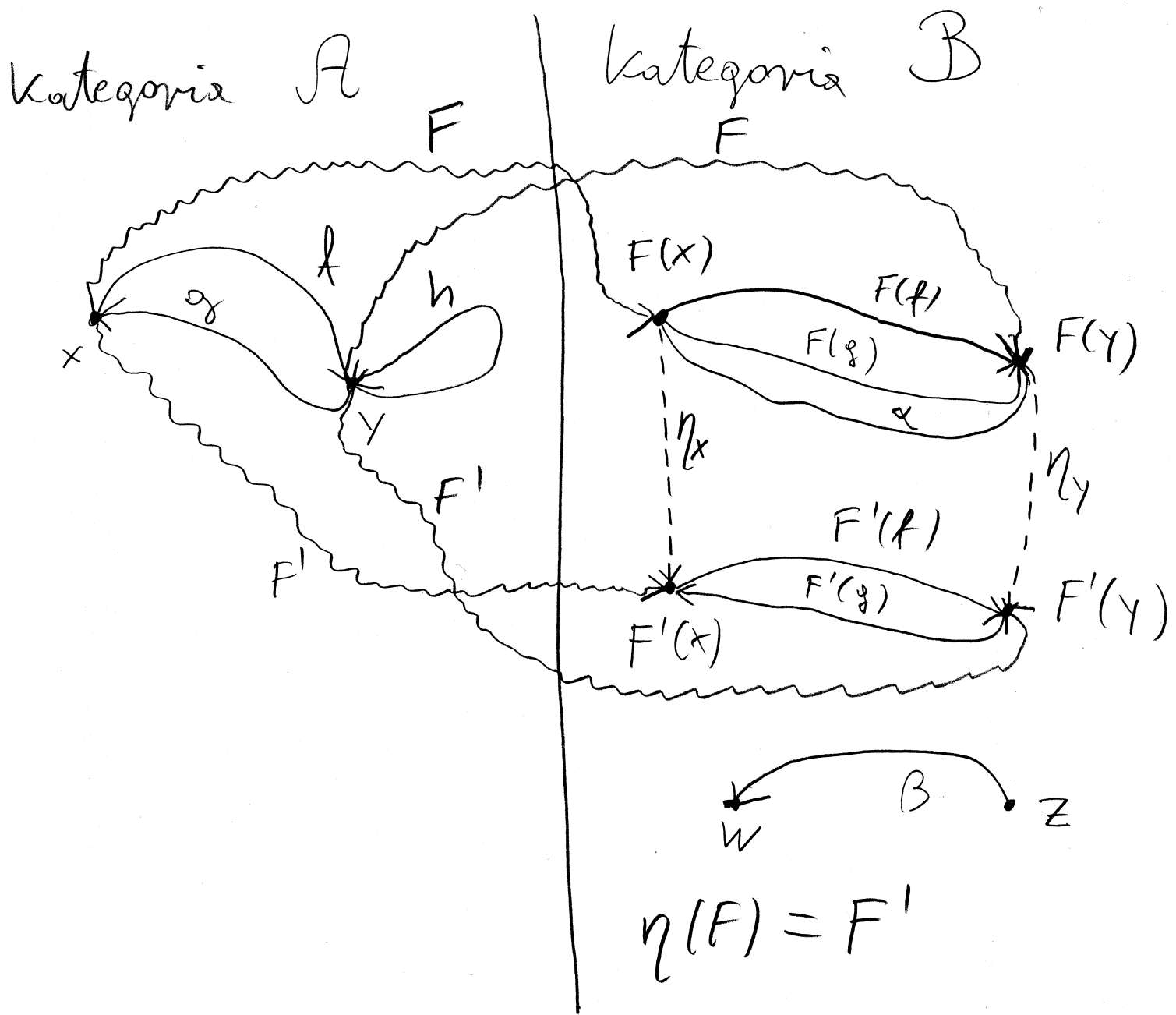


① RÓWNOWAŻNOŚĆ KATEGORII



Kropki tworzą klasę obiektów, strzałki wewnętrzne morfizmy, strzałki przez kreskę funktory, strzałki przerywane transformacje naturalne między funktorami.

Paradoks Russella: Niech C będzie klasą wszystkich klas nie zawierających siebie. Czy $C \in C$?

Kategoria \mathcal{A} to para $(\text{Ob } \mathcal{A}, \text{Mor } \mathcal{A})$,

gdzie $\text{Ob } \mathcal{A}$ jest klasą obiektów

(nie ma aksjomatu że istnieje klasa wszystkich podklas danej klasy), a

$\text{Mor } \mathcal{A}$ jest klasą zbiorów morfizmów

z obiektu A do obiektu B . Funkcje

zbiór oznaczamy przez $\text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, B)$.

Zakładamy przy tym aksjomaty:

i) $\forall A, B, C \in \text{Ob } \mathcal{A}, f \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, B), g \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(B, C)$

$\exists ! g \circ f \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, C)$

ii) $\forall A, B, C, D \in \text{Ob } \mathcal{A}, f \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, B), g \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(B, C), h \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(C, D)$

$$(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$$

iii) $\forall A \in \text{Ob } \mathcal{A} \exists \text{id}_A \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, A)$:

$\text{id}_A \circ f = f, \forall f \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(X, A), g \circ \text{id}_A = g, \forall g \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, Y)$

Uwaga: id_A jest jedyny bo $\text{id}_A = \text{id}_A \circ \text{id}_A = \text{id}_A$ \square

Morfizm $X \xrightarrow{f} Y$ nazywamy izomorfizmem

jeśli $\exists Y \xrightarrow{\tilde{f}} X : \tilde{f} \circ f = \text{id}_X$ i $f \circ \tilde{f} = \text{id}_Y$.

Morfizm f jest jedynym bo $\tilde{f} = \text{id}_X \circ \hat{f} =$
 $= \hat{f}' \circ f \circ \tilde{f} = \hat{f}' \circ \text{id}_Y = \hat{f}'$.

Kategoria zbiorów \mathcal{S} :

$\text{Ob } \mathcal{S} =$ klasa wszystkich zbiorów

$\text{Mor}_{\mathcal{S}}(X, Y) = \text{Map}(X, Y)$ zbiór wszystkich odzworowań.

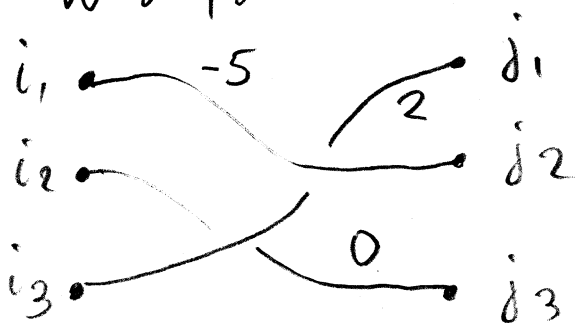
Kategoria wstążek \mathcal{R} :

$\text{Ob } \mathcal{R} =$ zbiór wszystkich niepustych skończonych podzbiorów \mathbb{N} .

$\text{Mor}_{\mathcal{R}}(\{i_1, \dots, i_m\}, \{j_1, \dots, j_n\}) = \emptyset$ dla $m \neq n$

$\text{Mor}_{\mathcal{R}}(\{i_1, \dots, i_n\}, \{j_1, \dots, j_n\}) =$ zbiór

wszystkich warunków o wstążkach:



Każda wstążka ma przypisaną liczbę $k \in \mathbb{Z}$ będącą liczbą jej skreślenia 0 lub $k\pi$.

Funktor kowariantny (Kowariantny).

z kategorii \mathcal{A} do kategorii \mathcal{B} to przyporządkowanie $\text{Ob } \mathcal{A} \xrightarrow{F} \text{Ob } \mathcal{B}$,

$$\text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, B) \xrightarrow{F} \text{Mor}_{\mathcal{B}}(F(A), F(B)) \text{ (kowariantny),}$$

$$\text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, B) \longrightarrow \text{Mor}_{\mathcal{B}}(F(B), F(A)) \text{ (kontrawariantny)}$$

takie że

$F(g \circ f) = F(g) \circ F(f)$ (ko),
$F(g \circ f) = F(f) \circ F(g)$ (kontra)

$\forall A, B, C \in \text{Ob } \mathcal{A}, f \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(A, B), g \in \text{Mor}_{\mathcal{A}}(B, C)$.

Przykłady: Niech \mathcal{S} będzie kategorią zbiorów
 $x_0 \in \text{Ob } \mathcal{S}$. Wtedy przyporządkowanie
 $\text{Ob}(\mathcal{S}) \ni X \mapsto \text{Map}(x_0, X) \in \text{Ob}(\mathcal{S})$

$\forall X, Y \in \text{Ob } \mathcal{S}: \text{Map}(X, Y) \ni f \mapsto f_* \in \text{Map}(\text{Map}(x_0, X), \text{Map}(x_0, Y))$

$f_*(\varphi) := f \circ \varphi$ definiuje funktor kowariantny

\mathcal{S} do \mathcal{S} . Podobnie, przyporządkowanie

$X \mapsto \text{Map}(X, x_0), f \mapsto f^*, f^*(\varphi) = \varphi \circ f$,

definiuje funktor kontrawariantny. 4

Funktor zapominania $\mathbb{R} \xrightarrow{F} \mathbb{S}$:

$$F(\{i_1, \dots, i_n\}) = \{i_1, \dots, i_n\},$$

$$F \left(\begin{array}{ccc} i_1 & \xrightarrow{-5} & j_1 \\ i_2 & \xrightarrow{2} & j_2 \\ i_3 & \xrightarrow{0} & j_3 \end{array} \right) = \begin{array}{ccc} i_1 & \xrightarrow{\quad} & j_2 \\ i_2 & \xrightarrow{\quad} & j_3 \\ i_3 & \xrightarrow{\quad} & j_1 \end{array}$$

Naturalna transformacja η funktorów

$\mathcal{A} \xrightarrow{F} \mathcal{B}$ do funktora $\mathcal{A} \xrightarrow{F'} \mathcal{B}$ to

klasa morfizmów w \mathcal{B} indeksowanych przez obiekty \mathcal{A} ($\forall X \in \text{Ob } \mathcal{A} \exists ! \eta_X \in \text{Mor}(F(X), F'(X))$)

taką że wszystkie diagramy

$$F(X) \xrightarrow{F(A)} F(Y)$$

$$\downarrow \eta_X$$

$$\downarrow \eta_Y$$

są przemiennie.

$$F'(X) \xrightarrow{F'(A)} F'(Y)$$

Zakładamy tu że F i F' są obydwoma kowariantnymi lub obydwoma kontrawariantnymi.

Funktory $A \xrightarrow{F} B$ i $A \xrightarrow{F'} B$ są izomorficzne jeśli istnieje naturalna transformacja $\eta: F \rightarrow F'$ taka że $\forall x \in A: F(x) \xrightarrow{\eta_x} F'(x)$ jest izomorfizmem

Kategorie A i B są równoważne jeśli istnieją funktory $A \xrightleftharpoons[G]{F} B$ takie że $G \circ F$ jest izomorficzny z id_A i $F \circ G$ jest izomorficzny z id_B .

Kategorie A i B są izomorficzne jeśli istnieją funktory $A \xrightleftharpoons[G]{F} B$ takie że $G \circ F = \text{id}_A$ i $F \circ G = \text{id}_B$.