

ΔС. Семинар №5. Функции

Нека A, B - множества

Частична функция

$f: A \rightarrow B$ е частична функция, ако:

1) $f \subseteq A \times B$

2) $\forall a \in A (\exists! b \in B: (a, b) \in f) \vee (\forall b \in B: (a, b) \notin f)$

Тотална функция

$f: A \rightarrow B$ е тотална функция, ако:

1) $f \subseteq A \times B$

2) $\forall a \in A (\exists! b \in B: (a, b) \in f)$

A се нарича домейн на f , а B - кодомейн.

// Зад. $\exists! x P(x)$ - съществува единствено x , за което $P(x)$ е истинско
 $\exists! x P(x)$ има смисъл и ако $\exists x P(x) \wedge \forall x, y (P(x) \wedge P(y) \rightarrow x = y)$

Както казахме функция, че чакаме предвид тотална функция

Пример: Нека A, B - множества

Дали \emptyset е частична функция? (с домейн A и кодомейн B)

1) $\emptyset \subseteq A \times B$

2) $\forall a \in A (\exists! b \in B: (a, b) \in \emptyset) \vee (\forall b \in B: (a, b) \notin \emptyset)$ е истина, тъй като
 $\forall b \in B: (a, b) \notin \emptyset$ е истина

$\Rightarrow \emptyset$ е частична функция

Вместо $(a, b) \in f$ пишем $f(a) = b$

Свойства

Нека A, B - множества и $f: A \rightarrow B$ е функция

1) $f: A \rightarrow B$ е инекция, ако

$$\forall x_1, x_2 \in A (f(x_1) = f(x_2) \rightarrow x_1 = x_2)$$

Еквивалентен запис:

$$\forall x_1, x_2 \in A (x_1 \neq x_2 \rightarrow f(x_1) \neq f(x_2))$$

Пример:

- Дали $f(x) = x^2$ е инекција? - Зависи от домејн.

$f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N}$ не е инекција, например $f(-2) = f(2) = 4$, но

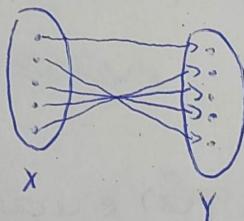
$f: \mathbb{Z}^+ \rightarrow \mathbb{N}$ е инекција.

f и F са различни функции.

- Дали $f(x) = x+1$, когато $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, е инекција?

$$f(x) = f(y) \Leftrightarrow x+1 = y+1 \Leftrightarrow x = y \Rightarrow f \text{ е инекција.}$$

Представување с гуаграма



- Не съществува точка от кодомејн, която влизаат веќе различни стрелки.

2) $f: A \rightarrow B$ е сопрекција, ако

$$\forall b \in B \exists a \in A (f(a) = b)$$

Пример:

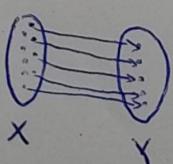
- Дали $f(x) = x^2$ е сопрекција, когато $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$?

Контрапример: $\neg \exists x \in \mathbb{Z}: f(x) = -1 \Rightarrow f$ не е сопрекција.

- Дали $f(x) = x+1$, когато $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$, е сопрекција?

$$\forall y \in \mathbb{Z} \exists x = y \in \mathbb{Z}: f(y-1) = y \Rightarrow f \text{ е сопрекција}$$

Представување с гуаграма



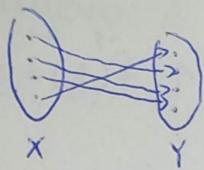
- Всичка точка от кодомејн треба да има една стрелка

3) $f: A \rightarrow B$ е инекција, ако

• f е инекција

• f е сопрекција

представяне с диаграма



- Не съществува точка от кодомейн, в която съществат две различни стрелки и във всяка точка от кодомейна трябва да има една стрелка.

Пример:

$f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$, $f(x) = x+1$ е биекция.

$f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$, $f(x) = x^2$ е биекция

Задача 1. Докажете $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: $f(x) = ax+b$, където $a \neq 0$, b са фиксиране реални константи, е биекция.

Д-бо. У же доказател, че f е инекција и сюрекција.

1) Инекција:

Нека $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$: $f(x_1) = f(x_2)$. Тогава $ax_1 + b = ax_2 + b \Rightarrow ax_1 = ax_2 \Rightarrow x_1 = x_2$ ✓

2) Сюрекција

Нека $y \in \mathbb{R}$. Дано $\exists x \in \mathbb{R}$: $y = ax + b$? За $x = \frac{y-b}{a} \in \mathbb{R}$ е изпълнено, че $f(x) = y$ ✓

От 1) и 2) $\Rightarrow f$ е биекция

• Нека $f: A \rightarrow B$

1) За да докажем, че f е инекција: Доказваме, че ако $f(x) = f(y)$, то $x = y$, за произволни $x, y \in A$

2) За да докажем, че f не е инекција: Доказваме конкретни $x, y \in A$, за които е изпълнено $x \neq y$ и $f(x) = f(y)$

3) За да докажем, че f е сюрекција: Намираме $x \in A$, такъв, че $f(x) = y$, за произволен $y \in B$

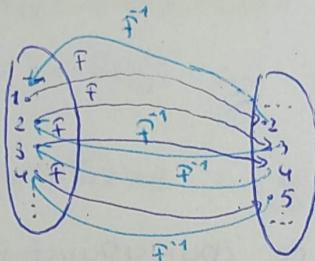
4) За да докажем, че f не е сюрекција: Намираме конкретен $y \in B$, за който е изпълнено $f(x) \neq y$, $\forall x \in A$

• Обратна функция

Нека $f: A \rightarrow B$ е биекция

Обратната функция на f бележим с f^{-1} , когато $\tilde{f}: B \rightarrow A: \tilde{f}(b) = a$,
ако $f(a) = b$.

Пример: Видяхме, че $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ е биекция. \checkmark когато $f(x) = x+1$.
Обратната функция на f е $\tilde{f}: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}: f(y) = y-1$.



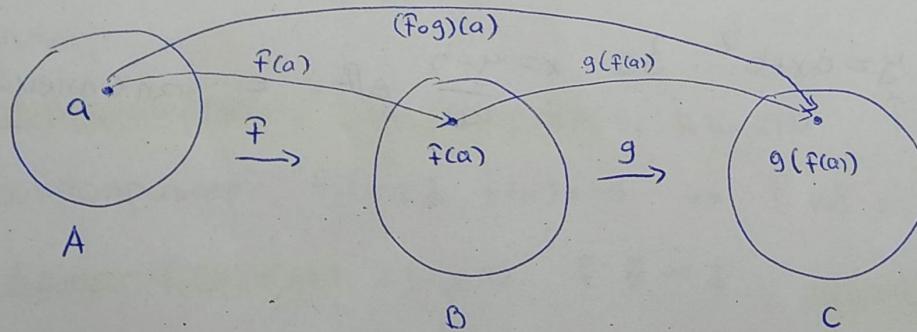
• Композиция

Нека $f: A \rightarrow B$ и $g: B \rightarrow C$

$g \circ f$ - композиция на g и f

$g \circ f: A \rightarrow C$

$\forall a \in A ((g \circ f)(a) = g(f(a)))$



В общия случај $f \circ g \neq g \circ f$

• Идентитет

Нека $Id: A \rightarrow A: \forall a \in A (Id(a) = a)$

Нека $f: A \rightarrow B$, то $f^{-1}: B \rightarrow A$. Тогава

$f \circ f^{-1}: B \rightarrow B: \forall b \in B ((f \circ f^{-1})(b) = b)$

$f^{-1} \circ f: A \rightarrow A: \forall a \in A ((f^{-1} \circ f)(a) = a)$

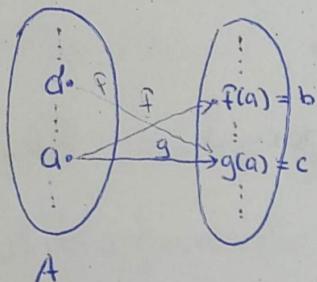
Съществува f^{-1} -функция т.к. f е биекция.

2 - от изпит 2015

Дадено е н-ва A и функции $f: A \rightarrow A$ и $g: A \rightarrow A$, като са биекции.
Известно е, че $\exists a \in A: f(a) \neq g(a)$. Докажете, че $\exists a' \in A: a' \neq a, f(a') \neq g(a')$.

Решение:

Нека $f(a) = b$ и $g(a) = c$. От условието, знаем, че $b \neq c$. Тогава



в A има поне два елемента.

(~~тъкмо един~~) От f -биекция, следва че

f е сюрекция ($\forall y \in B \exists x \in A: f(x) = y$), \Rightarrow

$\exists a' \in A: f(a') = c$. Тогава като $b \neq c \Rightarrow f(a) \neq f(a')$

$$\Rightarrow a \neq a'$$

От g -биекция, следва че g е инекция ($\forall a, a' \in A: a' \neq a \Rightarrow g(a') \neq g(a)$)

$$\Rightarrow g(a') \neq g(a) \quad (\text{тогава като } a \neq a')$$

Тогава $g(a) = c = f(a') \neq g(a')$.

$$\Rightarrow \exists a' \in A: a' \neq a, f(a') \neq g(a')$$

заг(3) - от изпит 2022г.

Нека X и Y са нонпримарни н-ви. Нека $f: X \rightarrow Y$, $g: Y \rightarrow X$ и

$i: Y \rightarrow Y$ ~~са биекции~~ нека $\forall y \in Y: i(y) = y$. Нека $fog = i$.

Докажете, че f е сюрекция.

Решение:

1 начин) Учебе допускаме противното. Допускаме, че f не е

сюрекция $\Rightarrow \exists y \in Y: \forall x \in X: (f(x) \neq y)$. От $g: Y \rightarrow X$ - тогава, следва, че $g(y) \in X$ е дефинирано.

По условие $i(y) = y$, ~~тъкмо~~. По условие $fog = i$.

Следователно $y = i(y) = (fog)(y) = f(g(y))$. Получихме противоречие с допускането, че f не е сюрекция с представител y .

$\Rightarrow f$ е сюрекция.

Знам) Търдението е верно. Разгледаме произволен елемент

Нека $x = g(y)$. Тогава като f е тотална ф-ция, $f(x)$ е дефиниран.

$$f(x) = f(g(y)) \neq \text{от } x = g(y)$$

= $(f \circ g)(y)$ // по определение за композиция

= $i(y)$ // по условие

$$= y$$

Следователно $\forall y \in Y \exists x = g(y) \in X : (f(x) = y) \Rightarrow f$ е сюръкън.

зад ④ * - от сем. контролко

Да се провери кои от следните три релации са функции.

Ако са функции, да се определи дали са ~~така~~ тотални.

a) $R_1 \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$; $R_1 = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid |x| = |y|\}$

R_1 не е функция - контрапример: $(-1, 1) \in R_1$ и $(-1, -1) \in R_1$.

b) $R_2 \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$, $R_2 = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid |x| = y\}$

R_2 е тотална ф-ция, тъкъм като $\forall x \in \mathbb{R} \exists ! y = |x| \in \mathbb{R} : (x, y) \in R_2$

c) $R_3 \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$; $R_3 = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid \frac{x}{x-1} = y\}$

R_3 е частична функция. $\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{1\} \exists ! y = \frac{x}{x-1} \in \mathbb{R} : (x, y) \in R_3$
и за $x = 1 \in \mathbb{R}$ не съществува $y \in \mathbb{R} : (x, y) \in R_3$

• Определение.

Нека A е множество.

A е крайно, ако

1) $A = \emptyset$, $|A| = 0$

2) $\exists n \in \mathbb{N}^+ : \exists f : A \rightarrow \{1, \dots, n\}$ - биекция, т.е. $|A| = n$

• Определение:

Множество A е изброчно безкрайно, ако е равномесно на \mathbb{N}

$\exists f : A \rightarrow \mathbb{N}$ - биекция

пределение

Множество A е изброчно, ако A е крайно или изброчно. Безкрайно

Безкрайно и-всъде изброчно т.е. е възможно да изберем елементите на множеството в редура (индексирана чрез $i \in \mathbb{N}$). Това е така, тъй като функция $f: S \rightarrow \mathbb{N}$ може да се представи като редура $a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$, когато $a_1 = f(1), a_2 = f(2), \dots, a_n = f(n), \dots$; $a_i \in S$

Задача 5 Да се докаже, че \mathbb{Z} е изброчно

Доказателство: Ние ще намерим $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$ - функция, с която ще докажем, че \mathbb{Z} е изброчно.

Всички цели числа могат да бъдат избрани в редура по следните начин:

$$0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots$$

Разгледаме функцията: $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$: $f(n) = \begin{cases} \frac{n}{2}, & n - четно \\ -\frac{(n-1)}{2}, & n - нечетно \end{cases}$

Ние доказваме, че f е функция.

1) Сюреквие.

Нека $x \in \mathbb{N}$. Ние показваме, че $\exists n \in \mathbb{N}: f(n) = x \wedge \exists n \in \mathbb{N}: f(n) = -x$, следователно ще докажем, че f е сюреквие.

Нека $n = 2x$, от $x \in \mathbb{N} \Rightarrow 2x \in \mathbb{N}$. Тогава, но gef за f : $f(n) = f(2x) = \frac{2x}{2} = x$

Нека $n = 2x+1$, от $x \in \mathbb{N} \Rightarrow 2x+1 \in \mathbb{N}$. Тогава, но gef за f : $f(n) = f(2x+1) =$

$$= -\frac{(2x+1-1)}{2} = -x$$

$\Rightarrow f$ - сюреквие

2) Инеквие.

Нека $n_1, n_2 \in \mathbb{N}: n_1 \neq n_2$. $f(n_1) \leq f(n_2)$

(a) n_1, n_2 - четни

$$f(n_1) = \frac{n_1}{2} \neq \frac{n_2}{2} = f(n_2)$$

2a) БДО n_1 -сетно, n_2 -негатено

$$f(n_1) = \frac{n_1}{2} > -\frac{(n_2-1)}{2} = f(n_2)$$

3a) n_1, n_2 - негатени

$$f(n_1) = -\frac{(n_1-1)}{2} \neq -\frac{(n_2-1)}{2} = f(n_2)$$

$$\Rightarrow f(n_1) \neq f(n_2)$$

от 1) и 2) $\Rightarrow f$ -дискретна

$\Rightarrow \mathbb{Z}$ е изброчно

Ненаборни множества. Метод на диагонализацията /
Cantor diagonalization argument.

заг ⑥ Док. че \mathbb{R} е ненаборно

1-во: Допускаме, че \mathbb{R} е изброчно. Иде се опитаме да докажем
го противоречие. Ако \mathbb{R} е изброчно, то $A = \{x | 0 \leq x \leq 1\} \subseteq \mathbb{R}$ е изброчно
(Всеко подмножество на изброчно н-бо, също е изброчно)

В такъв случай може да изберем всички числа между 0 и 1
с редуващи индекси от естествените числа. Нека тази редуване е

$r_1, r_2, r_3, r_4, \dots$ Нека r_i, \dots имат вида

$$r_1 = 0.d_{11}d_{12}d_{13}d_{14}\dots$$

$$r_2 = 0.d_{21}d_{22}d_{23}d_{24}\dots$$

$$r_3 = 0.d_{31}d_{32}d_{33}d_{34}\dots$$

$$r_4 = 0.d_{41}d_{42}d_{43}d_{44}\dots$$

⋮

където $d_{ij} \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$.

(Например, ако $r_1 = 0.2358\dots$, то $d_{11}=2, d_{12}=3, d_{13}=5, d_{14}=8 \dots$)

Нека формираме ново число $r: 0 < r < 1 : r = 0.d_1d_2d_3d_4 \dots$ но следващ

иначи $d_i = \begin{cases} 7, & d_{ii} \neq 7 \\ 8, & d_{ii} = 7 \end{cases}$

нпример, ако $r_1 = 0,2345$, $r_2 = 0,3567$; $r_3 = 0,0977$, $r_4 = 0,5678 \dots$, то
 $r = 0,7787 \dots$)

Всеко реално число има уникатно представление. Тогава реалното число r не е равно на r_1 , тъй като се различава от него в първа позиция след десетичната запетая, не е равно и на r_2 , тъй като се различава от r_2 . Всъщност втора позиция след десетичната запетая и ти. Издига се $r + r_i$ и тази позиция след десетичната запетая. Намерихме число r , такова, че то не се среща в изброяването. Тогава по предположението, че всеко реално число между 0 и 1 може да бъде изброено, е някакво. Тогава множеството $A \subseteq \mathbb{R}$ е неизброямо $\Rightarrow \mathbb{R}$ е неизброямо.

Множеството A от всички функции $f: N \rightarrow \{0,1\}$ е неизбройно
 безкрайно. Съществува биекция между A и множеството 2^N .
 Следователно, ако покажем/дескрибираме тази биекция, ще докажем,
 че A е неизбройно. (от лекции знаем, че 2^N е неизбройно)

Дескрибиране: $g: 2^N \rightarrow A$, по следният начин

Нека $B \in 2^N \Rightarrow B \subseteq N$

Тогава $g(B) = f_B : \forall n \in N (n \in B \leftrightarrow f_B(n) = 1)$

Ще докажем, че g е биекция. Ще направим, това, показвайки, че
 \forall сърдъг \tilde{g} съществува и е добре дескрибирана.

Нека $\tilde{g}: A \rightarrow 2^N : \tilde{g}(f_B) = B : \forall n \in N (f_B(n) = 1 \rightarrow n \in B)$

Освенега не съм съмнение, че \tilde{g} е разлика подмножество на B_1, B_2 на N ,
 защото $\tilde{g}(f') = B_1$ и $\tilde{g}(f') = B_2$ за всяка $f' \neq f$.

Следователно \tilde{g} е добре дескрибирана

$$\Rightarrow (\tilde{g} \circ \tilde{g}^{-1})(f_B) = \tilde{g}(\tilde{g}^{-1}(f_B)) = \tilde{g}(B) = f_B \Rightarrow g \text{ е биекция}$$