

05. Функции

Def Нека $R \subseteq A \times B$ е бинарна релация. Тя е:

- тогава функция (или само функция) \Leftrightarrow

$$1) (\forall a \in A)(\exists b \in B)[(a, b) \in R]$$

$$2) (\forall a \in A)(\forall b_1 \in B)(\forall b_2 \in B)[(a, b_1) \in R \wedge (a, b_2) \in R] \rightarrow b_1 = b_2$$

- частична функция \Leftrightarrow 1

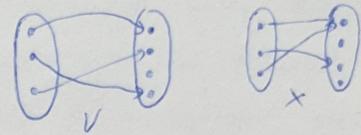
$$(\forall a \in A)(\forall b_1 \in B)(\forall b_2 \in B)[(a, b_1) \in R \wedge (a, b_2) \in R] \rightarrow b_1 = b_2$$

Обикновено пишем $f: A \rightarrow B$ и $f(a) = b$.

• Видове функции

- инекция - $(\forall x_1 \in A)(\forall x_2 \in A)[x_1 \neq x_2 \rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)] \equiv$

$$\equiv (\forall x_1 \in A)(\forall x_2 \in A)[f(x_1) = f(x_2) \rightarrow x_1 = x_2]$$



- сюрекция - $(\forall y \in B)(\exists x \in A)[f(x) = y]$



- бивиција - инекция + сюрекция

Инекции ли са?

$$f_1: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$

$$f_1(x) = 2x \quad \text{ga}$$

$$f_2: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$

$$f_2(x) = \left[\frac{x}{2} \right] \quad \text{не} \quad f_2(4) = f_2(5)$$

$$f_3: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad \text{не} \quad f_3(3) = f(-3)$$

$$f_3(x) = |x| \quad \text{не} \quad 3 \neq -3$$

Сюрекции ли са?

$$f_1: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{не}$$

$$f_1(x) = x+1$$

$$\begin{array}{ccc} 0 & & 0 \\ \downarrow & & \downarrow \\ 1 & \rightarrow & 1 \\ 2 & \rightarrow & 2 \\ 3 & \rightarrow & 3 \\ \vdots & & \vdots \end{array}$$

$$f_2: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{не}$$

$$f_2(x) = 2x$$

$$f_3: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{ga}$$

$$f_3(x) = x-1$$

• Композиция на функции

Нека $f: A \rightarrow B$, $g: B \rightarrow C$. Композицията на функциите f и g е функция $g \circ f: A \rightarrow C$, т.е.

$$(g \circ f)(x) = g(f(x))$$

• Обратна функција

Нека $f: A \rightarrow B$ е бивиција. Обратната на f е оп-зета $f^{-1}: B \rightarrow A$, определена така:

$$f^{-1}(y) = x \Leftrightarrow f(x) = y$$

Зад. Нека $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $g(x) = 2x + 1$, $(g \circ f)(x) = 2x - 1$. Намерете $f(x)$.

$$\text{Реш: } (g \circ f)(x) = g(f(x)) = 2f(x) + 1 = 2x - 1$$

$$2f(x) = 2x - 2$$

$$f(x) = x - 1$$

Как га докажем, че $f: A \rightarrow B$ е:

(a) идекуна

Нека $f(x_1) = f(x_2)$, $x_1 \in A$, $x_2 \in A$

* Показваме, че $x_1 = x_2$ *

(b) сюрекуна

Нека $y \in B$ е произволно. * Показваме, че $(\exists x \in A)[f(x) = y]$. *

Зад. Да се дадена е функцията $f: \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\} \rightarrow \{-4, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3\}$

$$f(x) = \begin{cases} x/2 & \text{ако } x \text{ е четно} \\ -(x+1)/2 & \text{ако } x \text{ е нечетно} \end{cases}$$

Проверете дали функцията е биекция и ако е такава, определете f^{-1} .

Реш: Можем да представим функцията чрез таблица

Нападе повторение в стойностите $\Rightarrow f$ е идекуна

Всички елементи на кодомината се срещат $\Rightarrow f$ е сюрекуна

$\Rightarrow f$ е биекуна.

$$f^{-1}(y) = \begin{cases} 2y, & y \geq 0 \\ -2y-1, & y < 0 \end{cases}$$

Зад. Изследвайте следните функции за идективност и сюрективност:

(a) $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $f(x) = 2x + 3$

• идективност

Нека $f(x_1) = f(x_2)$, $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$

$$\Rightarrow 2x_1 + 3 = 2x_2 + 3 \Leftrightarrow 2x_1 = 2x_2 \Leftrightarrow x_1 = x_2 \Rightarrow f$$
 е идекуна

• сюрективност

Нека $y \in \mathbb{R}$ е произволно.

$$\text{Търсим гану } (\exists x \in \mathbb{R})[2x + 3 = y] \quad 2x + 3 = y \Leftrightarrow 2x = y - 3 \Leftrightarrow x = \frac{y-3}{2}$$

$$\Rightarrow (\exists x \in \mathbb{R})[f(x) = y] \Rightarrow f$$
 е сюрекуна

обратна ϕ -з

(b) $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, $f(x) = x + 1$

• идективност

Нека $f(x_1) = f(x_2)$, $x_1, x_2 \in \mathbb{N}$

$$\Rightarrow x_1 + 1 = x_2 + 1 \Leftrightarrow x_1 = x_2 \Rightarrow f$$
 е идекуна

• сюрективност

Не, $0 \in \mathbb{N}$, но $\neg \exists x \in \mathbb{N}: x + 1 = 0 \Leftrightarrow x = -1 \notin \mathbb{N}$

(c) $f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, $f(x, y) = 2^x(2y+1)-1$

• идективност

Нека $f(x_1, y_1) = f(x_2, y_2)$, $(x_1, y_1), (x_2, y_2) \in \mathbb{N}^2$

$$\Rightarrow 2^{x_1}(2y_1+1)-1 = 2^{x_2}(2y_2+1)-1 \Leftrightarrow 2^{x_1}(2y_1+1) = 2^{x_2}(2y_2+1)$$

Допускаме, че $x_1 \neq x_2$ и Д.О. $x_1 > x_2 \Rightarrow x_1 - x_2 > 0$

$$2^{x_1}(2y_1+1) = 2^{x_2}(2y_2+1) \Leftrightarrow \underbrace{2^{x_1-x_2}}_{\text{често}} \underbrace{(2y_1+1)}_{\text{неравно}} = \underbrace{2^{x_2}(2y_2+1)}_{\text{неравно}}$$

\Rightarrow допускането е грешно, $x_1 = x_2$

$$2^{x_1}(2y_1+1) = 2^{x_2}(2y_2+1) \Leftrightarrow 2y_1+1 = 2y_2+1 \Leftrightarrow 2y_1 = 2y_2 \Leftrightarrow y_1 = y_2$$

$\Rightarrow (x_1, y_1) = (x_2, y_2) \Rightarrow f$ е идекуна.

②

• Споредливост

Мис. јок. ре $f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \setminus \{0\}$, $f(x,y) = 2^x(2y+1)$ е споредлива.

Нека $a \in \mathbb{N}^+$

- a е нечетно $\Rightarrow a = 2y+1 = 2^0(2y+1) \Rightarrow f(0,y) = a$

- a е четно $\Rightarrow a = 2^x(2y+1) \Rightarrow f(x,y) = a$

$\Rightarrow f$ е споредлива

$\Rightarrow f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ вако е споредлива.

Зад. Докажете, ре $f: (0,1) \rightarrow \mathbb{R}$ е именува.

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{2x-1} + 1, & 0 < x < \frac{1}{2} \\ 0, & x = \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2x-1} - 1, & \frac{1}{2} < x < 1 \end{cases}$$

Реш: Правил наблюдението, ре:

- $\frac{1}{2x-1} + 1 = \frac{1+2x-1}{2x-1} = \frac{2x}{2x-1} < 0 \text{ за } x \in (0; \frac{1}{2})$

- $\frac{1}{2x-1} - 1 = \frac{1-2x+1}{2x-1} = \frac{2(1-x)}{2x-1} > 0 \text{ за } x \in (\frac{1}{2}; 1)$

• именува

Нека $f(x_1) = f(x_2)$, $x_1, x_2 \in (0,1)$

I сн. $f(x_1) = f(x_2) < 0 \Rightarrow x_1, x_2 \in (0; \frac{1}{2})$

$$\frac{1}{2x_1-1} + 1 = \frac{1}{2x_2-1} + 1 \Leftrightarrow \frac{1}{2x_1-1} = \frac{1}{2x_2-1} \Leftrightarrow 2x_2-1 = 2x_1-1 \Leftrightarrow 2x_2 = 2x_1 \Leftrightarrow x_1 = x_2$$

II сн. $f(x_1) = f(x_2) = 0 \Rightarrow x_1 = x_2 = \frac{1}{2}$

III сн. $f(x_1) = f(x_2) > 0 \Rightarrow x_1, x_2 \in (\frac{1}{2}; 1)$

$$\frac{1}{2x_1-1} - 1 = \frac{1}{2x_2-1} - 1 \Leftrightarrow \dots \Leftrightarrow x_1 = x_2$$

$\Rightarrow f$ е именува

• споредливост

Нека $a \in \mathbb{R}$

I сн. $a < 0$

Докажаме, ре $\neg(\exists x \in (0, \frac{1}{2})) [\frac{2x}{2x-1} = a]$

$$\frac{2x}{2x-1} = a \Leftrightarrow 2x = 2ax - a \Leftrightarrow a = 2ax - 2x \Leftrightarrow a = 2x(a-1) \Leftrightarrow x = \frac{a}{2(a-1)}$$

$$\Rightarrow \frac{a}{2(a-1)} \notin (0, \frac{1}{2}) \Rightarrow \underbrace{\left(\frac{a}{2(a-1)} < 0 \right)}_{F} \vee \left(\frac{a}{2(a-1)} > \frac{1}{2} \right) \Leftrightarrow \frac{a}{2(a-1)} > \frac{1}{2} \Leftrightarrow \frac{a}{a-1} > 1 \Leftrightarrow a < a-1$$

\Rightarrow допускането е грешно, $(\exists x \in (0, \frac{1}{2})) [f(x) = a]$

II сн. $a = 0$.

Док. ре $f(\frac{1}{2}) = 0$

III сн. $a > 0$

Аналогично на сн. I.

Зад. Дадени са функциите $f: A \rightarrow B$ и $g: A \rightarrow B$, които са биекции. Известно е, че
 $(\exists a \in A) [f(a) \neq g(a)]$ (Функциите се различават при никаква стойност на аргумента)
Докажете, че $(\exists b \in B) [f(b) \neq g(b)]$ (Функциите се различават при друга стойност на аргумента)

Реш: Допускаме противното:

$$(\forall x \in A) [x \neq a \rightarrow f(x) = g(x)].$$

Нека означим $p(x_0) = b \neq f(x_0)$. От това, че f е сюрекуция, следва, че $(\exists x_1 \in A) [f(x_1) = b]$
 $x_1 \neq a$, защото иначе $f(x_1) = f(a) = b$.

От допускането $\Rightarrow f(x_1) = g(x_1) = b$. Но тогава $f(a) = f(x_1) = b$, което противоречи на
доказателство, че f е инекуция.

$$\Rightarrow (\exists x_1 \in A) [x_1 \neq a \wedge f(x_1) \neq g(x_1)].$$

Зад. Дадено е крайно множество A и ограничена функция $f: A \rightarrow A$, която е инекуция.
Докажете, че f е биекуция.

Зад. Ако $f: A \rightarrow B$ е биекуция и $g: B \rightarrow C$ е биекуция, то $g \circ f$ е биекуция

Д-ВО:

1) $g \circ f$ е инекуция?

$$\stackrel{?}{=} (\forall a_1 \in A) (\forall a_2 \in A) [a_1 \neq a_2 \rightarrow f(a_1) \neq f(a_2)]$$

Нека $a_1, a_2 \in A$ са произволни и $a_1 \neq a_2$. f е инекуция $\Rightarrow f(a_1) \neq f(a_2)$

Нека $b_1 = f(a_1) \in B$ и $b_2 = f(a_2) \in B$. $b_1 \neq b_2$ и g е инекуция $\Rightarrow g(b_1) \neq g(b_2)$.

$$\Rightarrow g(f(a_1)) \neq g(f(a_2)) \Rightarrow g \circ f \text{ е инекуция}$$

2) $g \circ f$ е сюрекуция?

$$\stackrel{?}{=} (\forall c \in C) (\exists a \in A) [(g \circ f)(a) = c]$$

Нека $c \in C$ е произволно.

Знаям, че f е сюрекуция $\Rightarrow (\exists b \in B) [f(b) = c]$

Знаям, че g е сюрекуция $\Rightarrow (\exists a \in A) [g(f(a)) = b]$

$$\Rightarrow g(f(a)) = g(f(a)) = c$$

Но също е произволно

$\Rightarrow g \circ f$ е сюрекуция.

От 1) и 2) $\Rightarrow g \circ f$ е биекуция.

Избрани и неизбрани множества

\emptyset , $\{a\}$, I - крайни множества

N, Z, Q - безкрайни избрани

R, I, R^2, Z^N - безкрайни неизбрани

• A е избрани \Rightarrow съществува биекуция $f: A \rightarrow N \Leftrightarrow$ съществува биекуция $f: N \rightarrow A$

Q е избрани, $N \times N, Z$ също

$R, (0,1), Z^N$ не са избрани

Теорема на Кантор-Шретер - Бернайдин.

Нека A и B са множества. A е равномощно с B тогава и само тогава, когато съществува единични $f: A \rightarrow B$ и $g: B \rightarrow A$.

Теорема. Изброчно обединение на избрани множества е изброчно множество.

Теорема. Нека A е множество. Не съществува биекция от $f: A \rightarrow 2^A$

• Ако има биекция от A към $(0,1)$, тогава A е изброчно.

Зад. Докажете, че следните множества са избрани:

(a) $\mathbb{Z}N = \{2k \mid k \in \mathbb{N}\}$

(b) \mathbb{Z}

(B) множеството от всички ^{карини} булеви вектори

Реш: $f: S \rightarrow \mathbb{N}$

$$f(b_1 b_2 \dots b_n) = 1 b_1 b_2 \dots b_n (2) - 1$$

$$b_i \in \{0,1\}$$

$$\text{Напр: } f(001) = 1001(2) - 1 = 9 - 1 = 8$$

- инективност

Нека $f(\alpha) = f(\beta)$, $\alpha = \alpha_1 \dots \alpha_k$, $\beta = \beta_1 \dots \beta_t$, $k, t \in \mathbb{N}$

За допуснат, че $k \neq t \Rightarrow 1 \alpha_1 \dots \alpha_{k-1} - 1 = 1 \beta_1 \dots \beta_{t-1} - 1 \Leftrightarrow 1 \alpha_1 \dots \alpha_k = 1 \beta_1 \dots \beta_{t-1} \Rightarrow k = t$

$$\Rightarrow k = t.$$

$$1 \alpha_1 \dots \alpha_{k-1} - 1 = 1 \beta_1 \dots \beta_{k-1} - 1 \Leftrightarrow 1 \alpha_1 \dots \alpha_{k-1} = 1 \beta_1 \dots \beta_{k-1} \Leftrightarrow \alpha_1 \dots \alpha_k = \beta_1 \dots \beta_k \Leftrightarrow \alpha = \beta$$

- сюрективност

Нека $k \in \mathbb{N}$

$$k+1 \geq 1 \Rightarrow (\exists b = b_1 \dots b_k) [k+1 = 1 b_1 \dots b_{k-1}] \Rightarrow (\exists b = b_1 \dots b_k) [k = 1 b_1 \dots b_{k-1} - 1]$$

$$f(b_1 \dots b_k) = k$$

Зад. Докажете, че множеството от всички ^{карини} думи, оставени от буквите $\{A, \Gamma\}$, е изброчно.

Реш: $g: \text{words} \rightarrow S_{\text{бук}}; g(\alpha_1 \dots \alpha_n) = b_1 \dots b_n$, $b_i = \begin{cases} 1, & \alpha_i = A \\ 0, & \alpha_i = \Gamma \end{cases}$

Зад. Дадена е релацията $R = \{(x, y) \mid x \in \mathbb{R}, y \in \mathbb{R}, x - y \in \mathbb{Q}\}$

(a) Докажете, че R е релация на еквивалентност.

(b) Докажете, че множеството от класове на еквивалентност на R е изброчно.

Реш: (a) Нека $x \in \mathbb{R}$. Тогава $[x] = \{x + q \mid q \in \mathbb{Q}\} = |\mathbb{Q}|$. \mathbb{Q} е изброчно множество \Rightarrow и $[x]$ е изброчно множество. Релацията разделя множеството \mathbb{R} на непрекъснати класове на еквивалентност, споредено обединението на всички класове на еквивалентност, поредени от R , е мн-вото на реалните числа \mathbb{R} .

За допуснат, че мн-вото от класове на еквивалентност е изброчно. Зададен, че обединението на изброчни мн-ва е изброчно мн-во. Полагане, че \mathbb{R} е изброчно множество. Но сме доказвали, че \mathbb{R} е неизброчно. Противоречие.

Допускането е грешка, мн-вото от класове на еквивалентност е неизброчно множество.