

$H(b)$  αν οχι (ο  $b$  είναι αριθμός Gödel ενός  
 ζεύγους αβγλ δ  
 $\in F a(5^b 0)$ )

Θεώρημα

$\{ H(z) \mid |N_0| = z \}$  δεν είναι οριστή

αριθ. Gödel.

25-4-2013

$$(\forall x \phi \rightarrow \psi) \rightarrow \exists x (\phi \rightarrow \psi)$$

Από το Θεωρήματα Συναγωγής

$$(\forall x \phi \rightarrow \psi) \vdash \exists x (\phi \rightarrow \psi)$$

Από το Θεώρημα Αναγωγής σε Άτομο

$\forall x \phi \rightarrow \psi$ ,  $\neg \exists x (\phi \rightarrow \psi)$  αδωμένες

$\forall x \phi \rightarrow \psi$ ,  $\forall x \neg (\phi \rightarrow \psi)$  αδωμένες

~~$\forall x \phi \rightarrow \psi$ ,  $\neg (\phi \rightarrow \psi)$  αδωμένες~~

$$\forall x \neg (\phi \rightarrow \psi) \vdash \phi, \neg \psi$$

$$\forall x \neg (\phi \rightarrow \psi) \vdash \forall x \phi, \neg \psi$$

$\forall x \phi \rightarrow \psi$ ,  $\forall x \neg (\phi \rightarrow \psi)$  έπρεπε να

δείξει αδωμένες

Πράγματι δείχνει

Γλώσσα  $0, S, <, +, \cdot, E$

Νο δοληή των φυσικών Αριθμών

Th<sub>N</sub>

N<sub>S</sub>

A<sub>E</sub>

A<sub>S</sub>

$$Cn A_S = Th N_S$$

$$Sx \neq 0, Sx = Sy \rightarrow x = y$$

S<sub>1</sub>

S<sub>2</sub>

$$x < Sy \leftrightarrow x < y$$

L<sub>1</sub>

$$x \neq 0$$

L<sub>2</sub>

$$x < y \vee x = y \vee y < x$$

L<sub>3</sub>

$$x + 0 = x$$

A<sub>1</sub>

$$x + Sy = S(x + y)$$

A<sub>2</sub>

M<sub>1</sub>, M<sub>2</sub>, E<sub>1</sub>, E<sub>2</sub>

### Άλλη 33A

1)  $A_E \vdash x \neq 0$  Αβελια

2)  $A_E \vdash x < S^{k+1} 0 \leftrightarrow x = S^0 \vee \dots \vee x = S^k$

$$A_E \vdash x < k+1 \leftrightarrow x = 0 \vee \dots \vee x = k$$

Απόδ του (2)

$$x < S^{k+1} 0 \leftrightarrow x < S^k 0 \leftrightarrow x < S^k 0 \vee x = S^k 0$$

Επαγωγικά συνεχίζω

Προσχηματισμός Επαχ. Βάσεων

$$x < S_0 \iff x = 0 \quad \text{Πράγματι}$$

από αξιωμα

$$x < S_0 \iff x < 0 \vee x = 0$$

αλλά από αξιωμα  $x \neq 0$ . Άρα

$$x < S_0 \iff x = 0$$

### Λήμμα 33B

Αν  $t$  όρος χωρίς μεταβλητές τότε :

$$\exists k, A \in t = S^k$$

26/4/2013

AE (αξιωματικά περιγραφίμενα)

$$AE \subseteq Th \mathcal{M}$$

$$\bigcup_{A \in AE} A \subseteq Th \mathcal{M}$$

Υποθέτουμε

$$A \in t = S^k$$

### Θεώρημα

Αν  $\tau$  απόσπαση χωρίς ποσοδείκτες

$$\in Th \mathcal{M} \quad A \in t = \tau$$

### Απόδειξη.

Επιλογή στο  $\tau$  (πρώτες περιπτώσεις)

1)  $t_1 = t_2$ . Από το προηγούμενο  $\exists n_1, n_2$

$$A \in t_1 = S^{n_1} 0 \ \& \ A \in t_2 = S^{n_2} 0.$$



Λόγω της αλγέβρας των  
 $t_1 = S^{n_1} 0$ ,  $t_2 = S^{n_2} 0$ ,  $t_1 = t_2$

συμπεραίνω ότι  $n_1 = n_2$ .

Άρα,  $A \Vdash t_1 = t_2$

2)  $t_1 \neq t_2 \in \text{Th} \mathcal{N}$

Ξέρω ότι  $\exists n_1, n_2 \in \mathbb{N}$

$A \Vdash t_1 = S^{n_1} 0$ ,  $A \Vdash t_2 = S^{n_2} 0$

Επιπλέον  $t_1 = S^{n_1} 0$ ,  $t_2 = S^{n_2} 0$

και  $t_1 \neq t_2 \in \text{Th} \mathcal{N}$

συμπεραίνω ότι  $n_2 \leq n_1$

Θέλω να δείξω  $A \Vdash t_1 \neq t_2$

Αρκεί να δείξω  $A \Vdash t_1 < t_2$  αβωτηνές

Αρκεί να δείξω ότι για  $n_2 \leq n_1$ ,

τότε  $A \Vdash S^{n_1} < S^{n_2}$  είναι αβωτηνές

Με βάση τα αζήτητα

Π.χ. Πως αποδεικνύω ότι  $A \Vdash S 0 < 0$   
αβωτηνές.

Πρόταση.

Οποιαδήποτε απόφαση αληθούς ( $\in \text{Th} \mathcal{N}$ )

της μορφής  $\exists v_1 \dots \exists v_n \tau(v_1, \dots, v_n)$ , όπου

$\tau$  χωρίς ποσοδείκτες είναι αποδεικτική

( $A \Vdash \exists v_1 \dots \exists v_n \tau$ )

Απόδειξη  $\exists k_1, \dots, k_n$  έτσι ώστε

$\tau(S^{k_1} 0, \dots, S^{k_n} 0) \in \text{Th} \mathcal{N}$

Από το προηγούμενο

$\text{AE } \vdash \tau(s^{k_1}0, \dots, s^{k_n}0)$ . Άρα,

$\text{AE } \vdash \exists v_1 \dots \exists v_n \tau(v_1, \dots, v_n)$

Δεν ισχύει το αντίστροφο για καθολικές προτάσεις.

Άσκηση / Θεώρημα.

Ένα σύνολο  $\Sigma$  ΚΣΤ καλείται αποφασιστικά πλήρες αν για κάθε  $\phi(v_1, \dots, v_n) \in \Sigma$

και για κάθε ακολουθία από φυσικούς αριθμούς

$k_1, \dots, k_n \in \mathbb{N}$ , αν  $\phi(s^{k_1}0, \dots, s^{k_n}0)$  αληθής

τότε  $\phi(s^{k_1}0, \dots, s^{k_n}0)$  αποδείξιμη

Π.Χ.

$\Sigma = \text{ΣΠΟΣ} / \text{ΧΩΡΙΣ ΠΡΟΤΑΣΕΙΣ}$

Ένα σύνολο από ΚΣΤ  $\Sigma$  καλείται αποφασιστικά

προσδιορισμένο (λέμε ότι προσδιορίζεται

αποφασιστικά) αν για κάθε  $\phi(v_1, \dots, v_n) \in \Sigma$  &

$k_1, \dots, k_n \in \mathbb{N}$

$\text{AE } \vdash \phi(s^{k_1}0, \dots, s^{k_n}0)$  ή

$\text{AE } \vdash \neg \phi(s^{k_1}0, \dots, s^{k_n}0)$

Άσκηση

Να αποδείξει ότι ένα α-προσδιορισμένο  $\Sigma$  είναι και α-πλήρες

Αντί

Έγω  $\Sigma$  α. πρόβ.

Οδο. είναι α. πδ. Έγω  $\phi(v_1, \dots, v_n) \in \Sigma$   
&  $k_1, \dots, k_n \in \mathbb{N}$ . Έγω ακόμη  
 $\phi(s^{k_1} 0, \dots, s^{k_n} 0) \vdash \text{True}$

Από την υπόθεση για όλους

$A \in \vdash \phi(s^{k_1} 0, \dots, s^{k_n} 0)$

$A \in \vdash \neg \phi(s^{k_1} 0, \dots, s^{k_n} 0)$

Έγω ότι  $A \in \vdash \neg \phi(s^{k_1} 0, \dots, s^{k_n} 0)$

Τότε,  $\forall B \in \vdash \neg \phi(s^{k_1} 0, \dots, s^{k_n} 0)$ ,

Άσπρο.

Αντίστροφα, Έγω  $\Sigma$  α. πρόβ., είναι  
καταναύρη α. πρόβ.; OXI

Ομοίως  $\Sigma =$  υπαρκτοί τύποι

(μόνο υπαρκτοί προβλήματα)

Άσκηση

Αν  $\Sigma$  κλειστό ως προς τις αριστερές  
CPEZ τότε  $\neg \phi \in \Sigma$ .

τότε ισχύει αντίστροφα

Αναπροσβλέψου

Να διατυπωθεί ορισμός οριστότητας

$R \subseteq \mathbb{N}^k$

Υπάρχει τύπος  $\phi(v_1, \dots, v_k)$  έτσι ώστε



$(a_1, \dots, a_k) \in R$  αν  $\exists \phi(s_1^{a_1}, \dots, s_k^{a_k})$   
 $\phi[a_1, \dots, a_k]$

$R \subseteq \mathbb{N}^k$  και δείχνει ανεμπροσώπηση γένου  
CηAE αν υπάρχει τύπος  $\phi(v_1, \dots, v_k)$   
Έτσι ώστε  $\forall a_1, \dots, a_k \in \mathbb{N}$

Αν  $R(a_1, \dots, a_k)$  τότε  $\exists A \vdash \phi(s_1^{a_1}, \dots, s_k^{a_k})$

Αν  $\neg R(a_1, \dots, a_k)$  τότε  $\exists A \vdash \neg \phi(s_1^{a_1}, \dots, s_k^{a_k})$

### Άσκηση

R ανεμπροσώπη μέσω  $\phi$  αν  $\forall$

1)  $\phi$  αριθμητικά προς.

2) κ οριστική μέσω  $\phi$ .

### Απόδ.

Έστω R ανεμπροσώπηση μέσω  $\phi$

$\forall a_1, \dots, a_k$   $(a_1, \dots, a_k) \in R$  τότε  $\exists A \vdash \phi(a_1, \dots, a_k)$

$(a_1, \dots, a_k) \notin R$  τότε  $\exists A \vdash \neg \phi(a_1, \dots, a_k)$

Απόδειξη του 2

Έστω ότι  $R(a_1, \dots, a_k)$  πρέπει ν.δ.ο.

$\exists \phi(a_1, \dots, a_k)$  & το αντίστροφο.

(Αντίστροφο Άσκηση)