

## DZ 4b

---

1

Дано  $A \cap B = \emptyset$

Хотим  $C^{A \cup B} \sim C^A \times C^B$

$A \cap B = \emptyset \implies$

$$|A \cup B| = |A| + |B|$$

$$|C^{|A|+|B|}| = |C|^{|A|} * |C|^{|B|}$$

$$|C^{A \cup B}| = |C^A| \cdot |C^B| = |C|^{|A|} \cdot |C|^{|B|}$$

2

проведем биекцию :

$$\forall x \in A : f(x) = \{x\}$$

инъекция:

допустим  $f$  не инъекция тогда

$$\exists x_1, x_2, x_1 \neq x_2 : f(x_1) = f(x_2)$$

но исход из определения  $\implies x_1 = x_2 \perp$

сюръекция:

допустим  $f$  не сюръекция тогда

$$\exists y, \forall x : f(x) \neq y$$

чего тоже не может быть т.к.  $\forall y = \{x'\} \exists x' : f(x') = y$

значит равномошны

3

a)

$$\begin{aligned} f_{(A \cup B) \setminus C}(x) &= f_{A \cup B}(x) - f_{A \cup B}(x) f_C(x) = (f_A(x) + f_B(x) - f_A(x) f_B(x)) - (f_A(x) + f_B(x) - f_A(x) f_B(x)) f_C(x) \\ &= f_A(x) + f_B(x) - f_A(x) f_B(x) - f_A(x) f_C(x) - f_B(x) f_C(x) + f_A(x) f_B(x) f_C(x) \\ &= f_{A \setminus C} + f_{B \setminus C} - f_A(x) f_B(x) (1 - f_C(x)) = \\ &= f_{A \setminus C} + f_{B \setminus C} - f_A(x) f_B(x) (1 - f_C(x))^2 = \\ &= f_{A \setminus C} + f_{B \setminus C} - f_{A \setminus C}(x) f_{B \setminus C}(x) = f_{(A \setminus C) \cap (B \setminus C)} \end{aligned}$$

чтд

b)

$$f_{(A \setminus B) \cup B}(x) =$$

$$\begin{aligned}
 f_{A \setminus B}(x) + f_B(x) - f_{A \setminus B}(x)f_B(x) &= \\
 f_A(x) - f_A(x)f_B(x) + f_B(x) - f_A(x)f_B(x) + f_A(x)f_B(x)^2 &= \\
 f_A(x) + f_B(x) - f_A(x)f_B(x) &= \\
 f_{A \cup B}(x)
 \end{aligned}$$

из

$$f_{A \cup B}(x) = f_A(x) \implies B \subseteq A$$

чтд

## 4

a)

$$N^{N \times Q} \times N \gtrsim N^{N \times Q} \gtrsim 2^{N \times Q} \sim R^Q$$

$$N^{N \times Q} \times N \lesssim R^{N \times Q} \sim R^Q$$

по КШБ доказано

b)

$$\underline{5}^N \gtrsim \underline{2}^N \sim R$$

$$\underline{5}^N \lesssim \underline{2}^{N^3} \sim \underline{2}^N \sim R$$

$$\text{по КШБ } \underline{5}^N \sim R$$

$$\underline{3}^N \gtrsim \underline{2}^N \sim R$$

$$\underline{3}^N \lesssim \underline{2}^{N^2} \sim \underline{2}^N \sim R$$

$$\text{по КШБ } \underline{3}^N \sim R$$

$$\implies \underline{3}^N \sim \underline{5}^n$$

c)

внутри любого круга можно построить квадрат со стороной  $radius\sqrt{2}$  так можно построить биекцию между любым квадратом и кругом на плоскости

значит они равномощны

d)

любой треугольник задается шестью координатами (по 2 на каждую точку)

$$R^6 \sim R$$

$$\implies \text{множество всех треугольников на плоскости} \sim R$$

## 5

$$R^R \sim (2^N)^R \sim 2^{N \times R} \sim 2^R \sim P(R)$$

## 6

внутри любой окружности есть точка с рациональными координатами, значит мы можем каждый круг на плоскости задать парой рациональных чисел (никакие два круга не будут иметь одинаковые "индексы" потому, что восьмерки а следственно и круги не пересекаются), тогда каждая восьмерка будет обозначаться четырьмя рациональными числами

значит множество всех восьмерок  $\lesssim Q^4 \sim N$

## 7

найдем  $S'$  например все прямые линии параллельные оси абсцисс

а поскольку  $R^2 \sim R \implies P(R^2) \sim P(R)$

значит существует какая-то биекция  $f : P(R^2) \rightarrow P(R)$

$$S = f(S')$$

## 8

Функция  $f$ , определённая на множестве  $M$ , называется непрерывной в точке  $x_0 \in M$ , если для любой последовательности  $(x_n)$  элементов множества  $M$ , сходящейся к  $x_0$ , последовательность  $(f(x_n))$  сходится к  $f(x_0)$ .

Это значит что для каждой точки  $x$  в  $\epsilon$  окрестности все значения этой функции отличаются не больше чем на  $\delta$ , но для любой  $\delta$  окрестности мы можем выбрать рациональное число, входящее в нее

получается мощность всех непрерывных функций  $R^Q$  ( $\forall x \in R, \exists y \in Q, y \in U_\delta(f(x))$ )

$$R^Q \sim R$$