

Теорема 0. $\forall A, B, C$

$$(1) A \sim B \Rightarrow A \times C \sim B \times C \quad \wedge \quad A^C \sim B^C \quad \wedge \quad C^B \sim C^A$$

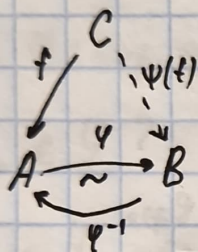
$$(2) A \times B \sim B \times A; \quad A \times (B \times C) \sim (A \times B) \times C$$

$$(4) (A \times B)^C \sim A^C \times B^C; \quad (C^B)^A \sim C^{A \times B}$$

$$Y^X = \{f \in \mathcal{P}(X \times Y) \mid f: X \rightarrow Y\}$$

(1) Пусть: $A \xrightarrow{\varphi} B$

Хотим: $A^C \xrightarrow{\psi} B^C$



$$f \mapsto \psi(f) \in B^C$$

\uparrow
 A^C

ψ -инъективно: пусть: $\psi(f) = \varphi \circ f : C \rightarrow B$

дано: $\psi(f_1) = \psi(f_2) \mid$ хотим: $f_1 = f_2$

$$\varphi \circ f_1 = \varphi \circ f_2$$

$$(\varphi^{-1} \circ \varphi) \circ f_1 = \varphi^{-1} \circ (\varphi \circ f_1) = \varphi^{-1} \circ (\varphi \circ f_2) = f_2$$

$$\text{"} \parallel \text{"}$$

$$\text{id}_A \circ f_1 = f_1$$

ψ -сюръект.: $\forall g: C \rightarrow B \exists f: C \rightarrow A$

$$\psi(f) = g$$

$$\varphi \circ ? = g$$

пусть $f = \varphi^{-1} \circ g : C \rightarrow A$

$$\psi(f) = \varphi \circ f = \varphi \circ (\varphi^{-1} \circ g) = (\varphi \circ \varphi^{-1}) \circ g = \text{id}_B \circ g = g$$

$$(2) A \times B \xrightarrow{\psi} B \times A$$

$$A \times (B \times C) \sim (A \times B) \times C$$

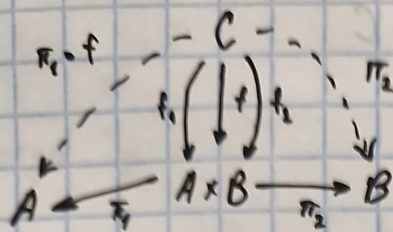
$$\downarrow$$

$$(a, b) \mapsto (b, a)$$

$$\downarrow$$

$$(a, (b, c)) \mapsto ((a, b), c)$$

(4) хотим ψ , т.ч. $\frac{(A \times B)^C}{f} \xrightarrow{\psi} A^C \times B^C$



$$\pi_1(a, b) = a$$

$$\pi_2(a, b) = b$$

пусть $\psi(f) = (\pi_1 \circ f, \pi_2 \circ f)$

ψ -инъекция: ?

$$f_1 \neq f_2 \Rightarrow \psi(f_1) \neq \psi(f_2)$$

$$\Downarrow$$

$$\exists c_0 \in C$$

$$(a_1, b_1) = f_1(c_0) \neq f_2(c_0) = (a_2, b_2)$$

Два случая:

$$a_1 \neq a_2$$

∨

$$b_1 \neq b_2$$

$$\pi_1(f_1(c_0)) = a_1 \neq a_2 = \pi_1(f_2(c_0))$$

аналогично

$$\parallel$$

$$(\pi_1 \circ f_1)(c_0)$$

$$\parallel$$

$$(\pi_1 \circ f_2)(c_0)$$

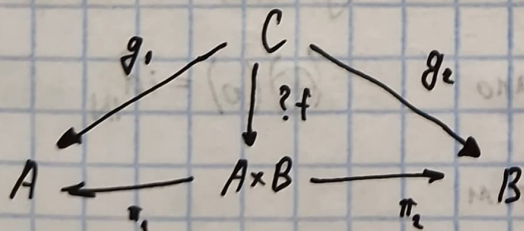
$$\Downarrow$$

$$\pi_1 \circ f_1 \neq \pi_1 \circ f_2$$

$$\Downarrow$$

$$\psi(f_1) \neq \psi(f_2)$$

ψ -сюръект:



$$g_1(c) = \pi_1(g_1(c), g_2(c)) =$$

$$= \pi_1(f(c)) =$$

$$= (\pi_1 \circ f)(c)$$

$$g_1 = \pi_1 \circ f$$

$$\psi(f_1) = (\pi_1 \circ f, \pi_2 \circ f)$$

\parallel то же

$$(g_1, g_2)$$

положим: $f: C \rightarrow A \times B$

$$f(c) = (g_1(c), g_2(c))$$

$$\psi : f \mapsto \psi(f)$$

$$f : A \rightarrow C^B \quad | \quad \text{положим } \psi(f) : A \times B \rightarrow C$$

$$\boxed{\psi(f)(a, b) = (f(a))(b)}$$

$$\psi\text{-инъект. : } f_1 \neq f_2 \stackrel{?}{\Rightarrow} \psi(f_1) \neq \psi(f_2)$$

$$\Downarrow$$

$$\exists a_0 \in A \quad f_1(a_0) \neq f_2(a_0) \quad \Downarrow \quad B \rightarrow C$$

$$\exists a_0 \in A \quad \exists b_0 \in B \quad (f_1(a_0))(b_0) \neq (f_2(a_0))(b_0)$$

$$\quad \quad \quad \parallel \quad \quad \quad \parallel$$

$$(\psi(f_1))(a_0, b_0) \quad \quad \quad (\psi(f_2))(a_0, b_0)$$

$$\psi(f_1) \neq \psi(f_2)$$

ψ - сюръект :

$$\forall g : A \times B \rightarrow C$$

$$\exists f : A \rightarrow C^B$$

$$\psi(f) = g$$

$$\text{гано: } g : A \times B \rightarrow C$$

как построить $f : A \rightarrow C^B$ т.ч.

$\forall a, b$

$$g(a, b) = (\psi(f))(a, b) = (f(a))(b)$$

$$\text{Пусть : } f(a) = (b' \mapsto g(a, b')) : B \rightarrow C$$

$$= (f(a))(b) = (b' \mapsto g(a, b'))(b) = g(a, b)$$

"каррируем" $+$: $\mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ - гано $(+)(0) = \text{id}_{\mathbb{N}}$

$$(+): \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N} \quad - \text{хотим}$$

$$\text{пусть } (+)(k) = (n \mapsto k+n) : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$

$$((+)(k))(m) = k+m = +(k, m)$$

Индикаторные (характеристические) функции

Пусть фиксировано множество X $\underline{2} = \{0, 1\}$

Тогда для каждого $A \subseteq X$ определим

функцию $1_A : X \rightarrow \{0, 1\}$

Опр: $\underline{n} = \{k \in \mathbb{N} \mid k < n\}$

$$\underline{0} = \emptyset$$

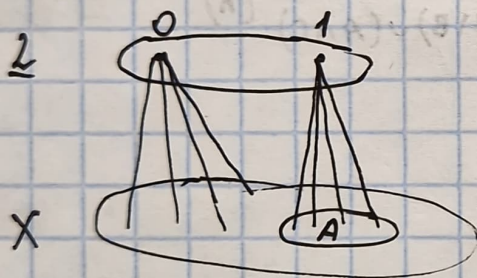
$$\underline{1} = \{0\}$$

$$\underline{2} = \{0, 1\}$$

$$\underline{3} = \{0, 1, 2\}$$

$$\forall n \in X \quad 1_A(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n \in A \\ 0, & \text{если } n \notin A \end{cases}$$

индикатор подмн. A



Лемма 1: $\forall A, B \subseteq X \quad (A = B \Leftrightarrow 1_A = 1_B)$

Теорема 2: $\forall X \quad \mathcal{P}(X) \sim \underline{2}^X$

Док-во: $\psi : \mathcal{P}(X) \rightarrow \underline{2}^X$

пусть $\psi(A) = 1_A$

ψ инъект:

$$\psi(A) = \psi(B) \Rightarrow 1_A = 1_B$$

ψ сюръект: $\forall g : X \rightarrow \underline{2} \exists A \ g = \psi(A) = 1_A$

$$\stackrel{A!}{\Rightarrow} \begin{cases} \forall n \in X \ (1_A(n) = 1_B(n)) \\ \forall n \in X \ (n \in A \Leftrightarrow n \in B) \end{cases}$$

$$\text{пусть } A = \{n \in X \mid g(n) = 1\} = g^{-1}[\{1\}] \Rightarrow A = B$$

$$\forall n \in X \quad 1_A(n) = 1 \Leftrightarrow n \in A$$

$$\stackrel{\text{опр.}}{\Leftrightarrow} g(n) = 1$$

$$1_A = g$$

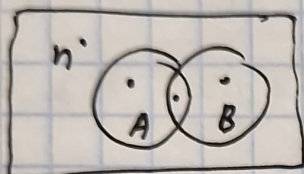
Лемма 3. $\forall X \quad \forall A, B \subseteq X \quad \forall n \in X$

$$(1) \quad 1_{A \cap B}(n) = 1_A(n) \cdot 1_B(n)$$

$$(2) \quad 1_{\bar{A}}(n) = 1 - 1_A(n)$$

$$(3) \quad 1_{A \cup B}(n) = 1_A(n) + 1_B(n) - 1_A(n) \cdot 1_B(n)$$

X



Пример: док-ть: $\forall A, B, C \quad A \setminus (B \setminus C) = (A \setminus B) \cup (A \cap C)$

док-во: $X := A \cup B \cup C; \quad 1_A^1 = 1_A; \quad A \setminus B = A \cap \bar{B}$

по Л1, достаточно $1_{A \setminus (B \setminus C)}(n) = 1_{(A \setminus B) \cup (A \cap C)}(n)$

$$1_{A \setminus (B \setminus C)} = 1_A \cdot (1 - 1_{B \setminus C}) =$$

$$= 1_A \cdot (1 - 1_B(1 - 1_C)) =$$

$$= 1_A - 1_A \cdot 1_B + 1_A \cdot 1_B \cdot 1_C$$

$$1_{(A \setminus B) \cup (A \cap C)} = 1_{A \setminus B} + 1_{A \cap C} - 1_{(A \setminus B)} \cdot 1_{A \cap C} =$$

$$= 1_A(1 - 1_B) + 1_A \cdot 1_C - 1_A(1 - 1_B) \cdot 1_A \cdot 1_C =$$

$$= 1_A - 1_A \cdot 1_B + 1_A \cdot 1_C - 1_A^2 \cdot 1_C + 1_A \cdot 1_B \cdot 1_C =$$

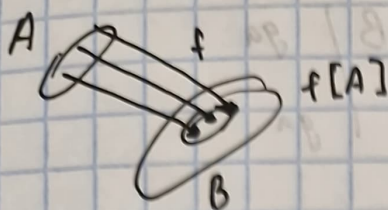
$$= 1_A - 1_A \cdot 1_B + 1_A \cdot 1_B \cdot 1_C$$

и.т.д.

Опр: $A \lesssim B \iff \text{функция } f: A \rightarrow B$

$$A \lesssim B \iff \exists f: A \lesssim B$$

A вкладывается в B || смысл: в A не больше эл-тов, чем в B



Лемма 4. $\forall A, B, C$

$$(0) A \subseteq B \Rightarrow A \preceq B$$

$$(1) A \preceq A$$

$$(2) A \preceq B \wedge B \preceq C \Rightarrow A \preceq C$$

$$(3) A \sim B \Rightarrow A \preceq B \wedge B \preceq A$$

$$(4) A \preceq B \Leftrightarrow \exists D (D \subseteq B \wedge A \sim D)$$

Док-во: (0) $A \subseteq B$; $\text{id}_A = A \rightarrow A$

(1) следует из (0)

$$: A \rightarrow B \quad A \xrightarrow{\text{id}_A} B$$

$$(2) \begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \\ & \text{инъек.} & & \text{инъек.} & \\ & \text{go } f & & & \\ & \text{инъект.} & & & \end{array}$$

$$(3) \begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ & \sim & \\ & \xleftarrow{f^{-1}} & \end{array} \quad A \preceq B, \quad B \preceq A$$

$$(4) \text{ "}\Leftarrow\text{" } A \sim D \wedge D \preceq B \quad (0)$$

$$A \preceq D \quad D \preceq B \quad (2)$$

$$A \preceq B$$

" \Rightarrow " пусть $A \preceq B$ пусть $D := f[A]$

$$\text{тогда } f: A \xrightarrow{\text{инъект.}} f[A] = f[\text{dom } f] = \text{rng } f$$

$$\text{опр: } A \sim f[A] \subseteq B$$

интуиция: (1) $A \lesssim B \wedge B \lesssim A \Rightarrow A \sim B$ / да
(2) $A \lesssim B \vee B \lesssim A$ / да

(1) - Теорема Кантора - Шрёдера - Бернштейна

Теорема 5 (т. КШБ) $\forall A, B$
 $(A \lesssim B \wedge B \lesssim A) \Rightarrow A \sim B$

Было: $\forall A \quad P(A) \not\sim A$ | т. КШБ
 \Rightarrow

Следствие 6

$\forall A \quad P(A) \not\sim A$

Очевидно: $\forall A \quad A \lesssim P(A)$
 $\downarrow \quad \downarrow$
 $f: x \mapsto \{x\}$

Отр: $A \not\sim B \Leftrightarrow A \lesssim B \wedge A \not\sim B$

$\forall A \quad A \not\sim P(A) \not\sim P(P(A)) \not\sim P(P(P(A)))$