  &  $c$  σταθερά στο  $\Delta \Leftarrow v$

εμφανίζεται στο  $\Sigma$ , τότε

$\sum \vdash \forall y \Phi_y^c$  για κάποια  $(\Leftarrow v, y)$

Μεταθεώρημα 'Οπαρξής.

$\Sigma, \phi_c^x \vdash \psi$ ,  $c$  δεν εμφανίζεται

στο  $\Sigma \cup \{\phi, \psi\}$ , τότε

$\Sigma, \exists x \phi \vdash \psi$ .