

МР Гансов 29.10.14

① $A \approx \exists x B$. Тогава $A' \approx \exists y B' \times \{y\}$ за някой вариант B' на B и променлива y нова за B' .
 Согласно функционалното предположение $\exists x B \leftrightarrow B'$
 имаме $\exists x B' \rightarrow B$. Тогава $\exists x B' \rightarrow \exists x B$ и (1)
 $\Rightarrow \exists x B' \rightarrow \exists x B$. Тогава $\exists x B' \times \{y\} \rightarrow \exists x B$ (по ПСС)
 Оттук $\exists x \exists y B' \times \{y\} \rightarrow \exists x B$ тъй като y не е променлива на B (B и B' имат една и съща свободна променлива: защо?) т.е.
 $\exists x A' \rightarrow A$

От друга страна $\exists x B \rightarrow B'$. Нека $B'' \approx B' \times \{y\}$
 Тогава $B' \approx B'' \times \{x\}$ (тъй като y е нова за B') и
 $\exists x B'' \times \{x\} \rightarrow \exists y B''$ т.е. $\exists x B \rightarrow \exists y B' \times \{y\}$ и
 $\exists x B \rightarrow B'$ имаме $\exists x B \rightarrow \exists y B' \times \{y\}$ тъй като
 x не участва свободно в $\exists y B' \times \{y\}$
 $\exists x \exists y B' \times \{y\} \rightarrow \exists y B' \times \{y\}$ (ПТ)

Т_h за равенството

① $\exists x a = a$

② $\exists x a = b \rightarrow b = a$

③ $\exists x a = b \rightarrow b = c \rightarrow a = c$

④ $\exists x b_1 = b_{n1} \rightarrow b_2 = b_{n2} \rightarrow \dots \rightarrow b_n = b_{nn} \rightarrow$

$a_{x_1} \cdot k_1 [b_1 - b_{n1}] = a_{x_2} \cdot k_2 [b_{n1} - b_{n2}]$

⑤ $\exists x b_1 = b_{n1} \rightarrow \dots \rightarrow b_n = b_{nn} \rightarrow a_{x_1} \cdot k_1 [b_1 - b_{n1}] \rightarrow a_{x_2} \cdot k_2 [b_{n1} - b_{n2}]$

Или

① $\exists x a = a$ (ПСС) и аксиомата $\forall_0 = \forall_0$

② имаме $\exists x \forall_1 = \forall_3 \rightarrow \forall_2 = \forall_4 \rightarrow \forall_1 = \forall_2 \rightarrow \forall_3 = \forall_4$ (аксиома)

Оттук $\exists x a = b \rightarrow a = a \rightarrow a = a \rightarrow b = a$ (ПСС)

Оттук (1) и (2) $\Rightarrow \exists x a = b \rightarrow b = a$

③ имаме $\exists x \forall_1 = \forall_3 \rightarrow \forall_2 = \forall_4 \rightarrow \forall_1 = \forall_2 \rightarrow \forall_3 = \forall_4$. Оттук
 $a = a \rightarrow b = c \rightarrow a = b \rightarrow a = c$ (ПСС)

④

Оттук (1) (11) $\exists x a = b \rightarrow b = c \rightarrow a = c$
 За контролата - терм на терм, формула

① Индукция по a

1 сл) a е някое от променливите x_i - x_n
 то тогава $a \approx x_i$ за някое $1 \leq i \leq n$. Тогава

$a_{x_i - x_i} [b_1 - b_m] = a_{x_i - x_i} [b_{m+1} - b_m] \approx b_j \approx b_{m+1}$
 Следователно от $b_1 = b_{m+1} - b_j = b_{m+1} - b_{m+1} \rightarrow$

$a_{x_i - x_i} [b_1 - b_m] = a_{x_i - x_i} [b_{m+1} - b_m]$ (равенство)

2 сл) $a \approx x$ и x е различно от $x_i - x_n$

Нека $a_{x_i - x_i} [b_1 - b_m] = a_{x_i} [b_1]$, $a_{x_i - x_i} [b_{m+1} - b_m] = a_{x_i} [b_{m+1}]$

$A_{x_i - x_i} [b_1 - b_m] = A_{x_i} [b_1]$, $A_{x_i - x_i} [b_{m+1} - b_m] = A_{x_i} [b_{m+1}]$

Тогава $a_{x_i} [b_1] = a_{x_i} [b_{m+1}] \approx x = x$

Следователно се $\exists x b_1 = b_{m+1} \rightarrow \dots \rightarrow b_m = b_{m+1} \rightarrow$

$a_{x_i} [b_1] = a_{x_i} [b_{m+1}]$ следва от (1) и (11)

② $a \approx b_1 - a_n$ за някой k -местен функционален символ f и термове $a_1 - a_n$. Съгласно индукция

$\exists b_1 = b_{m+1} \rightarrow \dots \rightarrow b_m = b_{m+1} \rightarrow a_{i_1} [b_1] = a_{i_1} [b_{m+1}]$ за

$1 \leq i \leq n$. От друга страна от аксиомата

$\frac{1}{1} = \frac{1}{1+1} \rightarrow \frac{1}{2} = \frac{1}{1+2} \rightarrow \dots \rightarrow \frac{1}{k} = \frac{1}{1+k} \rightarrow f \frac{1}{1} - \frac{1}{k} = f \frac{1}{1+k} - \frac{1}{k}$ и (12C)

$\exists a_{i_1} [b_1] = a_{i_1} [b_{m+1}] \rightarrow \dots \rightarrow a_{i_k} [b_1] = a_{i_k} [b_{m+1}] \rightarrow$

$a_{i_1} [b_1] = a_{i_1} [b_{m+1}]$. Оттук и (11)

$\exists b_1 = b_{m+1} \rightarrow b_2 = b_{m+2} \rightarrow \dots \rightarrow b_m = b_{m+1} \rightarrow a_{i_1} [b_1] = a_{i_1} [b_{m+1}]$

③ Индукция по A

① $A \approx \varphi a_1 - a_n$ за някой k -местен функционален символ φ и термове $a_1 - a_n$. Съгласно ②

$\exists b_1 = b_{m+1} \rightarrow \dots \rightarrow b_m = b_{m+1} \rightarrow a_{i_1} [b_1] = a_{i_1} [b_{m+1}]$ $1 \leq i \leq n$

от аксиомата за равенството и символа φ , и (12C)

Умине $\vdash a, x \vdash [b_i] = a, x \vdash [b_{i+1}] \Rightarrow \dots \Rightarrow a \vdash [b_i] = a \vdash [b_{i+1}]$
 $\rightarrow A \vdash [b_i] = A \vdash [b_{i+1}]$. Остаток (17) \Rightarrow

$\vdash b_i = b_{i+1} \Rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow \dots \Rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow A \vdash [b_i] \rightarrow A \vdash [b_{i+1}]$

② $A \approx B$. От нас знаем $\vdash b_i = b_{i+1} \Rightarrow \dots \Rightarrow b_i = b_{i+1}$
 $\rightarrow B \vdash [b_i] \rightarrow B \vdash [b_{i+1}]$. Остаток (2) и (17) \Rightarrow

$\vdash b_i = b_{i+1} \Rightarrow \dots \Rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow B \vdash [b_i] \rightarrow B \vdash [b_{i+1}]$

③ $A \approx B \vee C$ (непросто на ②)

④ $A \approx \exists x B$. Преположим (17) и (18) и докажем

сначала что $x \neq y$ - как уже не требуется в

$b_i = b_{i+1}$. Согласно зам. 17. $\vdash b_i = b_{i+1} \Rightarrow \dots \Rightarrow$

$b_i = b_{i+1} \Rightarrow B \vdash [b_i] \rightarrow B \vdash [b_{i+1}]$. Так как

$x \neq y$ - мы имеем $A \vdash [b_i] \approx \exists x B \vdash [b_i]$ и

$A \vdash [b_{i+1}] \approx \exists x B \vdash [b_{i+1}]$. Отсюда $\vdash B \vdash [b_i] \rightarrow$

$\exists x B \vdash [b_{i+1}]$ (аксиома) $\Rightarrow \vdash B \vdash [b_i] \rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow \dots$

$\rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow \exists x B \vdash [b_{i+1}]$ (17)

Теперь надо x не требуется в $b_i = b_{i+1}$ и не

следует в $\exists x B \vdash [b_{i+1}]$ имеем $\vdash \exists x B \vdash [b_i] \rightarrow b_i = b_{i+1}$

$\rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow \exists x B \vdash [b_{i+1}]$. (173). Остаток

$\vdash b_i = b_{i+1} \Rightarrow b_i = b_{i+1} \Rightarrow \exists x B \vdash [b_i] \rightarrow \exists x B \vdash [b_{i+1}]$

(17)

Свойства ($\forall =$)

1) Ако $\vdash a = b$ то $\vdash b = a$

2) Ако $\vdash a = b$ и $\vdash b = c$ то $\vdash a = c$

3) Ако $\vdash b_i = b_{i+1} \Rightarrow \dots \Rightarrow b_i = b_{i+1}$ то также

$\vdash a x_1 \dots x_n [b_i - b_{i+1}] = a x_1 \dots x_n [b_{i+1} - b_{i+2}]$

4) — // —, то также $\vdash A x_1 \dots x_n [b_i - b_{i+1}] \rightarrow A x_1 \dots x_n [b_{i+1} - b_{i+2}]$

1

0

PA - Pemasaran dan Promosi

$$N1: 0 + 3k_1$$

$$N2: 3k_0 = 3k_1 \rightarrow k_0 = k_1$$

$$N3: k_0 + 0 = k_1$$

$$N4: k_0 + 3k_1 = 3(k_0 + k_1)$$

$$N5: k_0 \cdot 0 = 0$$

$$N6: k_0 \cdot 3k_1 = k_0 k_1 + k_1 k_0$$

2000 @ k_{PA} $0 + 30 = 30$ - $0.5 N1$ u (P&C) $(k_0/0)$

2000 @ k_{PA} $0 + 330 = 330$ - $0.5 N1$ u (P&C) $(k_0/30)$

2000 @ k_{PA} $0 + 0 = 0$ - $0.5 N3$ u (P&C) $(k_0/0)$

2000 @ k_{PA} $30 + 0 = 30$ - $0.5 N3$ u (P&C) $(k_0/0)$

2000 @ k_{PA} $30 + 30 = 330 \Rightarrow k_{PA} 30 + 30 = 3(30 + 0)$

$N4$ u (P&C) $\rightarrow k_{PA} 30 + 0 = 30$

$k_{PA} 30 + 30 = 330 \rightarrow 1, 2$ u k_{PA}

Jawab P&C:

1) $k_{PA} 30 + 330 = 330 + 30$

2) $k_{PA} 330 + (30 + 30) = (330 + 30) + 330$

3) $k_{PA} 330 + 330 = 330 \cdot 330$

4) $k_{PA} 330 \cdot 30 = 330$

5) $k_{PA} (330 + 330) \cdot 330 = 330 \cdot 330 + 330 \cdot 330$