

**N2** Для доказательства равносильности нужно построить  
биекцию для  $P_1(A)$ , где  $\bullet$  элементы  $P_1$  имеют вид  $\{x\}$ , и  $A$ .  
Биекция строится так, мы каждому  $X$  из  $A$  сопоставляем  $\{X\}$ .  
Тогда это отображение явл. инъективным т.к. если  $x_1 \neq x_2$ , то  $\{x_1\} \neq \{x_2\}$   
и сюръективным, т.к. для каждого элемента из  $P_1(A)$   $\{x\}$   
можно однозначно сопоставить  $x \Rightarrow$  Есть биекция  $\Rightarrow P_1(A) \sim A$  ч.т.д.



Доказ-во  
( $\Leftarrow$ )

$$B \subseteq A \Rightarrow A \cup B = A \Rightarrow 1_A + 1_B - 1_{A \cap B} = 1_A (*)$$

$$(A \setminus B) \cup B = (A \cap \bar{B}) \cup B = (A \cup B) \cap (B \cup \bar{B}) = A \cup B \Rightarrow$$

$\Rightarrow$  Характеристическая ф-ция для  $(A \setminus B) \cup B$ :

$$1_A + 1_B - 1_{A \cap B} (= 1_A \text{ по выражению } *) \Rightarrow$$

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

Ч.Т.Д.

У.а)  $N^{N \times R} \times N \stackrel{?}{\sim} R^R$

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

$$R^R \sim R^N \sim R$$

$$\Rightarrow N^{N \times R} \times N \sim R^R - \text{верно.}$$

б)  $\underline{5}^N \sim \underline{3}^N$  это равносильно  $\underline{3}^N \sim \underline{5}^N$

На лекциях/семинарах было доказано.

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

каждым очевидно, т.к.  $\underline{3} \leq \underline{5}$  очевидно, т.к.  $\underline{5} \leq N$  доказано на лекции

$\underline{3}^N$  и  $\underline{5}^N$  зажато слева  $R$  и справа  $R \Rightarrow$

$$\Rightarrow \underline{3}^N \sim R \left. \begin{array}{l} \underline{5}^N \sim R \end{array} \right\} \Rightarrow \underline{3}^N \sim \underline{5}^N \quad \text{Ч.Т.Д.}$$



d) Дан треугольник с вершинами  $A, B, C$ .  
Всегда можно выбрать такую систему координат, что т.А совпадет с началом координат;  
т.В будет лежать на оси  $Ox$ . и будет  $\exists$  т.С.  
Тогда  $т.А(0;0); т.В(a;0)$ , где  $a$  - длина отрезка  $AB$ ,  
 $т.С(x;y)$

Значит треугольник задается тройкой чисел  
 $(a; x; y)$ , задающие вершины.

$$f(a; x; y) = ix + jy + a = z$$

Тогда зная 3 числа можно построить треугольник.

и зная треугольник можно получить тройку

$$\text{чисел } (a; x; y) \Rightarrow R \times R \times R \sim R \quad \left. \begin{array}{l} \text{из леции} \\ \} \Rightarrow \end{array} \right\}$$

$\Rightarrow$  Множество Треугольников  $\sim R$ .

Ч.т.д.



№3 а) Доказать  $(A \cup B) \setminus C = (A \setminus C) \cup (B \setminus C)$

Напишем характеристическую функцию для левой

части: 
$$\begin{aligned} 1_{A \cup B} &= 1_A + 1_B - 1_{A \cap B} \\ 1_{x \setminus C} &= 1_x (1 - 1_C) \end{aligned} \quad \rightarrow$$

$$\Rightarrow \text{для } (A \cup B) \setminus C: 1_{A \cup B} \cdot (1 - 1_C) =$$

$$= 1_A \cdot (1 - 1_C) + 1_B (1 - 1_C) - 1_{A \cap B} (1 - 1_C)$$

Напишем характеристическую функцию для правой части

$$(A \setminus C) \cup (B \setminus C): 1_A (1 - 1_C) + 1_B (1 - 1_C) - 1_{(A \setminus C) \cap (B \setminus C)} =$$

$$= 1_A (1 - 1_C) + 1_B (1 - 1_C) - 1_{(A \cap B) \setminus C}$$

Характеристические функции совпадают  $\rightarrow$

$\Rightarrow$  равенство выполняется.

б) Доказать  $(A \setminus B) \cup B = A \Leftrightarrow B \subseteq A$

Док-во:  $A \setminus B = A \cap \bar{B}: 1_{A \setminus B} = 1_A (1 - 1_B) \rightarrow$   
 $(\Rightarrow)$

$$\Rightarrow \text{для: } ((A \setminus B) \cup B): 1_{A \setminus B} + 1_B - 1_{(A \setminus B) \cap B} = 1_A \Rightarrow$$

$$\Rightarrow 1_A - 1_B + 1_B - 1_{A \setminus B} \cdot 1_B = 1_A \Rightarrow 1_A - (1_A - 1_B) \cdot 1_B = 1_A \Rightarrow$$

$$\Rightarrow 1_A - 1_A \cdot 1_B + 1_B = 1_A \Rightarrow 1_B - 1_A \cdot 1_B = 0 \Rightarrow$$

$\Rightarrow$  Если  $B \subseteq A$ , то  $1_A = 1$  и  $1_B = 1$  и равенство выполняется

Если  $B \not\subseteq A$ , то ~~равенство~~ равенство не выполняется

Значит  $B \subseteq A$



$\sim (2^R)^R \sim 2^{R \times R} \sim 2^R \sim P(R)$ . Тогда по теореме Кантора-Бернштейна  $P(R) \sim R^R$ .

$\sim 5$   
 $P(R) \sim 2^R < R^R$ , ~~то~~ при этом  $R^R < P(R)^R \sim$

$\sim 6$   
 $P(R) \sim R^R$ .

$\sim 7$

Построим  $S' \subseteq P(R^2)$ .  $S'$  — мн-во всех горизонтальных прямых. Значит  $S' \sim R^2$ , пересечение — пустое мн-во, т.к. прямые не пересекаются,  $S \in S' \sim R \sim R^2 (\forall S \in S')$ . Между  $R^2$  и  $R$  есть биекция, т.к.  $R^2 \sim R$ , тогда ~~то~~ мн-во  $S'$  ~~то~~ с помощью этой биекции сопоставим мн-во  $S$ , всё будет выполняться.



№1. Рассмотрим отображение  $f: C^{A \cup B} \rightarrow C^A \times C^B$

Для каждой функции  $g \in C^{A \cup B}$  определим

$$f(g) = (h_A; h_B), \text{ где } h_A = g(x), \text{ для } x \in A$$

$$h_B = g(x), \text{ для } x \in B$$

Для равносильности нужно показать биекцию, а для этого доказать инъекцию и сюръекцию.

• Инъективность:

$$\text{Пусть } f(g_1) = f(g_2), \text{ где } g_1, g_2 \in C^{A \cup B} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (h_{A_1}; h_{B_1}) = (h_{A_2}; h_{B_2}) \Rightarrow \left. \begin{array}{l} h_{A_1} = h_{A_2} \\ h_{B_1} = h_{B_2} \end{array} \right\} \Rightarrow g_1 = g_2 \Rightarrow$$

есть инъективность.

• Сюръективность:

$$\text{Пусть } (h_A; h_B) \in C^A \times C^B, \text{ тогда } \exists t: t = h_A \cup h_B \Rightarrow$$

$$\Rightarrow f(t) = (h_A; h_B) \Rightarrow$$

$\Rightarrow$  есть сюръекция.

$$\text{Значит есть биекция} \Rightarrow C^{A \cup B} \sim C^A \times C^B$$

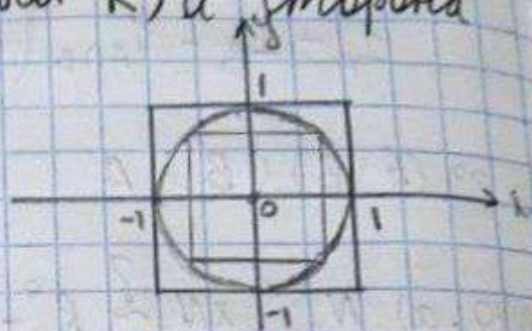


№ 6

Рассмотрим  $\forall$  точку внутри одной окружности данной восьмёрки и  $\forall$  точку внутри другой окружности, у первой координаты  $(q_1, q_2)$ , у второй  $(q_3, q_4)$ , тогда  ~~$(q_1, q_2, q_3, q_4)$~~  из мн-ва  $X$  (из условия) существует инъективное отображение в мн-во, содержащее все четверки рациональных чисел, в которые образуются ~~из~~ из координат  $(q_1, q_2, q_3, q_4)$ , отображение инъективно, т.к. восьмёрки не пересекаются по условию  $\Rightarrow$  все ~~четыре~~ первая точка и вторая точка вместе можно не лежат больше ни в какой восьмёрке. Тогда  $X \subseteq \mathbb{Q}^4 \sim \mathbb{N}$  ( $\mathbb{Q}^4 \sim \mathbb{N}$  по доказанному когда-то), т.е.  ~~$X \subseteq \mathbb{N}$~~   $X \subseteq \mathbb{N}$ .



б) Каждый квадрат и каждый круг мы можем "нормировать", т.е. сделать так, чтобы центр совпадал с началом координат, а радиус круга был 1 (каждую координату каждой точки поделить на исходной  $R$ ) и сторона квадрата была 2 (аналогично координаты поделить на  $a$ )



Теперь предоставим 2 инъекции.

- Сотисем квадрат в  $\sqrt{2}$  раз  $\Rightarrow$

$\Rightarrow$  Получим меньший квадрат, который отображает все точки исходного квадрата в круг.

- Заметим, что "нормированный" круг отображается в "нормированный" квадрат тем же самым отображением.

Тогда у нас есть 2 инъекции, а по теореме КБШ можно утверждать, что эти множества равномощны.

Ч.т.д.



№8. Опр. непрерывности:

$$C = \{f \in \mathbb{R}^{\mathbb{R}} \mid f \text{ непрерывна}\}$$

$f(x)$  непрерывна в  $x_0 \in \mathbb{R} \Leftrightarrow$  если  $\forall$  послед.  $\{x_n\} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} x_0$   
 $f(x_n) \rightarrow f(x_0)$

Для ~~н~~ равномерности  $C \sim \mathbb{R}$  нужно составить  
вз. однозначное отображ.

Мн-во раз чисел на отрезке  $\mathbb{R}$  счетно  $\Rightarrow$   
пронумеруем их  $\{q_1; q_2; q_3; \dots\}$

Тогда  $\forall f \in C$  построим послед. её значений в рац. т.  
 $\{f(q_1); f(q_2); \dots\}$ ; обратно для любой  
последовательности  $\{y_1; y_2; \dots\}$  можно сопоставить  
 $f(q_n) = y_n$  для всех  $n$

Таким образом получаем вз. однозначное  
соответствие между мн.  $C$  и  $\mathbb{R} \Rightarrow$   
 $\Rightarrow C \sim \mathbb{R}$ .

Ч.т.д.