

Вопросы

3200

$$\varphi_1 \Rightarrow \forall x \, p(x, x)$$

$$\varphi_2 \leq \forall x \forall y (p(f(x), f(y)) \Rightarrow p(x, y))$$

$$e_3 = \exists y \forall x (p(f(f(f(f(x)))))) \Rightarrow p(x, y))$$

$$\mathcal{C}_4 \leq \neg p(f(c), c) \wedge \neg p(f(f(c)), c) \wedge$$

$$\neg p(f(f(f(c))), c) \&$$

$$\neg p(f(f(f(f(c))))), c).$$

φ_1 - рефлексивность ρ^z

(e2) $\{ \langle f^T(a), f^T(b) \rangle \mid \langle a, b \rangle \in p^T \} \subseteq p^T$

Уз-има одек а, т.е. 30 кај се

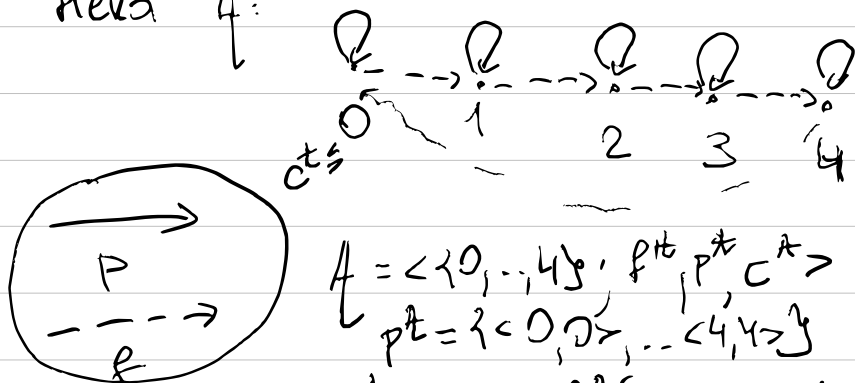
опыт жизни, то

$$0 \in \neq A^{(5)}(x) \cap \langle y \rangle \in P^A \quad \text{for } x \in A, y \in P^A$$

$$C_4 = f^A \neq \text{id}_A, f \circ f^A \neq \text{id}_A, f \circ f \circ f^A \neq \text{id}_A, \\ f^A \circ f^A \circ f^A \circ f^A \neq \text{id}_A$$

30 езици и селу свизетел

Нека A :



$$A = \langle \{0, \dots, 4\}, f^A, p^A, c^A \rangle$$

$$p^A = \{ \langle 0, 0 \rangle, \dots, \langle 4, 4 \rangle \}$$

$$c^A \neq 0; \quad f^A(x) = x + 1 \bmod 5$$

φ_1 е изпълнена.

φ_2 :

Нека $\langle f^A(a), f^A(b) \rangle \in p^A$.

Тогав $f^A(a) = f^A(b)$, защото в p^A има само рефлексивни точки. Т.е. f^A е об-я збору $a = b$ и збору $\langle a, a \rangle \in p^A$.

φ_3 : Нека $y = 0$.

Тогав нека x е произволно

Нека $\langle f^A(f^A(f^A(f^A(x)))) \rangle, y \rangle \in p^A$

Тогав $f^A(f^A(f^A(f^A(x)))) = y = 0$. но гед.

на p^A . Збору $x = 0$ но гед. на f^A .

Тока $\langle x, y \rangle \in p^A$.

Нека $\langle x, y \rangle \in p^A$. Тогав $x = 0 = y$ и

но гед. на f^A то $f^A(f^A(f^A(f^A(x)))) = 0$ и збору $\langle f^A(f^A(f^A(f^A(x)))) \rangle, y \rangle \in p^A$

Q4: $c^t \leq 0$.

$$< f^A(0), 0 > \in p^t$$

$$< f^A(f^A(0)), 0 > \in p^t$$

$$< f^A(f^A(f^A(0))), 0 > \in p^A$$

$$< \underbrace{f^A(f^A(f^A(f^A(0))))}_4, 0 > \in p^t$$

3222

$\mathcal{A} = \langle \mathbb{N}; f^{\mathcal{A}} \rangle$, $\#(f) = 2$, $\phi \in \mathcal{C}$.
иначе \doteq

$$f^{\mathcal{A}}(n, m) \doteq \text{НОД}(n, m)$$

То се определят $\{23\}$, $\{13\}$,
 $\{ \langle n, m \rangle \in \mathbb{N}^2 \mid n \mid m \}$
 $\{ n \in \mathbb{N} \mid n \text{ не просто} \}$

Док. че $\{23\}$ е неопр.

$$\varphi_0(x) \doteq \forall y (x \doteq y \Rightarrow f(x, y) \doteq y)$$

// за кое x е истинско $y \neq 0$, то

$$\text{gcd}(0, y) = y$$

// $\text{gcd}(0, 0)$ не е дефинирано.

Затова изваждане с предпоставка.

$$\varphi_1(x) \doteq \forall y (f(x, y) \doteq x)$$

$$// \text{gcd}(1, \text{нещо}) = 1$$

$$\varphi_1(x, y) \doteq f(x, y) \doteq x \ \& \ (\neg \varphi_0(x) \vee \neg \varphi_0(y))$$

НОД(n, m) = n така $n \mid m$ така

$$\exists k: m = k \cdot n$$

Изкл. и двете x са нули, защото $\text{НОД}(0, 0)$
 в общия случай не е дефинирано

$$\begin{aligned} \varphi_{\text{prime}}(x) &\leq \neg \varphi_0(x) \wedge \neg \varphi_1(x) \wedge \\ &\forall y (\varphi_1(y, x) \Rightarrow \varphi_1(y) \vee y=x) \end{aligned}$$

224 е неопределимо с каквиен
автоморфизъм

Нека имаме подредба на простите числа
(стандартна: $2, 3, 5, 7, 11, \dots$)
1 2 3 4 5

Нека $h: \text{Prime} \rightarrow \text{Prime} \leftarrow$ и-во на простите числа

$$h(x) = \begin{cases} 2 & , x=3 \\ 3 & , x=2 \\ x & , \text{else} \end{cases}$$

$h^{-1}h$ е биекция

Нека $n \in \mathbb{N}, n > 1$.

$n = 2^{d_1} \cdot 3^{d_2} \cdot 5^{d_3} \cdot \dots$ за всеки $d_i \neq 0$.
(каноничен запис на n)

$$H: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$

$$H(n) = \begin{cases} n & , n \leq 1 \\ \prod h(p_i)^{d_i} & , n > 1 \end{cases}$$

за $p_1=2, p_2=3, \dots$

$H^{-1} = H$ е биекция.

$$H(f^t(n, m)) = f^t(H(n), H(m)) \quad ?$$

с малко разписване се
верифицира