

W1

Бинарное отношение  $P \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  -

Это пары всех несущественных чисел

Тоталность:  $\forall x \in \mathbb{R} \quad \exists y \in \mathbb{R} : (x, y) \in P$

Сюръективность:  $\forall y \in \mathbb{R} \quad \exists x \in \mathbb{R} : (x, y) \in P$

Функциональность:  $(x, y_1) \in P \wedge (x, y_2) \in P \Rightarrow y_1 = y_2$

Инъективность:  $(x_1, y) \in P \wedge (x_2, y) \in P \Rightarrow x_1 = x_2$

а).  $\sin(y) = x$  - не функциональное, инъективное, не тотальное, сюръективное

б).  $y = \sin(x)$  - не инъективное, функциональное, не сюръективное, тотальное

W1.1 Возможен обычный год (365 дней)

Пусть  $n = 365$ , тогда в ~~каждом~~ случае  $y$  всех человек в группе есть различия в разных днях года, причем все эти дни будут одинаковыми (т.к. человек 365 и день 365  $\Rightarrow$   $\exists$  при  $n = 366$  найдется 2 человека с одинаковыми днями в году  $\Rightarrow \min n = 366$  (для года обычного))

Аналогично, если год высокосный

$\min n = 367$  (т.к. день 366 по принципу Дирикеle)

[W12]

Рассмотрим все числа:

$$\left\{ 1, 11, \dots, \underbrace{1 \dots 1}_{2018} \right\} = \mathbb{Q}$$

таких чисел 2018

Рассмотрим  $\mathbb{Q} \bmod 2017$

(каждый элемент не делится 2017)

но при этом  $\mathbb{Q}$  имеет  $\exists x, y$ , такие, что  $x \in \mathbb{Q}, y \in \mathbb{Q}, x \bmod 2017 = y \bmod 2017, \text{ т.к.}$

число 2018, а остатков 2017  $\Rightarrow$

среди всех остатков 2017 есть 0  $\Rightarrow$

$\Rightarrow \exists z \in \mathbb{Q}$ , такой, что  $z \bmod 2017 = 0$

WTD

[Wn]

$$a). \mathbb{Q}^{\frac{1}{3}} = \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Q} = \{0, 1, 2\} \rightarrow \mathbb{Q}$$

Найдем корреспонденты

$$\begin{cases} 0 \rightarrow 0 \\ 1 \rightarrow \frac{1}{3} \\ 2 \rightarrow \frac{2}{3} \end{cases}$$

$$\mathbb{I} = \{(0, 0), (1, \frac{1}{3}), (2, \frac{2}{3})\}$$

б).  $\mathbb{A}$

$\mathbb{A}$

б).  $\mathbb{B}$

$\mathbb{F}$

$= \frac{3}{\sqrt{r^3}}$

[W5]

г).  $\mathbb{N}$

$\mathbb{N}$

$\Rightarrow$

$\mathbb{P}_n$

$2^n$

$\mathbb{N}^n$

$\mathbb{R}$

$\mathbb{N}^n \times \mathbb{I}$

$$\begin{aligned}
 & \text{Q. } \mathbb{R} = \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R} \\
 & \text{f. } \mathbb{R} \times \mathbb{Q} = \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad \boxed{\text{f. } \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}} \\
 & \text{f. } \mathbb{R} \times \mathbb{Z} = \mathbb{A} \in \mathbb{R} \quad \mathbb{R} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{R} \\
 & = \sqrt[3]{r^3 + z^3}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & \text{V. } \mathbb{Z}^N \times \mathbb{Q} \\
 & \mathbb{Z}^N \times \mathbb{Z}^N \times \mathbb{Z}^N \rightarrow \mathbb{R} \\
 & \mathbb{Z}^N \times \mathbb{Z}^N \times \mathbb{Z}^N = \text{V.T.K. } \mathbb{Z}^2 \sim \mathbb{Z} \\
 & \mathbb{R}^2 \sim (2^N)^N \\
 & \mathbb{R}^2 \sim 2^{N^2} \sim 2^N \sim \mathbb{R} \\
 & \mathbb{Z}^N \times \mathbb{Z}^N \sim \mathbb{R}^2 \sim \mathbb{Z}^N \sim \mathbb{R}
 \end{aligned}$$

$$\mathbb{N}^{\mathbb{N}} \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \times \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$$

$$\left. \begin{array}{l} \mathbb{R}^{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \subseteq \mathbb{R} \\ \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \end{array} \right\} \Rightarrow \mathbb{R} \sim \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \times \mathbb{N}$$

$$\text{t.k. } \mathbb{R}^{\mathbb{N}} \sim \mathbb{R} \Rightarrow \mathbb{N}^{\mathbb{N} \times \mathbb{Q}} \times \mathbb{N} \sim \mathbb{R}^{\mathbb{Q}}$$

UTD

$$\text{d) } \underline{5^{\mathbb{N}}} \sim \underline{3^{\mathbb{N}}}$$

$$\underline{5^{\mathbb{N}}} = \{(a_0, a_1, a_2, \dots), \dots | a_i \in \{0, 1, 2\}\}$$

$$\underline{3^{\mathbb{N}}} = \{(a_0, a_1, a_2, \dots), \dots | a_i \in \{0, 1, 2, 3, 4\}\}$$

$$f: \underline{3^{\mathbb{N}}} \rightarrow \underline{5^{\mathbb{N}}} \quad f = \text{id} - \text{umkehrung} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \underline{2^{\mathbb{N}}} \subseteq \underline{3^{\mathbb{N}}} \quad g: \underline{5^{\mathbb{N}}} \rightarrow \underline{3^{\mathbb{N}}}$$

Repräsentierung in 5 Schritten  $\rightarrow$  280 Möglichkeiten:

$$h(0) \leftrightarrow 00$$

$$h(1) \leftrightarrow 01$$

$$h(2) \leftrightarrow 02$$

$$h(3) \leftrightarrow 10$$

$$h(4) \leftrightarrow 11$$

GLC

"BTDPA  
u3"

(Ana)

b).

celem

np, g.m.  
noch

$\mathbb{R} \times \mathbb{R}$

$\mathbb{R}^2$   
(ganz)

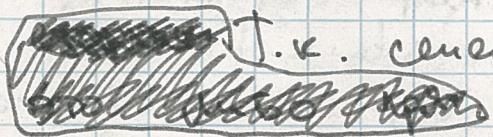
j.  $\mathbb{R}$

$g((a_0, a_1, \dots)) = (\text{"первое изображение из } h(a_0)",$

"второе изображение из } h(a\_0)", "первое изображение из } h(a\_1), \dots)

(Аналогично задано с помощью  $W(D(B))$  Набор задан  $W_5$ )

b). Трехмерный куб разбивается  
одним сечением, содержащим боковую грань.

  
т.к. сечение содержит  $\geq 3$  грани  
 $\Rightarrow$  это не то что нужно

нужно подсчитать

Нужна 2 проекции на плоскости  
подсчитать как  $R \times R$ , а это как  $R^2$

$R \times R \times R$

$R \sim R \times R \Rightarrow R \times R \times R \sim R$   
(записано не верно)

1).  $R \sim R \times R$  2).  $R \times R \times R \sim R$   
 $R \sim R \times R$   $(R \times R) \times R \sim R$   
 $R \sim R \sim R$

найд

[W6]

$$\text{T.K. } P(\mathbb{R}) \sim 2^{\mathbb{R}} \quad \text{A.R. } \sim 2^{\mathbb{N}} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \mathbb{R}^{\mathbb{R}} \sim (2^{\mathbb{N}})^{\mathbb{R}} \sim 2^{\mathbb{N} \times \mathbb{R}} \sim 2^{\mathbb{R}}, \text{ T.K.}$$

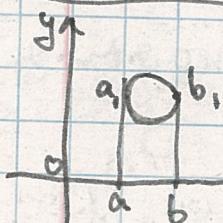
$$\mathbb{R} \subset \mathbb{N} \times \mathbb{R} \subset \mathbb{R} \times \mathbb{R} \Rightarrow P(\mathbb{R}) \sim \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$$

UTS

[W7]

1) Покажем, что

~~любые две~~ любые две окрестности  $\exists x, y \in \mathbb{Q}$



$d$  - диаметр окрестности

оператор  $a'b = d$

$a'a_1$  и  $b'b_1$  - расстояние

Возьмём оператор  $[ka, kb]$ ,  $k \in \mathbb{N}$

$k(a-b) > 1 \Rightarrow$  Такое

$\Rightarrow$  В  $[ka, kb]$  есть такое число

$z \in \mathbb{Z}$  принадлежит отрезку  $[a, b]$

б) Тогда для точки  $\frac{z}{k} : \frac{z}{k} \in [a, b] \in \mathbb{Q}$

$\in \frac{\mathbb{Z}}{k} \in \mathbb{Q}$  ■

Значит в обеих окрестностях есть

точки с координатами  $\in \mathbb{Q}$

Возьмём из обеих окрестностей

точку

$f: \mathbb{Q}^n$

если

нто

$K \in \mathbb{Q}$

(II) - с

[W8]

$f$   $\mathbb{Q}^n$

$\{x_n\}$

$\{f(x_n)\}$

точка

$x$

точка

$h: \mathbb{Q}$

$f: \mathbb{R}$

точка

$g: \mathbb{Q}$

точка

$h: \mathbb{R}$

точка

$g: \mathbb{R}$

точка

$h: \mathbb{R}$

Точка  $\mathbf{t} \in \mathbb{Q}^n$ . Понятие непрерывности

$f: \mathbb{Q}^n \rightarrow X$ , т.к. отображение  $\text{Вашингтон} \cap \mathbb{Q}^n$

также непрерывно через  $\mathbb{Q}$  и в точке

из  $\mathbb{R}$  в  $\mathbb{Q}$ . Установлено.

$$K \subseteq \mathbb{Q}^n \Rightarrow X \subseteq N(\mathbb{Q} \times \mathbb{Q} \times \mathbb{Q} \times \mathbb{Q} \cap N \times N \times N)$$

( $\mathbb{Q}$  - счётно,  $\mathbb{R} \cap N$  - сокращено на накрытие)

[Wg] Определение непрерывности по Гейне

$f$  сходится к единице при  $n \rightarrow \infty$  непрерывно.

$\{x_n\}_{n \in \mathbb{N}}$  сходится непрерывностью

$\{f(x_n)\}_{n \in \mathbb{N}}$ , при этом  $\lim_{n \rightarrow \infty} f(x_n) = f(\lim_{n \rightarrow \infty} x_n)$

$\Rightarrow$  Такое непрерывно, что  ~~$x_n \in B_0$~~

Все точки  $\mathbb{R} \cap N$  сходятся ~~к единице~~ непрерывно.

$h: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R}$  — Приведение к непрерывности

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  — непрерывная функция и

нестабильна  $\forall t \in B$  сопоставим

функцию  $f \circ h: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R}$ . Покажем

что  $f \circ h$  непрерывна в точке  $t$ .

Нусть  $f \neq f'$ , т.е.  $f(\alpha) \neq f'(\alpha)$ ,  $\alpha \in \mathbb{R}$

Нусть  $f \circ h = f' \circ h$

$\{q_n\}_{n \in \mathbb{N}}$  — последовательность

такая, что  $\lim_{n \rightarrow \infty} q_n = \alpha$ , тогда

$$f(\alpha) = \lim_{n \rightarrow \infty} f(q_n) = \boxed{\lim_{n \rightarrow \infty} (f \circ h)(q_n)} =$$

$$= \lim_{n \rightarrow \infty} (f \circ h)(q_n) = \lim_{n \rightarrow \infty} (f' \circ h)(q_n) =$$

$$= \lim_{n \rightarrow \infty} f'(q_n) = f'(\alpha) \quad \text{Противоречие} \Rightarrow$$

$\Rightarrow$  однозначно и непрерывно

Известно, что  $f$  непрерывна

$\Rightarrow \forall \alpha \in \mathbb{R}$  можно в  $B$  выбрать

функцию  $f_\alpha: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , такую что

$$f_\alpha(x) = x \quad \forall x \in \mathbb{R}$$

Очевидно, что все  $f_\alpha$  непрерывны  $\Rightarrow$

$\Rightarrow$  множество непрерывных функций  $f = \emptyset$

НТД

[N10] Док, что если  $A \setminus B$  бесконечно,  $B$  - конечно или сиюко, то  $A \setminus B \sim A$

Если  $A$  - бесконечно,  $B$  конечно или сиюко, то  $A \cup B \sim A$  (дано  
по условию)

тогда к множеству  $A \setminus B$  добавим

множество  $A \cap B \Rightarrow$

$$= \Rightarrow A \setminus B \sim (A \setminus B) \cup (A \cap B) \sim A \Rightarrow$$

$$\Rightarrow A \setminus B \sim A$$

Итд

[N2] Нечт  $gof$  - инъекция

$$g(b(x)) = gof - \text{инъекция}, b \in B \Rightarrow$$

$\Rightarrow f(x)$  инъекция

$gob : \{(a, c) \in A \times C \mid \exists b \in B \text{ такое, что}$

$\{a, b\} \subset b; (b, c) \in f, a \in A, b \in B, c \in C\}$

$\Rightarrow$  Нужно доказать  $f$  не инъекция

$$\begin{cases} f(a_1) = b \\ f(a_2) = b \end{cases}$$

$$\begin{cases} a_1 \neq a_2 \\ a_1, a_2 \in A \end{cases}$$

$$\begin{cases} g(f(a_1)) = c \\ g(f(a_2)) = c \end{cases}$$

$$\begin{cases} g(f(a_1)) = c \\ g(f(a_2)) = c \end{cases}$$

, т.к.

получаем противоречие  $\Rightarrow$

$\Rightarrow g \circ f$  унізекундна  $\Rightarrow f$  унізекундна  
УД

[W3] 1.  $f: A \rightarrow B$  - унізекундна  $\Rightarrow \forall C$ ,

~~$\forall g, h: C \rightarrow A$ ,  $f \circ g = f \circ h \Rightarrow g = h$~~   
 $f$  - унізекундна  $\Leftrightarrow \forall x_1, x_2 \in A$

$$f(x_1) = f(x_2) \Leftrightarrow x_1 = x_2$$

$\forall x \in C$   $\forall g, h$  такі, що  $f \circ g = f \circ h$  та  $f(g(x)) = f(h(x)) \Rightarrow$   
 $\Rightarrow g(x) = h(x) \Rightarrow g = h$

2.  $f: A \rightarrow B$  - унізекундна  $\Leftrightarrow \forall C$ ,

$\forall g, h: C \rightarrow A$ ,  $f \circ g = f \circ h \Rightarrow g = h$

Мабуть  $f$  - не унізекундна, тоді

$$\exists x_1 \neq x_2 \in A \mid f(x_1) = f(x_2)$$

Pac  
Torg  
TO  
=>  
T.K.

rge  
=> f

Рассмотрим  $f: g(x_1') = x_1; g(x_2') = x_2$

тогда если  $f(x_1) = f(x_2)$ , т.е.  $x_1 = g(x)$   
 $x_2 = h(x)$

то  $g(x) = x_1 \Rightarrow x = x_1' \Rightarrow$

$$\Rightarrow g(x_1') = x_1 \text{ и } h(x_1') = x_2 = g(x_2')$$

т.к.  $f \circ g = f \circ h \Rightarrow g = h$ , а  $h(x_1') = g(x_2')$ ,

т.е.  $x_1' \neq x_2'$  находим противоречие

$\Rightarrow f$  - инъекция

UTD