

1 (Не)определимост

Задача 1 Нека \mathcal{S} е множеството от всички изброими редици от естествени числа, тоест:

$$\mathcal{S} = \{(x_i)_{i \in \mathbb{N}} \mid x_i \in \mathbb{N}\}.$$

Разглеждаме структура \mathcal{A} с носител $\mathcal{S} \cup \mathbb{N}$ за език с един тримес-тен предикатен символ $shift$ с интерпретация:

$$shift^{\mathcal{S}}(x, n, y) \stackrel{def}{\longleftrightarrow} x, y \in \mathcal{S} \ \& \ n \in \mathbb{N} \ \& \ \forall i \in \mathbb{N} (y_i = x_{i+n}).$$

Да се докаже, че следните множества са определими в \mathcal{A} :

1. $\{0\}$,
2. $\{x \in \mathcal{S} \mid \text{всички елементи на } x \text{ са равни}\}$,
- 3.

$$\{x \in \mathcal{S} \mid \text{ако се премахнат първите няколко, но поне един,}\br/> \text{елемента на } x, \text{ ще се получи отново } x\}.$$

Кои от следните множества са определими в \mathcal{A} и защо:

1. $\{(k, m, n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid n = k + m\}$,
2. $\{(m, n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid m \text{ дели без остатък } n\}$,
3. $\{1\}$,
4. $\{x \in \mathcal{S} \mid x \text{ е аритметична прогресия}\}$?

Има ли автоморфизми h на \mathcal{A} , за които $h(n) \neq n$ за някое $n \in \mathbb{N}$? Има ли автоморфизми h на \mathcal{A} , за които $h(x) \neq x$ за някое $x \in \mathcal{S}$?

Задача 2 Нека \mathcal{S} е множеството от всички изброими редици от естествени числа, тоест:

$$\mathcal{S} = \{(x_i)_{i \in \mathbb{N}} \mid x_i \in \mathbb{N}\}.$$

Разглеждаме структура \mathcal{A} с носител $\mathcal{S} \cup \mathbb{N}$ за език с един тримес-тен предикатен символ $dilate$ с интерпретация:

$$dilate^{\mathcal{S}}(x, d, y) \stackrel{def}{\longleftrightarrow} x, y \in \mathcal{S} \ \& \ d \in \mathbb{N} \ \& \ \forall k \in \mathbb{N} (y_k = x_{kd}).$$

Да се докаже, че следните множества са определими в \mathcal{A} :

1. $\{1\}$ и $\{0\}$
2. $\{x \in \mathcal{S} \mid \text{всички елементи на } x \text{ са равни}\},$
3. $\{(a, b, c) \in \mathbb{N}^3 \mid ab = c\}$

Определими ли са в \mathcal{A} :

1. $\{2\}$?
2. $\{x \in \mathcal{S} \mid \text{никои два члена (с различни индекси) на } x \text{ не са равни}\}?$

Задача 3 Нека с $P = \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ означим целочислените точки в първи квадрант на равнината. Оцветяване на P ще наричаме всяка тотална функция $x : P \rightarrow \{\text{black}, \text{white}\}$. Нека $\mathcal{C} = \{x \mid x \text{ е оцветяване}\}$.

Разглеждаме структура \mathcal{S} с носител $\mathcal{C} \cup P$ за език с единствен нелогически символ триместния предикатен символ *achromatic* с интерпретация:

$$\text{achromatic}^{\mathcal{S}}(a, x) \stackrel{\text{def}}{\iff} x \in \mathcal{C} \& \quad a \in P \text{ и има квадрат с долен ляв ъгъл } a, \text{ който не е едноцветен според } x.$$

Да се докаже, че в \mathcal{S} са определими:

1. $\{x \in \mathcal{C} \mid \forall a, b \in P(x(a) = x(b))\}.$
2. $\{(a, b) \in P^2 \mid a = (a_1, a_2) \& b = (b_1, b_2) \& a_1 \leq b_1 \& a_2 \leq b_2\}.$
3. $\{(a, b, c, d) \in P^4 \mid abcd \text{ е правоъгълник}\}.$
4. $\{x \in \mathcal{C} \mid \text{с изключение на една единствена точка, } x \text{ е едноцветно}\}.$
5. (алтернативно на горното):
 $\{x \in \mathcal{C} \mid \exists a \in P \forall b \in P(x(a) = x(b) \Rightarrow a = b)\}.$

Определими ли са в \mathcal{S} :

1. $\{x \in \mathcal{C} \mid \text{с изключение на краен брой точки, } x \text{ е едноцветно}\},$
2. (алтернативно на горното):
 $\{x \in \mathcal{C} \mid \exists F \subseteq P(F \text{ е крайно и } \forall a \in P \forall b \in P(x(a) \neq x(b) \Rightarrow (a \in F \Leftrightarrow b \notin F)))\}.$
3. $\{x \in \mathcal{C} \mid x \text{ е шахматно оцветяване}\}.$
4. $\{(a, b, c, d) \in P^4 \mid abcd \text{ е квадрат}\}.$

2 (Не)изпълнимост

Задача 4 В език с един двуместен предикатен символ p и един едно-местен функционален символ f са записани следните формули:

$$\begin{aligned}\phi_1 : & \forall x(p(x, x) \leftrightarrow \neg \exists y(p(x, y))) \\ \phi_2 : & \forall x \forall y(p(x, y) \leftrightarrow \exists z(p(x, z) \& p(z, y))) \\ \phi_3 : & \forall x \forall y(p(x, y) \rightarrow p(f(y), f(x))) \\ \phi_4 : & \forall x \exists y(p(x, y) \& p(y, f(y)) \& p(f(y), f(x))).\end{aligned}$$

Нека $\Gamma_1 = \{\phi_1, \phi_2, \phi_3\}$, а $\Gamma_2 = \{\phi_1, \phi_2, \phi_4\}$. Да се определи с доказателство кои от множествата Γ_1 и Γ_2 са изпълними и кои – не.

Задача 5 В език с формално равенство, един двуместен предикатен символ p и един едноместен функционален символ f са записани следните формули:

$$\begin{aligned}\phi_1 : & \forall x(\neg p(x, x)) \\ \phi_2 : & \neg \exists x \forall y \exists z(p(x, z) \& p(z, y) \rightarrow \neg p(x, y)) \\ \phi_3 : & \forall x \forall y(p(x, y) \rightarrow p(f(y), f(x))) \\ \phi_4 : & \exists x \forall y(p(x, y) \vee x \dot{=} y)\end{aligned}$$

Нека $\Gamma_1 = \{\phi_1, \phi_2, \phi_3\}$, а $\Gamma_2 = \{\phi_1, \phi_2, \phi_3, \phi_4\}$. Да се определи с доказателство кои от множествата Γ_1 и Γ_2 са изпълними и кои – не.

3 Задачи от “сезон“ 20-21

Задача 6 Нека α, β, q са две по две взаимнопрости естествени числа. Разглеждаме структура \mathcal{S} с носител \mathbb{N} за език с един триместен предикатен символ p , чиято интерпретация е:

$$p^{\mathcal{S}}(a, b, c) \stackrel{def}{\iff} \alpha a + q\beta b = q^2 c.$$

Да се докаже, че в \mathcal{S} са определими:

1. $\{0\}$.

2. ¹ $q^2\mathbb{N}, q\mathbb{N}, \alpha\mathbb{N}, \beta\mathbb{N}$.
3. $\{(x, y) \in M \times P \mid x < y\}$, където $M = \alpha\beta\mathbb{N}$, а $P = \alpha\mathbb{N}$ или $P = \beta\mathbb{N}$.
4. за всяко естествено число n , $\{\alpha\beta n\}, \{\alpha qn\}, \{\beta qn\}$.
5. за всяко естествено число $a > \alpha^2\beta^2 - \alpha^2 - \beta^2$, $\{a\}$.
6. за всяко $0 < i < \alpha^2$, $\{a > \beta^2\alpha \mid a \equiv i \pmod{\alpha^2}\}$.

Вярно ли е, че следните множества са определими:

1. за всяко $0 < i < \alpha$, $\{a \in \mathbb{N} \mid a \equiv i \pmod{\alpha}\}$?
2. $\{(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid x < y\}$?

Доколко може да отслабим условието за взаимна простота на α, β и q , така че задачата да остане богата?

Задача 7 Нека \mathcal{B} е множеството от всички биекции $b : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$. За естествено число $k \in \mathbb{N}$ с \mathcal{B}_k означаваме множеството от онези биекции $b \in \mathcal{B}$, за които има точно k различни естествени числа n , за които $b(n) \neq n$.

Разглеждаме структура \mathcal{S} с носител \mathcal{B} за език с формално равенство, един едноместен предикатен символ p и един двуместен функционален символ f , в която:

$$\begin{aligned} p^{\mathcal{S}}(b) &\stackrel{\text{def}}{\iff} b \in \mathcal{B}_2 \\ f^{\mathcal{S}}(b_1, b_2) &\stackrel{\text{def}}{=} b \iff \forall n \in \mathbb{N} (b(n) = b_1(b_2(n))). \end{aligned}$$

Да се докаже, че в \mathcal{S} са определими:

1. \mathcal{B}_0 ,
2. \mathcal{B}_3 ,
3. \mathcal{B}_k за всяко естествено число k .

Да се намерят с доказателство всички елементи на \mathcal{B} , които са определими в \mathcal{S} .

¹Използваме стандартни означения: $k\mathbb{N} = \{kn \mid n \in \mathbb{N}\}$.

Задача 8 За положителни цели числа n, m с $\mathcal{M}_{n,m}(\mathbb{R})$ означаваме множеството от матрици с n реда и m стълба, чиито елементи са реални числа. Нека $\mathcal{M}^* = \bigcup_{n,m>0} \mathcal{M}_{n,m}(\mathbb{R})$ е множеството от всички матрици с реални елементи.

\mathcal{S} е структура за език без формално равество и с нелогически символи – триместните предикатни символи s и p и едноместния – vec . Универсумът на \mathcal{S} е \mathcal{M}^* , а интерпретацията на предикатните символи е:

$$\begin{aligned} p^{\mathcal{S}}(A, B, C) &\stackrel{def}{\iff} \text{умножението на } A \text{ и } B \text{ е дефинирано и } AB = C \\ s^{\mathcal{S}}(A, B, C) &\stackrel{def}{\iff} A \text{ и } B \text{ са с еднакви размерности и } C = A + B \\ vec^{\mathcal{S}}(A) &\stackrel{def}{\iff} A \text{ е вектор-ред.} \end{aligned}$$

Да се докаже, че в \mathcal{S} са определими:

1. $\mathcal{M}_{1,1}(\mathbb{R})$.
2. за всяко $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, $\mathcal{M}_{1,n}(\mathbb{R})$.
3. за всяко $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$:

$$\{(v_1, v_2, \dots, v_n) \mid (v_1, v_2, \dots, v_n) \text{ е базис от вектор-редове в } \mathbb{R}^n\}.$$

Определими ли са:

$$\begin{aligned} \{M \in \mathcal{M}^* \mid Ker(M) \text{ е 5-мерно линейно пространство}\} \\ \{M \in \mathcal{M}^* \mid It(M) \text{ е 7-мерно линейно пространство}\} \end{aligned}$$

4 Изпълнимост

Задача 9 В език с индивидуна константа a , дмувестен предикатен символ r и триместен предикатен символ p са дадени формулите:

$$\begin{aligned} \phi_1 : & \forall x \exists y (\neg r(x, x) \& r(x, y)) \\ \phi_2 : & \forall x \forall z (\exists y (r(x, y) \& r(y, z)) \leftrightarrow r(x, z)) \\ \phi_3 : & \forall y (r(a, y) \vee r(y, a) \rightarrow \exists z (p(y, a, z))) \\ \phi_4 : & \forall x \forall y \forall z (p(x, y, z) \rightarrow p(z, y, x) \& \neg p(y, x, z)) \\ \phi_5 : & \forall x \exists y \exists z (r(x, y) \& r(y, z) \& \neg p(x, y, z) \& \neg p(y, x, z)). \end{aligned}$$

Да се провери с обосновка дали множеството $\{\phi_1, \phi_2, \phi_3, \phi_4, \phi_5\}$ е изпълнимо.

Задача 10 В език с два двуместни предикатни символа p и r са дадени следните формули:

$$\begin{aligned}\phi_1 &: \forall x(r(x, x) \& \neg p(x, x)) \\ \phi_2 &: \forall x \exists y(r(x, y) \& p(x, y)) \\ \phi_3 &: \forall x \forall y((r(x, y) \leftrightarrow r(y, x)) \& (r(x, y) \& p(x, y) \rightarrow \exists z(p(x, z) \& p(z, y)))) \\ \phi_4 &: \forall x \exists y(\neg r(x, y) \& p(x, y) \& \forall z(p(x, z) \leftrightarrow \neg p(z, y))) \\ \phi_5 &: \forall x \forall y \forall z((r(x, y) \& r(y, z) \rightarrow r(x, z)) \& (p(x, y) \& p(y, z) \rightarrow p(x, z))).\end{aligned}$$

Изпълнимо ли е множеството $\{\phi_i \mid 1 \leq i \leq 5\}$? Защо?

Задача 11 В език с един едноместен предикатен символ p и един двуместен предикатен символ r са дадени следните формули:

$$\begin{aligned}\phi_1 &: \forall x \neg r(x, x) \\ \phi_2 &: \forall x \forall y \forall z(\neg p(x) \rightarrow (p(x, y) \& p(y, z) \rightarrow p(x, z))) \\ \phi_3 &: \forall x \forall y(p(x) \rightarrow (r(x, y) \leftrightarrow \exists z(r(x, z) \& r(z, y)))) \\ \phi_4 &: \forall x \exists y(\neg p(x) \rightarrow (r(x, y) \& \neg \exists z(r(x, z) \& r(z, y)))) \\ \phi_5 &: \forall x(\exists y(r(x, y) \& p(y)) \& \exists y(r(x, y) \& \neg p(y))).\end{aligned}$$

Ако $\Gamma_0 = \{\phi_1, \phi_2, \phi_3\}$, а $\Gamma_1 = \Gamma_0 \cup \{\phi_4\}$, $\Gamma_2 = \Gamma_1 \cup \{\phi_5\}$, да се докаже кои от множествата Γ_0 , Γ_1 и Γ_2 са изпълними.

Задача 12 В език с два двуместни предикатни символа p и r са дадени следните формули:

$$\begin{aligned}\phi_1 &: \forall x(p(x, x) \& \neg r(x, x)) \\ \phi_2 &: \forall x \forall y(p(x, y) \& p(y, z) \rightarrow p(z, x)) \\ \phi_3 &: \forall x \forall y(p(x, y) \rightarrow (r(x, y) \leftrightarrow \exists z(r(x, z) \& r(z, y)))) \\ \phi_4 &: \forall x(\exists y(r(x, y) \& p(x, y)) \& \exists y(r(x, y) \& \neg p(x, y))) \\ \phi_5 &: \forall x \exists y \exists z(r(x, y) \& r(x, z) \& \neg p(x, y) \& \neg p(x, z) \& \neg p(x, z)).\end{aligned}$$

Нека $\Gamma_0 = \{\phi_1, \phi_2, \phi_3\}$, $\Gamma_1 = \Gamma_0 \cup \{\phi_4\}$ и $\Gamma_2 = \Gamma_1 \cup \{\phi_5\}$. Да се определи с доказателство кои от множествата Γ_0 , Γ_1 и Γ_2 са изпълними и кои не.