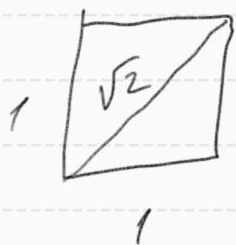


Компьютерные числа

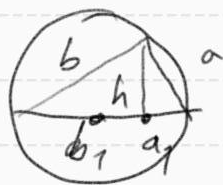
\mathbb{N} - естественные числа. Система, где $0 \notin \mathbb{N}$

$a + x = b \rightarrow \mathbb{Z}$ - целые числа

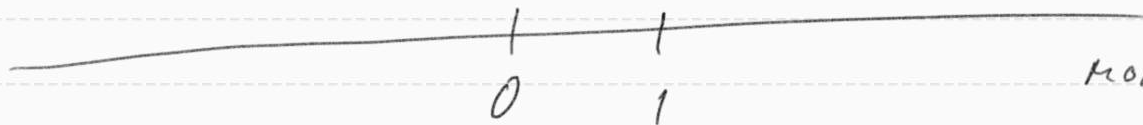
$a \cdot x = b \rightarrow \mathbb{Q}$ - рациональные числа



$\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$



$$h^2 = a_1 b_1$$



e, π - не имеют счисления
в десятичной

можно ли получить

- \mathbb{Z}, \mathbb{Q}

- $\sqrt{\frac{m}{n}}$; $m, n \in \mathbb{Z}$

Два талав на густини $\rightarrow \mathbb{R}$

\mathbb{R} — полином и аполином

\mathbb{R} — арифметик и трансцендент

корни на полином и полином коеф.

и π — транс.

в \mathbb{R} $x^2 + 1 = 0$ н.р.

$\rightarrow a + ib$
 $\frac{f(i)}{g(i)}$ и f, g — поли.
с рационал. коеф.

Тепер \mathbb{C} — комплексна единица

— комплексен \mathbb{R}

— уравн. $x^2 + 1 = 0$ има два кор. $\rightarrow i = \sqrt{-1}$

— кои единица со „знаци“ — $+, -, \cdot, /$

$$\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$$

$$\underline{\mathbb{Q}(\sqrt{2}) = \{a + b\sqrt{2} \mid a, b \in \mathbb{Q}\}}$$

X, Y - множества

$$X \times Y = \{ \underbrace{(x, y)}_{\text{кортежи элементов}} \mid x \in X, y \in Y \} - \text{декартово произведение множеств } X \text{ и } Y$$

Зад. $\{1, 2, 2, 3\} = \{1, 2, 3\} = \{3, 2, 1\}$

кортежи n -орда (a_1, a_2, \dots, a_n)

$$X \times Y \times Z = \{ (x, y, z) \mid x \in X, y \in Y, z \in Z \}$$

и т.д.

$$(X \times Y) \times Z = \{ (x, y, z) \mid x \in X, y \in Y, z \in Z \}$$

$$X \times (Y \times Z) = \{ (x, (y, z)) \mid x \in X, y \in Y, z \in Z \}$$

"отсюда получается" $(x, y, z), (x, y, z), (x, (y, z))$

$f: X \rightarrow Y$ отображение (функция)

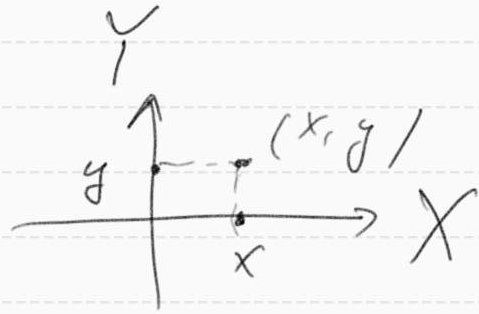
$$\forall x \in X \exists! y \in Y \quad y = f(x)$$

Зам. В курсе $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$; пример \sin

$$\text{След. } \text{Dom}_f = X$$

графическая функция $f: X \rightarrow Y$
 \downarrow
 $x \mapsto y = f(x)$

$$\{(x, f(x)) \mid x \in X\}$$



$R \subseteq X \times Y$ отношение

$$(x, y) \in R \rightarrow x R y$$

Зад. R е графическая функция $f: X \rightarrow Y \Leftrightarrow$

$$1) \forall x \in X \exists y \in Y : x R y$$

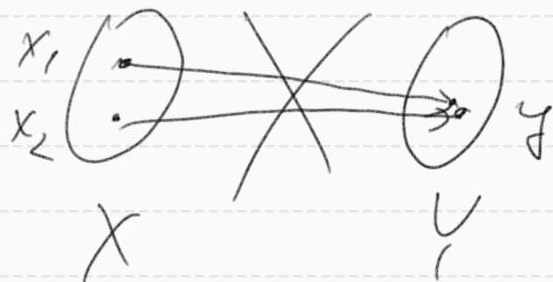
$$2) x R y_1 \wedge x R y_2 \Rightarrow y_1 = y_2$$

инъекция $f: X \rightarrow Y$

$$\sim f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

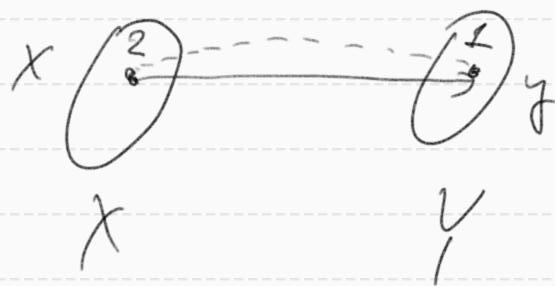
$$\Downarrow - x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$$

$$- x_1 R y \wedge x_2 R y \Rightarrow x_1 = x_2$$



сюръекция $f: X \rightarrow Y$

$$- \forall y \in Y \exists x \in X : f(x) = y$$
$$\Leftrightarrow x R y$$



- Биъекция = инъекция + сюръекция

Пр. $f(x) = x^2$; $\mathbb{R}_+ = \{r \in \mathbb{R} \mid r \geq 0\}$

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ не является; не является.

$f: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$ является; не является.

$(f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1^2 = x_2^2 \Rightarrow x_2 = \pm x_1 \xrightarrow{x_{1,2} \in \mathbb{R}_+} x_2 = x_1)$

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}_+$ не является; является.

$(\forall y \in \mathbb{R}_+ \quad \underbrace{f(\sqrt{y})}_{\in \mathbb{R}} = y)$

$f: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}_+$ биективно

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$$

isomorphism

image	1	2	3	4	5	6	
\mathbb{N}	1	2	3	4	5	6	...
\mathbb{Z}	0	1	-1	2	-2	3	-3

$$2\mathbb{Z} = \{2z \mid z \in \mathbb{Z}\} \quad (\text{even})$$

$$f: \mathbb{Z} \rightarrow 2\mathbb{Z}$$

isomorphism

$$2z \mapsto 2z$$

$$f: X \rightarrow Y \text{ — isomorphism} \Rightarrow X \simeq Y \text{ isomorphism}$$

$$|X| = |Y| \text{ — мощность}$$

$$f(x) = x^2 \quad f: \{1, 2, 3\} \rightarrow \{1, 4, 9\} \text{ isomorphism}$$

$$\{1, 2, 3\} \rightarrow \{e, \pi, \sqrt{2}\}$$

$$\text{id}_X: X \rightarrow X \quad \text{универсальный}$$

$$x \mapsto x$$

$$f: X \rightarrow Y, \quad g: Y \rightarrow Z$$

$$g \circ f: X \rightarrow Z; \quad (g \circ f)(x) = g(f(x))$$

"соед."

композиция f и g
(составление)

$$f_1: X_1 \rightarrow Y_1, \quad f_2: X_2 \rightarrow Y_2$$

$$f_1 = f_2 \iff \begin{cases} X_1 = X_2, Y_1 = Y_2 \\ \forall x \in X_1 = X_2 \quad f_1(x) = f_2(x) \end{cases}$$

Def. Кэчен $f: X \rightarrow Y$. Говорим f — отображением,
если $\exists g: Y \rightarrow X$: $f \circ g = \text{id}_Y$ и $g \circ f = \text{id}_X$

Пр. $f: \underline{\mathbb{R}}_1 \rightarrow \underline{\mathbb{R}}_1$; $f(x) = x^2$

$g: \underline{\mathbb{R}}_1 \rightarrow \underline{\mathbb{R}}_1$ $g(x) = \sqrt{x}$

$(f \circ g)(x) = f(g(x)) = f(\sqrt{x}) = (\sqrt{x})^2 = x \rightarrow f \circ g = \text{id}_{\underline{\mathbb{R}}_1}$

$(g \circ f)(x) = g(x^2) = \sqrt{x^2} \stackrel{x \in \mathbb{R}_1}{=} x \rightarrow g \circ f = \text{id}_{\underline{\mathbb{R}}_1}$

Вектором называют в X — "в"

$\forall x, y \in X \quad \exists! x * y \in X \Leftrightarrow \exists : X \times X \rightarrow X$
 $(x, y) \mapsto x * y$

Zus. " " alle 2. Surrogat GR 1/0 \$

$u \in \text{Support } G \quad \mathbb{R} \setminus \{0\}$

Ch-Co (с узором)

— kommutativitet — $\forall x, y \in X \quad x \times y = y \times x$

\Rightarrow assoziativ - $\forall x, y, z \in X \quad (x * y) * z = x * (y * z)$

Зад. Може ли се да се задоволи
определено условие при избор на
 a, b, c и d с всички условия
познати е едно и също --- Това
е възможно или не?

$$\underline{\text{Th.}} \quad (a * b) * (c * d) ; ((a * b) * c) * d \\ a * (b * (c * d))$$

$$\underline{\text{Th.}} \quad (x^y)^z = x^{y \cdot z} \neq x^{y^z}$$

Definition von e - e

— e ist neutrones (neutral) element e , oder

$$\forall x \in X \quad x * e = x = e * x$$

$$\underline{\text{Th.}} \quad 1/0 \text{ zu } + \in \mathbb{R}$$

$$2/1 \text{ zu } \cdot \in \mathbb{R}$$

76. Кезгелешмәс эк. (оно I) е эквивалент

D-Go

Кем e', e'' са кезгелешмәс эк. \exists θ

$$e' \neq e'' = \begin{cases} e'' & (e' \text{ кезгелешмәс; } x = e'') \\ e' & (e'' \text{ кезгелешмәс; } x = e') \end{cases} \rightarrow e' = e''$$

Дүгә д-сү

— Кем θ е дүгәсүмәс оң эк. \subset кезгелешмәс эк. е
көрсәткәч, \exists $x \in X$ е дүгәсүмәс, оно $\exists y \in X$.

$$xy = yx = e$$

II-р 1) $\mathbb{R} \subset + \rightarrow \forall$ са дүгәсүмәс $y = -x$
2) $\mathbb{R} \subset \cdot \rightarrow \forall$ ~~дүгәсүмәс~~

2) $\mathbb{R} \subset \bullet \rightarrow \forall \delta > 0$ \exists ϵ $\subset \delta$ порядок $y = \frac{1}{x} = x^{-1}$

Тл. $\forall e$ accy. $u \in \text{ker } \pi. \text{ en. } \frac{e}{\text{Точка}}, \text{ uco}$
 $x \in X$ e порядок , то \exists элементы $y \in X$:

$$x * y = y * x = e$$

Д-во $\text{ker } \pi, y', y'' : x * y' = y' * x = x * y'' = y'' * x = e$

$$y' * (x * y'') = y' * e = y' \quad \left\{ \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right. \Rightarrow y' = y''$$

$$(y' * x) * y'' = e * y'' = y''$$

Точка accy. элементы y $\text{ker } \pi$
 порядок $u \in X$ u элементы c x^{-1}

Зад. f, g, h - морф. $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$

f - биекция $(f: X \rightarrow Y)$, also $\exists g: Y \rightarrow X: \begin{cases} f \circ g = \text{id}_Y \\ g \circ f = \text{id}_X \end{cases}$

Тл. $\forall f: X \rightarrow Y \Rightarrow f \circ \text{id}_X = f \cup \text{id}_Y \circ f = f$

$\left(\underbrace{f: X \rightarrow Y}, \underbrace{\text{id}_X: X \rightarrow X} \Rightarrow \underbrace{f \circ \text{id}_X: X \rightarrow Y} \right) \Rightarrow$
 $\underbrace{\forall x \in X} \quad \underbrace{(f \circ \text{id}_X)(x)} = f(\underbrace{\text{id}_X(x)}_x) = \underline{f(x)} \Rightarrow$
 $f \circ \text{id}_X = f$

Зад. $X = Y \Leftrightarrow \begin{cases} \forall x \in X \Rightarrow x \in Y \Leftrightarrow X \subseteq Y \\ \forall y \in Y \Rightarrow y \in X \Leftrightarrow Y \subseteq X \end{cases}$

TL Also $f: X \rightarrow Y$ isomorphism $\sim g': Y \rightarrow X: \begin{cases} f \circ g' = \text{id}_Y \\ g' \circ f = \text{id}_X \end{cases}$

$$g'': Y \rightarrow X: \begin{cases} f \circ g'' = \text{id}_Y \\ g'' \circ f = \text{id}_X \end{cases}, \text{ so } g' = g''$$

2-6 ($g', g'': Y \rightarrow X$)

$$\left. \begin{aligned} g' \circ (f \circ g'') &= g' \circ \text{id}_Y = g' \\ (g' \circ f) \circ g'' &= \text{id}_X \circ g'' = g'' \end{aligned} \right\} \Rightarrow g' = g''$$

3-6 Also $f: X \rightarrow Y$ isomorphism, so $\exists! g: Y \rightarrow X: \begin{cases} f \circ g = \text{id}_Y \\ g \circ f = \text{id}_X \end{cases}$

g — isomorphism inverse to f ; denoted f^{-1}

Теорема $f: X \rightarrow Y$

f - сюръективна $\Leftrightarrow f$ - одпорченна

Доказ (\Rightarrow) ? $g: Y \rightarrow X$

$y \in Y \xrightarrow{f\text{-сюр.}} \exists x: y = f(x)$

f - инъективна $\Rightarrow (f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2)$ $\left\{ \begin{array}{l} \exists! x \in X: \\ y = f(x) \end{array} \right.$

$g(y) := x$. Тогда x, y $f \circ g = \text{id}_Y$ и $g \circ f = \text{id}_X$

(\Leftarrow) $\Rightarrow \exists f^{-1}: Y \rightarrow X$

$f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow f^{-1}(f(x_1)) = f^{-1}(f(x_2))$

$\Rightarrow (f^{-1} \circ f)(x_1) = (f^{-1} \circ f)(x_2)$

$\Rightarrow \text{id}_X(x_1) = \text{id}_X(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$

\Rightarrow инъективна.

$$- y \in Y ; x := f^{-1}(y) \Rightarrow f(x) = y \\ \Rightarrow \text{сюръект.}$$

Зад. $f: X \rightarrow Y \rightarrow R_f \subseteq X \times Y$

$$R_f = \{ (x, f(x)) \mid x \in X \}$$

$$(\text{Аналог } R \subseteq X \times Y, \text{ то } R^{-1} = \{ (y, x) \mid (x, y) \in R \} \subseteq Y \times X)$$

$$\text{Аналог } R_f^{-1} \text{ сюръект. , то } R_f^{-1} = R_{f^{-1}} \iff f^{-1}$$

$$R \subseteq X \times X \quad (\text{перезагрузка})$$

$$(x, y) \in R \iff x R y$$

Об. 60 / рефлексивность

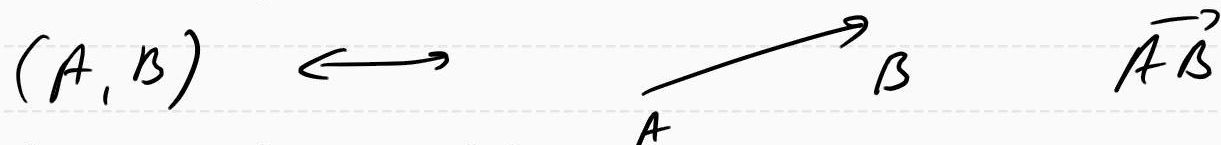
- $\forall x \in X \quad x R x$ - рефлексивность
- $\forall x, y \in X \quad \text{если } x R y \Rightarrow y R x$ - симметричность
- $\forall x, y, z \in X \quad \text{если } x R y \text{ и } y R z \Rightarrow x R z$ - транзитивность
- $\forall x, y \in X \quad x R y \text{ и } y R x$
- $\forall x, y \in X : x R y \text{ и } y R x \Rightarrow x = y$

Дип. Реляция на абстрактных элементах \sim рефлексивна, симметрична и транзитивна реляция
обусловлено тем, что $x \sim y$

т.п. " = " , " ≤ "

X - полунорм (норм. и т. в полн.)

$X^2 = X \times X \leftarrow$ норм. с тем



$\vec{AB} \sim \vec{CD} \stackrel{\text{def}}{=} \text{условия ген. с полн. норм.}$
 (сбалансирован, - полн.) \sim полн.

\sim и норма на сбалансированности

$$X = \mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\}) = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0\}$$

$(a, b) \sim (c, d) \stackrel{\text{def}}{=} ad = bc$ смысл и
[зачем?] пр. на сбалансированности

Def. $[x] = \bar{x} = \{y \in X \mid x \sim y\}$ — класс эквивалентности
 (\sim — эквив. в X)
 $\underbrace{\quad}_{PE}$ с представителем x

Те 1) $x \in \bar{x}$

2) $y \in \bar{x} \Leftrightarrow \bar{y} = \bar{x}$

3) $\bar{x} \neq \bar{y} \Leftrightarrow \bar{x} \cap \bar{y} = \emptyset$

4) $\bar{x} = \bar{y} \Leftrightarrow x \sim y$

Зад. 3) \rightarrow два класса по экв. не пересекаются, или не пересекаются. Тогда множество разбиения по эквивалентности

$$X = \bigcup_{x \in X} \bar{x}$$

2) Lb $2/1) y \in \bar{x} \Rightarrow x \sim y$

$$\left. \begin{array}{l} - z \in \bar{y} \Rightarrow y \sim z \Rightarrow x \sim z \Rightarrow z \in \bar{x} \Rightarrow \bar{y} \subseteq \bar{x} \\ - z \in \bar{x} \Rightarrow x \sim z \xrightarrow{y \sim x} y \sim z \Rightarrow z \in \bar{y} \Rightarrow \bar{x} \subseteq \bar{y} \end{array} \right\} =$$

(\Leftarrow) over.

3) (2) / Also $\bar{x} \cap \bar{y} \neq \emptyset, \Rightarrow \exists z \in \bar{x} \cap \bar{y}$

$$\Rightarrow z \in \bar{x} \wedge z \in \bar{y} \xRightarrow{z} \bar{z} = \bar{x} \wedge \bar{z} = \bar{y} \Rightarrow \bar{x} = \bar{y}$$

\Leftarrow over.

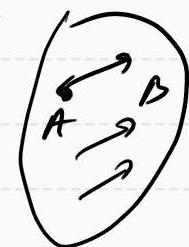
4) (\Rightarrow) / $x \in \bar{x} = \bar{y} \Rightarrow y \sim x \Rightarrow x \sim y$

(\Leftarrow) $x \sim y \Rightarrow y \in \bar{x} \Rightarrow \bar{y} = \bar{x}$

Пр. X - коч. нт. в полн.; \sim

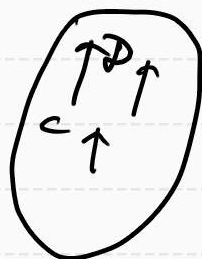
$[AB]$ - генер.; \vec{a} - генер., $\vec{AB} \in \vec{\sigma}$

Пример



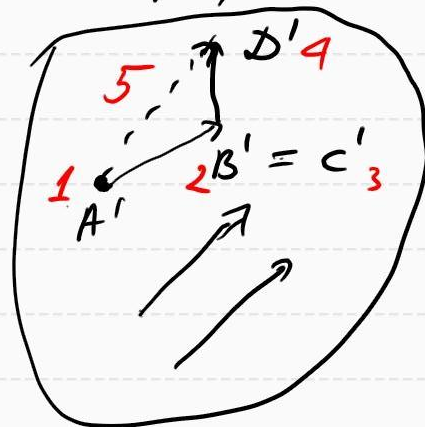
$[AB]$

+



$[CD]$

\vdash



$[A'D']$

$\vec{A'B'} \sim \vec{AB}$
 $\vec{C'D'} \sim \vec{CD}$

Аномал. $\lambda. [AB]$

Пр. $X = \mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\})$

$[a,b] = \frac{a}{b}$

$(a,b) \sim (c,d) \Leftrightarrow ad = bc$

Def. X : $X = \bigcup_{i \in I} X_i$, $X_i \subseteq X$ - μ - σ -subalgebra
in X , also

$$\forall i, j \quad X_i \cap X_j = \emptyset$$

Theorem 1) \sim is μ - σ in $X \Rightarrow \sim$ is μ - σ in $X = \bigcup_{i \in I} X_i$

X_i - μ - σ -subalgebra in μ - σ -algebra
and μ - σ -algebra in X_i .

2) $X = \bigcup_{i \in I} X_i$ is μ - σ , so

\sim : $x \sim y \Leftrightarrow \exists i \in I : x, y \in X_i$
is μ - σ in X .

Зуб. 1) и 2) с помощью леммы

- Отпр. 1/ G е група с опер. $*$ е група, ако
- $*$ е асоциативен ($\forall a, b, c \in G \quad (a * b) * c = a * (b * c)$)
 - $*$ има неутр. ел. e ($\forall a \in G \quad a * e = e * a = a$)
(Заб. e е единствена)
 - Всички ел. е обратен ($\forall a \in G \exists a^{-1} \in G : a * a^{-1} = a^{-1} * a = e$)

Ако $\forall a, b \in G \quad a * b = b * a$, G се
назива абелева (коммутативна група)

- 2/ R е структура с опер. $+$, \cdot е пръстен, ако
- $(R, +)$ - абел. група
 - \cdot е асоциативен
 - дистрибутивен:
- $$\forall a, b, c \in R \quad a(b + c) = ab + ac$$
- $$(a + b)c = ac + bc$$