

Решени задачи по СЕП

Иво Стратев

25 юни 2019 г.

Зад. 1. от второ контролно по СЕП (10/05/2019)

Да се докаже, че операторът $\Gamma : \mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_2$, дефиниран с условието

$$\Gamma(f)(x, y) \simeq \begin{cases} y, & f(x, y) \simeq 0 \\ f(x, y + 1), & f(x, y) > 0 \\ \neg!, & \neg!f(x, y) \end{cases}$$

има безброй много неподвижни точки.

Решение:

Забелязваме, че когато $f(x, y) > 0$, то $\Gamma(f)(x, y)$ зависи само от y . Тоест свободно можем да се възползваме от факта, че стойността x остава фиксирана!

Понеже $fix(\Gamma) = \{f \in \mathcal{F}_2 \mid \Gamma(f) = f\} \subseteq \mathcal{F}_2$ и \mathcal{F}_2 е неизброимо безкрайно множество, то е напълно достатъчно да покажем, че за някое $S \subseteq \mathcal{F}_2$, което е неизброимо безкрайно ще е изпълнено $S \subseteq fix(\Gamma)$.

Нека $F_1^+ \rightleftharpoons \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^+\}$ и нека $F_2^+ \rightleftharpoons \{f : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}^+\}$.

Нека $\Delta : F_1^+ \rightarrow F_2^+$ и $\Delta(f)(x, y) = f(x)$.

Нека $S \rightleftharpoons \{\Delta(f) \mid f \in F_1^+\}$.

Очевидно S е неизброимо безкрайно понеже F_1^+ е и $S \subseteq F_2^+ \subseteq \mathcal{F}_2$.

Ще докажем, че $S \subseteq fix(\Gamma)$.

Нека $f \in S$ тогава $(\exists h \in F_1^+)[f = \Delta(h)]$. Нека тогава $h \in F_1^+$ и $f = \Delta(h)$.

Имаме $(\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[f(x, y) = \Delta(h)(x, y) = h(x) > 0]$.

Нека $(x, y) \in \mathbb{N}^2$ тогава $\Gamma(f)(x, y) \simeq f(x, y + 1) = h(x) = f(x, y)$.

Следователно $(\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[\Gamma(f)(x, y) = f(x, y)]$. Тоест $f \in fix(\Gamma)$.

Следователно $(\forall f \in S)[f \in fix(\Gamma)]$. Следователно $S \subseteq fix(\Gamma)$.

Извод: $fix(\Gamma)$ е неизброимо безкрайно и значи има безброй много неподвижни точки.

Зад. 2. от второ контролно по СЕП (10/05/2019)

Нека операторът $\Gamma : \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathcal{F}_1$ е дефиниран по следния начин:

$$\Gamma(f)(x) \simeq \begin{cases} 1, & x \leq 1 \\ \frac{x}{2}, & x > 1 \ \& \ x \equiv 0 \pmod{2} \\ f\left(f\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right), & x > 1 \ \& \ x \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

Докажете, че:

а) Γ е компактен (непрекъснат) оператор.

б) $(\forall x \in \mathbb{N}) \left[!f_{\Gamma}(x) \ \& \ x > 1 \implies f_{\Gamma}(x) \leq \frac{x}{2} \right]$, където $f_{\Gamma} = lfp(\Gamma)$.

Решение:

а)

Γ е компактен (непрекъснат) оператор, когато Γ е монотонен и краен, което ще докажем.

Нека $f, g \in \mathcal{F}_1$ и $f \subseteq g$. Нека $x \in Dom(\Gamma(f))$.

- $x \leq 1$

Имаме $\Gamma(f)(x) \simeq 1 \simeq \Gamma(g)(x)$.

- $x > 1 \ \& \ x \equiv 0 \pmod{2}$

Имаме $\Gamma(f)(x) \simeq \frac{x}{2} \simeq \Gamma(g)(x)$.

- $x > 1 \ \& \ x \equiv 1 \pmod{2}$

Имаме $!\Gamma(f)(x)$ значи $!f\left(\frac{3x+1}{2}\right) \ \& \ !f\left(f\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right)$.

Следователно $!g\left(\frac{3x+1}{2}\right) \ \& \ !g\left(g\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right)$ и

$$g\left(\frac{3x+1}{2}\right) = f\left(\frac{3x+1}{2}\right) \text{ и } g\left(g\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right) = f\left(f\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right).$$

Понеже $f \subseteq g$.

$$\text{Така } \Gamma(f)(x) \simeq f\left(f\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right) = f\left(g\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right) =$$

$$g\left(g\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right) \simeq \Gamma(g)(x).$$

Така $!\Gamma(f)(x) \implies \Gamma(f)(x) \simeq \Gamma(g)(x)$.

Следователно $(\forall x \in \mathbb{N}) [!\Gamma(f)(x) \implies \Gamma(f)(x) \simeq \Gamma(g)(x)]$.

Така $\Gamma(f) \subseteq \Gamma(g)$. От тук $(\forall (f, g) \in \mathcal{F}_1^2) [f \subseteq g \implies \Gamma(f) \subseteq \Gamma(g)]$.

Тоест Γ е монотонен. (1)

Нека $h \in \mathcal{F}_1$ и нека $x \in Dom(\Gamma(h))$.

- $x \leq 1$

Имаме $\Gamma(h)(x) \simeq 1 \simeq \Gamma(\emptyset)(x)$ и очевидно $\emptyset \underset{fin}{\subseteq} h$.

- $x > 1 \ \& \ x \equiv 0 \pmod{2}$

Имаме $\Gamma(h)(x) \simeq \frac{x}{2} \simeq \Gamma(\emptyset)(x)$ и очевидно $\emptyset \underset{fin}{\subseteq} h$.

- $x > 1 \ \& \ x \equiv 1 \pmod{2}$

Имаме

$$\Gamma(h)(x) \simeq h \left(h \left(\frac{3x+1}{2} \right) \right) \simeq \Gamma \left(h \upharpoonright \left\{ \frac{3x+1}{2}, h \left(\frac{3x+1}{2} \right) \right\} \right)(x)$$

и очевидно $h \upharpoonright \left\{ \frac{3x+1}{2}, h \left(\frac{3x+1}{2} \right) \right\} \underset{fin}{\subseteq} h$.

Следователно $(\forall x \in Dom(\Gamma(h)))(\exists \theta \in \mathcal{F}_1)[\theta \underset{fin}{\subseteq} h \ \& \ \Gamma(h)(x) \simeq \Gamma(\theta)(x)]$.

Следователно

$$(\forall h \in \mathcal{F}_1)(\forall x \in \mathbb{N})[\Gamma(h)(x) \implies (\exists \theta \in \mathcal{F}_1)[\theta \underset{fin}{\subseteq} h \ \& \ \Gamma(h)(x) \simeq \Gamma(\theta)(x)]].$$

Тоест Γ е креан. (2).

От (1) и (2) следва, че Γ е компактен (непрекъснат) оператор.

б)

Нека Q, R са свойства в \mathcal{F}_1 дефинирани по следния начин:

$$Q(f) \iff (\forall x \in \mathbb{N})[!f(x) \ \& \ x \leq 1 \implies f(x) = 1]$$

$$R(f) \iff (\forall x \in \mathbb{N})[!f(x) \ \& \ x > 1 \implies f(x) \leq \frac{x}{2}]$$

Q и R са свойства от тип частична коректност и следователно са непрекъснати. Нека $P(f) \iff Q(f) \ \& \ R(f)$. P е конюнкцията на Q и R , които са непрекъснати, следователно P е непрекъснато. (3)

Имаме $(\forall x \in \mathbb{N})[\neg !\emptyset(x)]$ следователно

$$(\forall x \in \mathbb{N})[!\emptyset(x) \ \& \ x \leq 1 \implies \emptyset(x) = 1] \ \& \ (\forall x \in \mathbb{N})[!\emptyset(x) \ \& \ x > 1 \implies \emptyset(x) \leq \frac{x}{2}]$$

тоест $Q(\emptyset) \ \& \ R(\emptyset)$. Следователно $P(\emptyset)$. (4)

Нека $f \in \mathcal{F}_1$ и $P(f)$. Нека $x \in Dom(\Gamma(f))$.

- $x \leq 1$

Имаме $\Gamma(f)(x) = 1$.

- $x > 1$

Възможни са два подслучая:

– $x \equiv 0 \pmod{2}$

Тогава $\Gamma(f)(x) = \frac{x}{2} \leq \frac{x}{2}$.

– $x \equiv 1 \pmod{2}$

Тогава $\Gamma(f)(x) = f\left(f\left(\frac{3x+1}{2}\right)\right)$

Понеже $x \equiv 1 \pmod{2}$, то $\frac{3x+1}{2} > 1$. Но тогава от $P(f)$,

в частност $R(f)$. Получаваме $f\left(\frac{3x+1}{2}\right) \leq \frac{3x+1}{4}$.

Нека $z := f\left(\frac{3x+1}{2}\right)$. Тогава за z са възможни два случая.

* $z \leq 1$

Тогава $\Gamma(f)(x) = f(z) = 1$.

Понеже $x > 1$, то $1 \leq \frac{x}{2}$.

Следователно $\Gamma(f)(x) = 1 \leq \frac{x}{2}$.

* $z > 1$

Тогава от $R(f)$ получаваме

$\Gamma(f)(x) = f(z) \leq \frac{z}{2} \leq \frac{3x+1}{8} \leq \frac{4x}{8} = \frac{x}{2}$.

Следователно получаваме $\Gamma(f)(x) \leq \frac{x}{2}$

Получихме, че $!\Gamma(f)(x) \ \& \ x \leq 1 \implies \Gamma(f)(x) = 1$ и

$!\Gamma(f)(x) \ \& \ x > 1 \implies \Gamma(f)(x) \leq \frac{x}{2}$.

Следователно $Q(\Gamma(f)) \ \& \ R(\Gamma(f))$ е истина, тоест $P(\Gamma(f))$. Следователно имаме $P(f) \implies P(\Gamma(f))$. Така $(\forall f \in \mathcal{F}_1)[P(f) \implies P(\Gamma(f))]$. (5)

Тогава от (3), (4), (5) и правилото на Скот получаваме $P(f_\Gamma)$. В частност $R(f_\Gamma)$. Тоест $(\forall x \in \mathbb{N})[!f_\Gamma(x) \ \& \ x > 1 \implies f_\Gamma(x) \leq \frac{x}{2}]$.

Трето контролно по СЕП (31/05/2019)

Нека P е следната рекурсивна програма:

$h(x, y) = f(x, y, 26, 5, 2) + 995$ where

$f(x, y, 0, 0, w) = g(w, 9)$

$f(x, y, 0, t, w) = g(x, y) + g(y, x) + f(x, y, 0, t-1, w)$

$f(x, y, z, t, w) = g(x, y) + f(x, y, z-1, t, w)$

$g(x, 0) = x$

$g(x, y) = x.g(x, y-1)$

Да се докаже, че:

а) $(\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[!D_V[P](x, y) \implies D_V[P](x, y) \simeq 31x^{y+1} + 5y^{x+1} + 2019]$

б) $D_V[P]$ е тотална функция.

Решение:

а)

Дефинираме следните оператори: $\Gamma : \mathcal{F}_5 \times \mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_5$ и $\Delta : \mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_2$.

$$\Gamma(f, g)(x, y, z, t, w) \simeq \begin{cases} g(w, 9), & z = 0 \text{ \& } t = 0 \\ g(x, y) + g(y, x) + f(x, y, 0, t - 1, w), & z = 0 \text{ \& } t > 0 \\ g(x, y) + f(x, y, z, t, w), & z > 0 \end{cases}$$

$$\Delta(g)(x, y) \simeq \begin{cases} x, & y = 0 \\ x.g(x, y - 1), & y > 0 \end{cases}$$

Γ и Δ са термални оператори, следователно са непрекъснати.
Тогава системата

$$\begin{aligned} \Gamma(f, g) &= f \\ \Delta(g) &= g \end{aligned}$$

Има единствено най-малко решение.

Нека $p \in \mathcal{F}_2$ и $p(x, y) = x^{y+1}$. Ще докажем, че $fix(\Delta) = \{p\}$.

Проверяваме, че $\{p\} \subseteq fix(\Delta)$.

Нека $(x, y) \in \mathbb{N}^2$. Тогава са възможни два случая.

- $y = 0$

Тогава $\Delta(p)(x, y) \simeq \Delta(p)(x, 0) \simeq x \simeq x^{0+1} \simeq x^{y+1} \simeq p(x, y)$.

- $y > 0$

Тогава $\Delta(p)(x, y) \simeq x.p(x, y - 1) \simeq x.x^{y-1+1} \simeq x.x^y \simeq x^{y+1} \simeq p(x, y)$.

Следователно $(\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[\Delta(p)(x, y) \simeq p(x, y)]$. Следователно $p = \Delta(p)$.

Следователно $p \in fix(\Delta)$. Така $\{p\} \subseteq fix(\Delta)$. (1)

Проверяваме, че $fix(\Delta) \subseteq \{p\}$.

Нека $f \in fix(\Delta)$. Ще докажем чрез индукция следното твърдение

$(\forall y \in \mathbb{N})(\forall x \in \mathbb{N})[f(x, y) \simeq p(x, y)]$.

- База $y = 0$

Нека $x \in \mathbb{N}$. Тогава

$$f(x, y) \simeq \Delta(f)(x, y) \simeq \Delta(f)(x, 0) \simeq x \simeq x^{0+1} \simeq x^{y+1} \simeq p(x, y) \simeq p(x, 0).$$

Следователно $(\forall x \in \mathbb{N})[f(x, 0) \simeq p(x, 0)]$.

- Индукционна хипотеза: Допускаме $(\exists n \in \mathbb{N})(\forall x \in \mathbb{N})[f(x, n) \simeq p(x, n)]$.
Нека тогава $n \in \mathbb{N}$ и $(\forall x \in \mathbb{N})[f(x, n) \simeq p(x, n)]$.

- Индукционна стъпка $y = n + 1$

Нека $x \in \mathbb{N}$. Тогава $f(x, y) \simeq f(x, n + 1) \simeq \Delta(f)(x, n + 1) \simeq$
 $x.f(x, n + 1 - 1) \simeq x.f(x, n) \simeq x.p(x, n) \simeq x.x^{n+1} \simeq$
 $x^{n+1+1} \simeq x^{y+1} \simeq p(x, y)$.

Следователно $(\forall x \in \mathbb{N})[f(x, y) \simeq p(x, y)]$.

- Заключение: $(\forall y \in \mathbb{N})(\forall x \in \mathbb{N})[f(x, y) \simeq p(x, y)]$.

Следователно $f = p$, от тук $f \in \{p\}$. Следователно $(\forall f \in fix(\Delta))[f \in \{p\}]$.

Следователно $fix(\Delta) \subseteq \{p\}$. (2)

От (1) и (2), следва, че $fix(\Delta) = \{p\}$.

Тогава понеже p е тотална, можем свободно да заместим в първото функционално уравнение.

Разглеждаме оператор $\Psi : \mathcal{F}_5 \rightarrow \mathcal{F}_5$. Дефиниран така $\Psi(f) = \Gamma(f, p)$.

Тоест:

$$\Psi(f)(x, y, z, t, w) \simeq \begin{cases} w^{10}, & z = 0 \text{ \& } t = 0 \\ x^{y+1} + y^{x+1} + f(x, y, 0, t - 1, w), & z = 0 \text{ \& } t > 0 \\ x^{y+1} + f(x, y, z - 1, t, w), & z > 0 \end{cases}$$

Разглеждаме следното свойство в \mathcal{F}_5 :

$$Q(f) \equiv (\forall(x, y, z, t, w) \in \mathbb{N}^5)[!f(x, y, z, t, w)$$

$$\implies f(x, y, z, t, w) \simeq (z + t)x^{y+1} + ty^{x+1} + w^{10}]$$

Това свойство очевидно е непрекъснато понеже е от тип частична коректност. Очевидно е и, че $Q(\emptyset^{(5)})$ понеже $(\forall(x, y) \in \mathbb{N}^2)[\neg !\emptyset^{(5)}(x, y)]$.

Ще докажем, че Q е монотонно.

Нека $h \in \mathcal{F}_5$ и нека $Q(h)$ е истина. Нека $(x, y, z, t, w) \in Dom(\Psi(h))$.

Възможни са три случая:

- $(z, t) = (0, 0)$

$$\text{Тогава } \Psi(h)(x, y, z, t, w) \simeq w^{10} \simeq 0 + 0 + w^{10} \simeq 0.x^{y+1} + 0.y^{x+1} + w^{10} \simeq$$

$$(z + t)x^{y+1} + ty^{x+1} + w^{10}.$$

- $z = 0 \text{ \& } t > 0$

$$\text{Тогава } \Psi(h)(x, y, z, t, w) \simeq x^{y+1} + y^{x+1} + h(x, y, 0, t - 1, w) \simeq x^{y+1} +$$

$$y^{x+1} + (t - 1)x^{y+1} + (t - 1)y^{x+1} + w^{10} \simeq tx^{y+1} + ty^{x+1} + w^{10} \simeq (z +$$

$$t)x^{y+1} + ty^{x+1} + w^{10}.$$

- $z > 0$

$$\text{Тогава } \Psi(h)(x, y, z, t, w) \simeq x^{y+1} + h(x, y, z - 1, t, w) \simeq (z - 1 + t)x^{y+1} +$$

$$ty^{x+1} + w^{10} \simeq (z + t)x^{y+1} + ty^{x+1} + w^{10}.$$

Следователно $Q(\Psi(h))$. Тогава $(\forall h \in \mathcal{F}_5)[Q(h) \implies Q(\Psi(h))]$.

Така Q е монотонно и от правилото на Скот получаваме $Q(f_\Psi)$. В частност $(\forall(x, y) \in \mathbb{N}^2)[!f_\Psi(x, y, 26, 5, 2) \implies f_\Psi(x, y, 26, 5, 2) \simeq (26 + 5)x^{y+1} + 5y^{x+1} +$
 $2^{10} \simeq 31x^{y+1} + 5y^{x+1} + (30 + 2)^2 \simeq 31x^{y+1} + 5y^{x+1} + 1024]$.

Следователно $(\forall(x, y) \in \mathbb{N}^2)[!D_V[P](x, y) \implies$

$$D_V[P](x, y) \simeq f_\Psi(x, y, 26, 5, 2) + 995 \simeq 31x^{y+1} + 5y^{x+1} + 2019].$$

б)

Ясно е, че $D_V[P]$ е тотална функция, точно когато и f_Ψ е.

За това ще докажем, че f_Ψ е тотална функция.

Да допуснем противното, тогава $\mathbb{N}^5 \setminus \text{Dom}(f_\Psi) \neq \emptyset$.

Имаме, че $(\mathbb{N}^5, <_{lex\mathbb{N}^5})$ е фундирано множество.

Тогава $\mathbb{N}^5 \setminus \text{Dom}(f_\Psi)$ има минален елемент относно $<_{lex\mathbb{N}^5}$.

Нека тогава $(x^*, y^*, z^*, t^*, w^*)$ е минимален елемент на $\mathbb{N}^5 \setminus \text{Dom}(f_\Psi)$.

Тогава $\neg!f_\Psi(x^*, y^*, z^*, t^*, w^*)$.

Очевидно $(z^*, t^*) \neq (0, 0)$ понеже $f_\Psi(x^*, y^*, 0, 0, w) = w^{*10}$.

Тогава са възможни два случая:

- $z^* = 0 \ \& \ t^* > 0$

Но това значи, че $\neg!f_\Psi(x^*, y^*, 0, t^* - 1, w^*)$, но също така $(x^*, y^*, 0, t^* - 1, w^*) <_{lex\mathbb{N}^5} (x^*, y^*, z^*, t^*, w^*)$. Тогава $(x^*, y^*, z^*, t^*, w^*)$, не е минимален за $\mathbb{N}^5 \setminus \text{Dom}(f_\Psi)$... Абсурд!

- $z^* > 0$

Но това значи, че $\neg!f_\Psi(x^*, y^*, z^* - 1, t^*, w^*)$, но също така $(x^*, y^*, z^* - 1, t^*, w^*) <_{lex\mathbb{N}^5} (x^*, y^*, z^*, t^*, w^*)$. Тогава $(x^*, y^*, z^*, t^*, w^*)$, не е минимален за $\mathbb{N}^5 \setminus \text{Dom}(f_\Psi)$... Абсурд!

Достигнахме до противоречие и в двата случая. Противоречието идва от допускането, което направихме, че f_Ψ не е тотална. Но тогава f_Ψ е тотална. Следователно и $D_V[P]$ също е тотална!

Зад. 1. Писмен изпит по СЕП 07/02/2019

Дайте пример за оператор от тип $\Gamma : \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathcal{F}_1$, който:

- няма неподвижни точки;
- има неподвижни точки, но няма най-малка неподвижна точка;
- има най-малка неподвижна точка.

Обосновете се!

Решение:

а)

$$\Gamma(f)(x) \simeq \begin{cases} 9, & \neg!f(x) \\ \neg!, & !f(x) \end{cases}$$

Да допуснем, че така дефиниран Γ има неподвижна точка.

Нека $f \in \text{fix}(\Gamma)$. Нека $x \in \mathbb{N}$.

Възможни са два случая:

- $!f(x)$

Тогава $\neg!\Gamma(f)(x)$, но тогава $\neg[f(x) \simeq \Gamma(f)(x)]$.

Следователно $f \notin fix(\Gamma)$. Абсурд!

- $\neg!f(x)$

Тогава $\Gamma(f)(x) = 9$ и значи $!\Gamma(f)(x)$, но тогава $\neg[f(x) \simeq \Gamma(f)(x)]$.

Следователно $f \notin fix(\Gamma)$. Абсурд!

Достигнахме до противоречие. Следователно $fix(\Gamma) = \emptyset$.

б)

$$\Gamma(f)(x) \simeq \begin{cases} 9, & \neg!f(x) \\ f(x), & !f(x) \end{cases}$$

Нека $f \in \mathcal{F}_1$ и $Dom(f) = \mathbb{N}$. Нека $x \in \mathbb{N}$. Тогава имаме $\Gamma(f)(x) \simeq f(x)$. Следователно $(\forall x \in \mathbb{N})[\Gamma(f)(x) \simeq f(x)]$. Тогава $f = \Gamma(f)$ и значи $f \in fix(\Gamma)$. Така получаваме, че всяка тотална функция е неподвижна точка за Γ .

Да допуснем, че има нентотална функция h , която е неподвижна за Γ . h не е тотална, следователно $\mathbb{N} \setminus Dom(h) \neq \emptyset$. Нека тогава $x \in \mathbb{N} \setminus Dom(h)$. Тогава имаме $\neg!h(x)$ и $\Gamma(h)(x) = 9$. Очевидно тогава $h \neq \Gamma(h)$. Това е Абсурд!

Следователно $fix(\Gamma) = \{g \in \mathcal{F}_1 \mid Dom(g) = \mathbb{N}\} \neq \emptyset$.

Понеже всяка неподвижна точка на Γ е тотална, а всеки две различни тотални функции са несравними помеждуси чрез релацията "подфункция". И за всяка тотална функция няма частична функция, която да я разширява. Следователно всеки елемент на $fix(\Gamma)$ е минимален. И понеже $fix(\Gamma)$ е неизброимо безкрайно, то значи $fix(\Gamma)$ няма най-малък елемент. Следователно Γ има неподвижна точка, но няма най-малка неподвижна точка.

в)

Нека $\Gamma = Id(\mathcal{F}_1)$. Тогава $fix(\Gamma) = \mathcal{F}_1$.

И понеже $(\mathcal{F}_1, \subset, \emptyset)$ е фундирано, то $\emptyset = f_\Gamma = lfp(\Gamma)$.

Зад. 2. Писмен изпит по СЕП 07/02/2019

Да разгледаме следния непрекъснат оператор $\Gamma : \mathcal{F}_3 \rightarrow \mathcal{F}_3$, където:

$$\Gamma(f)(x, y, z) \simeq \begin{cases} 0, & y > 0 \ \& \ (z+1)y > x \\ f(x, y, z+1) + 1, & y > 0 \ \& \ (z+1)y \leq x \\ f(x, 0, z+1) + 1, & y = 0 \end{cases}$$

Докажете, че най-малката неподвижна точка на Γ е следната частична функция:

$$h(x, y, z) \simeq \begin{cases} \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor \ominus z, & y > 0 \\ \neg!, & y = 0 \end{cases}$$

където

$$a \ominus b = \begin{cases} a - b, & a \geq b \\ 0, & a < b \end{cases}$$

Решение:

Ще докажем, че f_Γ има еквивалентно представяне:

$$f_\Gamma(x, y, z) \simeq \begin{cases} \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - z, & y > 0 \ \& \ \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor \geq z \\ 0, & y > 0 \ \& \ \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor < z \\ \neg!, & y = 0 \end{cases}$$

Нека Q, R са свойства в \mathcal{F}_3 дефинирани по следния начин:

$$Q(f) \equiv (\forall (x, y, z) \in \mathbb{N}^3) [!f(x, y, z) \ \& \ y > 0 \ \& \ \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor \geq z \implies f(x, y, z) \simeq \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - z]$$

$$R(f) \equiv (\forall (x, y, z) \in \mathbb{N}^3) [!f(x, y, z) \ \& \ y > 0 \ \& \ \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor < z \implies f(x, y, z) \simeq 0]$$

Q и R са свойства от тип частична коректност и следователно са непрекъснати. Нека $P(f) \equiv Q(f) \ \& \ R(f)$. P е конюнкцията на Q и R , които са непрекъснати, следователно P е непрекъснато. (3)

Имаме $(\forall x \in \mathbb{N}) [\neg! \emptyset^{(3)}(x)]$ следователно $P(\text{emptyset}^{(3)})$ е изпълнено.

Ще докажем, че P е монотонно свойство.

Нека $f \in \mathcal{F}_3$ и $P(f)$. Нека $(x, y, z) \in \text{Dom}(\Gamma(f))$ и нека $y > 0$. Нека $k = \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor$.

Тогава $k \leq \frac{x}{y} < k + 1$ и значи $ky \leq x \ \& \ x < (k + 1)y$. Ако

- $k < z$ Тогава имаме $x < (k + 1)y \ \& \ k < z$. Следователно $x < (z + 1)y$. Но тогава $\Gamma(f)(x, y, z) \simeq 0$.
- $k \geq z$ Възможни са два подслучая:

$$- \ k = z$$

Тогава имаме $x < (z + 1)y$ и значи

$$\Gamma(f)(x, y, z) \simeq 0 \simeq k - z = \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - z.$$

$$- z < k$$

Тогава имаме $zy < (z+1)y \leq ky \leq x$. Следователно

$$\Gamma(f)(x, y, z) \simeq f(x, y, z+1) + 1 \simeq \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - (z+1) + 1 \simeq \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - z.$$

Следователно очевидно $P(\Psi(f))$ е истина. Тогава очевидно P е монотонно свойство.

Тогава от правилото на Скот получаваме

$$\left[\begin{array}{l} (\forall(x, y, z) \in \mathbb{N}^3) \\ !f_{\Psi}(x, y, z) \ \& \ y > 0 \implies f_{\Psi}(x, y, z) \simeq \begin{cases} \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - z, & \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor \geq z \\ 0, & \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor < z \end{cases} \end{array} \right]$$

Остава да покаже, че ако $y > 0$, то f_{Ψ} е дефинирана и ако $y = 0$ не е.

Първо ще докажем, че $(\forall(x, y, z) \in \mathbb{N}^3)[y > 0 \implies !f_{\Psi}(x, y, z)]$.

Нека допуснем противното. Тогава нека

$$(x^*, y^*, z^*) \in \mathbb{N}^3 \text{ и } y^* > 0 \text{ и } \neg !f_{\Psi}(x^*, y^*, z^*).$$

Очевидно ако $(z^*+1)y^* > x^*$, то $\Psi(f_{\Psi})(x^*, y^*, z^*) = 0$ и значи $!f_{\Psi}(x^*, y^*, z^*)$.

Тогава за следната редица от точки $\{(x^*, y^*, z^*+n)\}_{n \in \mathbb{N}}$

имаме $(\forall n \in \mathbb{N})[(x^*, y^*, z^*+n) \in \mathbb{N}^3 \setminus Dom(f_{\Psi})]$, което значи, че

$(\forall n \in \mathbb{N})[(z^*+n+1)y^* \leq x^*]$. Но тогава $(z^*+x^*+1)y^* \leq x^*$ при положение, че $y^* > 0$. Това е Абсурд! Следователно е в сила

$$(\forall(x, y, z) \in \mathbb{N}^3)[y > 0 \implies !f_{\Psi}(x, y, z)].$$

За второ твърдение нека допуснем, че за някоя двойка $(a, b) \in \mathbb{N}^2$ е в сила

$!f_{\Psi}(a, 0, b)$. Нека тогава $n = f_{\Psi}(a, 0, b)$. Тогава получаваме $n = f_{\Psi}(a, 0, b) =$

$$\Psi(f_{\Psi})(a, 0, b) = f_{\Psi}(a, 0, b+1) + 1 = \Psi(f_{\Psi})(a, 0, b+1) + 1 = f_{\Psi}(a, 0, b+2) + 2 =$$

$$\dots = f_{\Psi}(a, 0, b+n+1) + n + 1. \text{ Но тогава } n = f_{\Psi}(a, 0, b+n+1) + n + 1 \text{ и}$$

$f_{\Psi}(a, 0, b+n+1) \in \mathbb{N}$. Това е пълен Абсурд! Следователно

$$(\forall(x, z) \in \mathbb{N}^2)[\neg !f_{\Psi}(x, 0, z)].$$

Тогава излиза, че

$$f_{\Gamma}(x, y, z) \simeq \begin{cases} \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor - z, & y > 0 \ \& \ \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor \geq z \\ 0, & y > 0 \ \& \ \left\lfloor \frac{x}{y} \right\rfloor < z \\ \neg!, & y = 0 \end{cases}$$

Зад. 3. Писмен изпит по СЕП 07/02/2019

Нека $\Gamma, \Delta : \mathcal{F}_2 \times \mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_2$ са непрекъснати, където:

$$\Gamma(f, g)(x, y) \simeq \begin{cases} 1, & x = 0 \\ f(x-1, y).g(x, y), & x > 0 \end{cases}$$

$$\Delta(f, g)(x, y) \simeq \begin{cases} 1, & x = 0 \ \& \ y = 0 \\ 3.g(0, y - 1), & x = 0 \ \& \ y > 0 \\ 2.g(x - 1, y + 1), & x > 0 \end{cases}$$

Нека $(f_0, g_0) = lfp(\Gamma \times \Delta)$. Докажете, че

$$(\forall x \in \mathbb{N})[!f_0(x, 0) \implies f_0(x, 0) \simeq 6^{\frac{x(x+1)}{2}}]$$

Решение:

Разглеждаме $\Phi : \mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_2$, за който:

$$\Phi(g)(x, y) \simeq \begin{cases} 1, & x = 0 \ \& \ y = 0 \\ 3.g(0, y - 1), & x = 0 \ \& \ y > 0 \\ 2.g(x - 1, y + 1), & x > 0 \end{cases}$$

Дефинираме следното свойство в \mathcal{F}_2 :

$$P(f) \equiv (\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[!f(x, y) \implies f(x, y) \simeq 6^x . 3^y]$$

Очевидно то е непрекъснато понеже е от тип частична коректност.

Очевидно е и, че $P(\emptyset)$ понеже $(\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[\neg !\emptyset(x, y)]$.

Ще докаже, че $(\forall f \in \mathcal{F}_2)[P(f) \implies P(\Phi(f))]$.

Нека $f \in \mathcal{F}_2$ и $P(f)$. Нека $(x, y) \in Dom(\Phi(f))$.

- $(x, y) = (0, 0)$

$$\text{Тогава } \Phi(f)(x, y) \simeq 1 \simeq 6^0 . 3^0 \simeq 6^x . 3^y.$$

- $x = 0 \ \& \ y > 0$

$$\text{Тогава } \Phi(f)(x, y) \simeq 3.f(0, y - 1) \simeq 3.(6^0 . 3^{y-1}) \simeq 6^x . 3^y.$$

- $x > 0$

$$\text{Тогава } \Phi(f)(x, y) \simeq 2.f(x - 1, y + 1) \simeq 2.(6^{x-1} . 3^{y+1}) \simeq 6.6^{x-1} . 3^y \simeq 6^x . 3^y.$$

Следователно $! \Phi(f)(x, y) \implies \Phi(f)(x, y) \simeq 6^x . 3^y$. Следователно $P(\Phi(f))$.

Следователно $(\forall f \in \mathcal{F}_2)[P(f) \implies P(\Phi(f))]$.

Така от до тук доказаното и правилото на Скот получаваме, че

$$(\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2)[!f_\Phi(x, y) \implies f_\Phi(x, y) \simeq 6^x . 3^y].$$

Сега ще докажем, че f_Φ е тотална.

Нека допуснем противното. Тогава $\mathbb{N}^2 \setminus Dom(f_\Phi) \neq \emptyset$.

$(\mathbb{N}^2, <_{lex \mathbb{N}^2})$ е фундирано множество.

Тогава $\mathbb{N}^2 \setminus Dom(f_\Phi)$ има минален елемент относно $<_{lex \mathbb{N}^2}$.

Нека тогава (x^*, y^*) е минимален елемент на $\mathbb{N}^2 \setminus Dom(f_\Phi)$.

Тогава $\neg !f_\Phi(x^*, y^*)$. Очевидно $(x^*, y^*) \neq (0, 0)$ понеже $f_\Phi(0, 0) = 1$.

- $x^* = 0 \ \& \ y^* > 0$

$$\text{Тогава } \neg !f_\Phi(0, y^* - 1), \text{ но } (0, y^* - 1) \in \mathbb{N}^2$$

$$\text{следователно } (x^*, y^* - 1) \in \mathbb{N}^2 \setminus Dom(f_\Phi) \text{ и } (x^*, y^* - 1) <_{lex \mathbb{N}^2} (x^*, y^*).$$

Но тогава (x^*, y^*) не е минимален ... Абсурд!

- $x^* > 0$

Тогава $\neg!f_\Phi(x^* - 1, y^* + 1)$, но $(x^* - 1, y^* + 1) \in \mathbb{N}^2$

следователно $(x^* - 1, y^* + 1) \in \mathbb{N}^2 \setminus Dom(f_\Phi)$ и $(x^* - 1, y^* + 1) <_{lex\mathbb{N}^2} (x^*, y^*)$.

Но тогава (x^*, y^*) не е минимален ... Абсурд!

Получихме противоречие с допускането, че $\mathbb{N}^2 \setminus Dom(f_\Phi) \neq \emptyset$.

Следователно $Dom(f_\Phi) = \mathbb{N}^2$.

От тук и от $P(f_\Phi)$ получаваме $(\forall(x, y) \in \mathbb{N}^2)[f_\Phi(x, y) = 6^x \cdot 3^y]$.

Тогава разглеждаме $\Psi : \mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_2$.

$\Psi(f)(x, y) \simeq \Gamma(f, g_0)(x, y) \simeq \Gamma(f, f_\Phi)(x, y)$. Следователно

$$\Psi(f)(x, y) \simeq \begin{cases} 1, & x = 0 \\ 6^x \cdot 3^y \cdot f(x - 1, y), & x > 0 \end{cases}$$

Дефинираме следното свойство в \mathcal{F}_2 :

$$Q(f) \equiv (\forall(x, y) \in \mathbb{N}^2)[!f(x, y) \implies f(x, y) \simeq 6^{\frac{x(x+1)}{2}} \cdot 3^{xy}]$$

Очевидно то е непрекъснато понеже е от тип частична коректност.

Очевидно е и, че $Q(\emptyset)$ понеже $(\forall(x, y) \in \mathbb{N}^2)[\neg!\emptyset(x, y)]$.

Ще докаже, че $(\forall f \in \mathcal{F}_2)[Q(f) \implies Q(\Phi(f))]$.

Нека $f \in \mathcal{F}_2$ и $Q(f)$. Нека $(x, y) \in Dom(\Psi(f))$.

- $x = 0$

$$\text{Тогава } \Psi(f)(x, y) \simeq \Psi(f)(0, y) \simeq 1 \simeq 6^0 \cdot 3^{0 \cdot y} \simeq 6^{\frac{x(x+1)}{2}} \cdot 3^{xy}.$$

- $x > 0$

Тогава

$$\Psi(f)(x, y) \simeq 6^x \cdot 3^y \cdot f(x - 1, y) \simeq 6^x \cdot 3^y \cdot 6^{\frac{x(x-1)}{2}} \cdot 3^{(x-1)y} \simeq 6^{\frac{x(x+1)}{2}} \cdot 3^{xy}.$$

Следователно $Q(\Psi(f))$. Следователно $(\forall f \in \mathcal{F}_2)[Q(f) \implies Q(\Phi(f))]$.

Тогава използвайки правилото на Скот получаваме $Q(f_0)$.

$$\text{В частност } (\forall x \in \mathbb{N})[!f_0(x, 0) \implies f_0(x, 0) \simeq 6^{\frac{x(x+1)}{2}}].$$