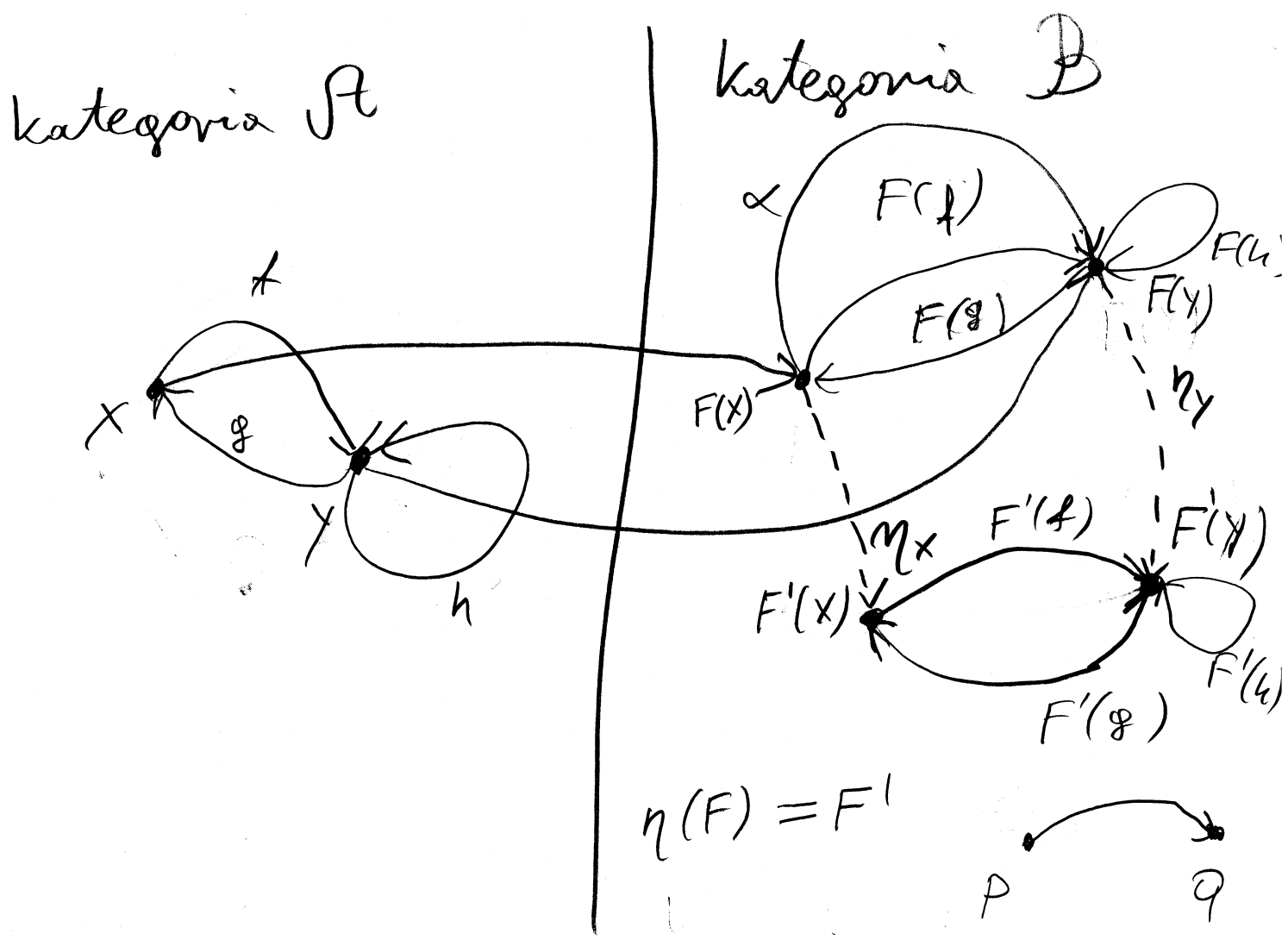


5) GRANICE I KOGRANICE W
TEORII KATEGORII



Kropki tworzą klasę obiektów, strzałki
 wewnętrzne morfizmy, strzałki
 przez kwadrat funktory, przeniesione
 strzałki transformację naturalną
 między funktorami.

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 . Pociąg

zbiorów 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 jedynym bo $\text{id}_A = \text{id}_A \circ \text{id}_A' = \text{id}_A'$

Przykłady: ① Kategoria zbiorów \mathcal{S}

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

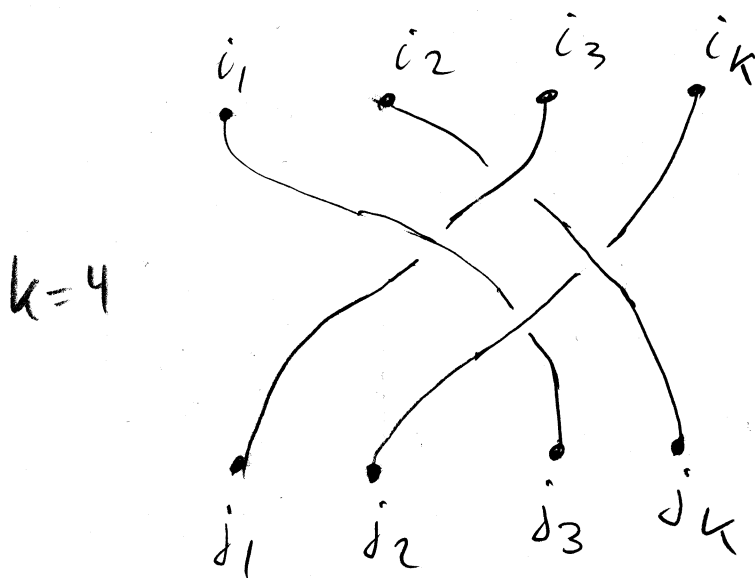
$\text{Mor}_{\mathcal{S}}(X, Y) = \text{Map}(X, Y)$ (zbiór wszystkich odwzorowań).

② Kategoria markoczy \mathcal{B} $\text{Ob } \mathcal{B} =$ zbiór

wszystkich skończonych ^{niepustych} podzbiorów \mathbb{N} ,

$\text{Mor}_{\mathcal{B}}(\{i_1, \dots, i_k\}, \{j_1, \dots, j_l\}) =$ zbiór wszyst-

kich markoczy o k włosach:



Morfizm $X \rightarrow Y$ na-
zywamy izomorfizmem
jeśli $\exists \tilde{f}: Y \rightarrow X: f \circ \tilde{f} = \text{id}_Y$
i $\tilde{f} \circ f = \text{id}_X$. Morfizm
 f jest jedynym bo
 $\tilde{f}' \circ f \circ \tilde{f} = \tilde{f}' \circ \text{id}_Y \Rightarrow$
 $\Rightarrow \text{id}_X \circ \tilde{f} = \tilde{f}' \circ \text{id}_Y \Rightarrow \tilde{f} = \tilde{f}'$

$\text{Mor}_{\mathcal{B}}(\{i_1, \dots, i_k\}, \{j_1, \dots, j_l\}) = \emptyset$ dla $k \neq l$

Markocze składa się przez więzanie

włosów: Każdy morfizm
w tej kategorii jest izomorfizmem.

Funktor kowariantny (kontrawariantny)

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

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

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

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

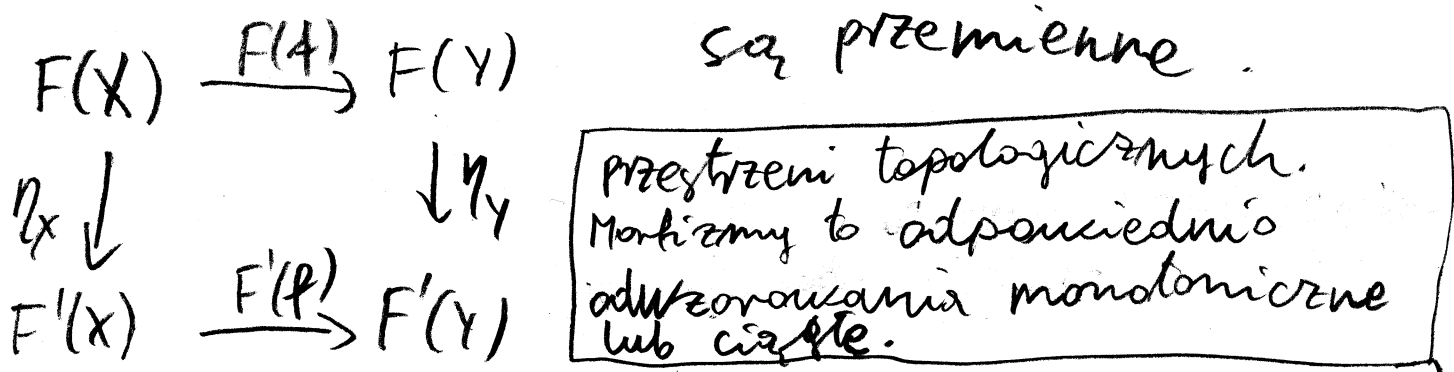
\mathcal{S} do \mathcal{S} . Podobnie, przyporządkowanie

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

definiuje funktor kontrawariantny.

→ Naturalna transformacja η funktora

$A \xrightarrow{F} B$ do funktora $\mathcal{A} \xrightarrow{F'} B$ to klasa morfizmów w B indeksowanych przez obiekty \mathcal{A} ($\forall X \in \text{Ob}(\mathcal{A}) \exists! \eta_X \in \text{Mor}(F(X), F'(X))$) taka że wszystkie diagramy



Systemem skierowanym w kategorii \mathcal{A}

nazywamy $(A_\alpha, f_{\alpha\beta})_{\alpha, \beta \in D}$, gdzie $\alpha \leq \beta$

D jest zbiorem skierowanym, $\forall \alpha \in D: A_\alpha \in \text{Ob}(\mathcal{A})$,
 $\forall \alpha, \beta \in D, \alpha \leq \beta: f_{\alpha\beta} \in \text{Mor}(A_\alpha, A_\beta)$, oraz

$\forall \alpha, \beta, \gamma \in D: f_{\alpha\gamma} = f_{\beta\gamma} \circ f_{\alpha\beta}$.

$$\begin{array}{ccccc}
 & & & & f_{\beta\gamma} \\
 & & & & \downarrow \\
 A_\alpha & \xrightarrow{f_{\alpha\beta}} & A_\beta & \xrightarrow{f_{\beta\gamma}} & A_\gamma
 \end{array}$$

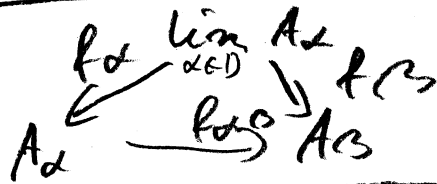
Zadanie 16 Udowodnij że $(X, \leq) \mapsto (X, \cup(X, \leq))$ i $(X, \emptyset(X)) \mapsto (X, \sup)$; $X \supseteq Y \Leftrightarrow \overline{X} \subseteq \overline{Y}$, definiując funktory pomiędzy kategoriami zbiorów quasi-uporzakowanych i \leftarrow

Granica systemu skierowanego $(A_\alpha, f_{\alpha\beta})_{\alpha, \beta \in D}$
 $\alpha \leq \beta$

nazywamy parę złożoną z obiektu i morfizmów

$$\left(\lim_{\alpha \in D} A_\alpha, \{f_\beta \in \text{Mor}(\lim_{\alpha \in D} A_\alpha, A_\beta) \mid \beta \in D\} \right)$$

taka że



i) $\forall \alpha, \beta \in D, \alpha \leq \beta : f_{\alpha\beta} \circ f_\alpha = f_\beta$

ii) $\forall \alpha, \beta \in D, \alpha \leq \beta :$

$$\begin{array}{ccc} & B & \\ g_\alpha \swarrow & & \searrow g_\beta \\ A_\alpha & \xrightarrow{f_{\alpha\beta}} & A_\beta \end{array}$$
 jest

przemienny $\exists ! f_\beta \in \text{Mor}(B, \lim_{\alpha \in D} A_\alpha)$

$$\forall \alpha \in D : g_\alpha = f_\alpha \circ f_\beta$$

Koogranica systemu skierowanego $(A_\alpha, f_{\alpha\beta})_{\alpha, \beta \in D}$
 $\alpha \leq \beta$

nazywamy analogicznie zdefiniowaną parę

$$\left(\text{colim}_{\alpha \in D} A_\alpha, \{f_\beta \in \text{Mor}(A_\beta, \text{colim}_{\alpha \in D} A_\alpha) \mid \beta \in D\} \right)$$

(Morfizmy g_α i f_β też są skierowane w przeciwną stronę. Warunki zgodności przyjmują teraz postać: $f_\beta \circ f_{\alpha\beta} = f_\alpha$ i $g_\alpha = f_\beta \circ f_{\alpha\beta}$.)