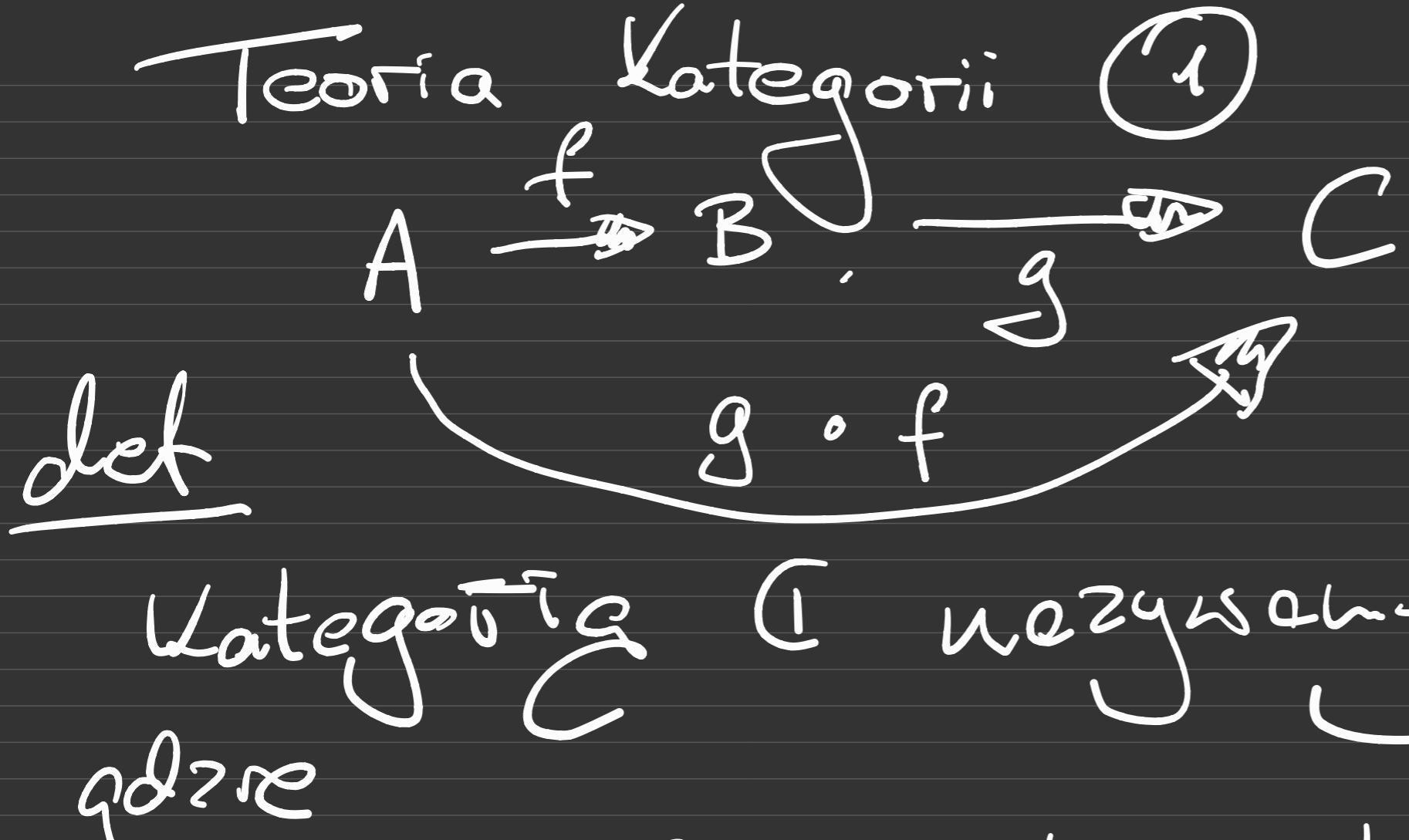


# Teoria Kategorii

7.10. 2020



Kategorie  $\mathcal{C}$  ( $\sqcup$  nazwany) posiada  $(\mathcal{C}_0, \mathcal{C}_m)$

gdzie

①  $\mathcal{C}_0$  = klasa tw. obiektów

oznaczonych  $A, B, C$ .

②  $\mathcal{C}_m$  = klasa tw. morfizmów

(struktur) ozn  $f, g, h$ .

Dla każdej struktury  $f \in \mathcal{C}_m$ , istnieje  
dom  $(f) \in \mathcal{C}_0$  oraz  $\text{cod } (f) \in \mathcal{C}_0$ .

które oznaczamy

$f: A \rightarrow B$	$\text{dom}(f)$	$\text{cod}(f)$
----------------------	-----------------	-----------------

"

Dla dwoch strukturek  $f: A \rightarrow B$

i  $g: B \rightarrow C$  zdefiniowane jest  
stosunek

$$g \circ f : A \rightarrow C$$

Operacja skrócona:

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

dla  $f: A \rightarrow B$ ,  $g: B \rightarrow C$ ,  $h: C \rightarrow D$ .

Dla kazdego obiektu A istnieje

$\text{id}_A : A \rightarrow A$  tzw.

$$(id_B \circ f) = (f \circ id_A) = f$$

dla kazdego  $f : A \rightarrow B$ .

identycznośc.

# Prawiecoły

① Set

kategoria, w której obiekty  
są wszystkie zbiory /  
struktury, struktury  
qualsztatyczne, wszystkie  
z naturalnym  
skojarzeniem.

② Set<sub>fin</sub>

kategoria, w której ob.  
są wszystkie skończone  
zbiory, struktury, queletszt.  
w których zdefiniowane  
z naturalnym operacjami skojar.

(3)

$\text{GrP} =$   
Kategoria grup

obiekty = wszystkie grupy  
morfizmy = homomorfizmy grup

składowe = zbiór kategorii homom.

$\text{Mon} =$   
Kategoria monoidów

obiekty = wszystkie monoidy  
morfizmy = homom. monoidów  
składowe = zbiór kategorii hom.

$\text{Graphs} = \dots$

$\text{Top} =$   
Kategoria przestrzeni topologicznych  
prezentacji ciągów.

$\text{Pos} \subset$  obiekty = zbioru częściowo  
uporządkowanych strukt.  
to punktostwierdza

zadawające pojęcie  
z ustawianym okresem

$(P, \leq)$ ,  $(Q, \leq)$  — obiekt.

$f: (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq)$  to  
punktosztwierdzenie  $f: P \rightarrow Q$ , t.z. e

żeśli  $p_1 \leq p_2$  w  $(P, \leq)$  to  
 $f(p_1) \leq f(p_2)$  w  $(Q, \leq)$ .

Zwracany ciągka ka to, te jedli

$$f: (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq)$$

$$g: (Q, \leq) \rightarrow (R, \leq)$$

zach  
pomagaj

to  $g \circ f : P \rightarrow R$  jest przekształk.

zadawajacym pomagaj.

lazys stowr

$$g \circ f: (P, \leq) \rightarrow (R, \leq)$$

jest dobrze zdef elnieteg.

4 Rel = obiekty mięsiące wstępstwo

Dla dwóch obiektów  $A, B$  struktur

$f: A \rightarrow B$  w Rel jest  $f \subseteq A \times B$ .

Dla każdego obiektu  $A$  mamy

$$\text{id}_A = \{ (a, a) : a \in A \} \subseteq A \times A$$

Ponadto, dla struktur  $f: A \rightarrow B$

$\{f \subseteq A \times B\}$   $\{g \subseteq B \times C\}$   $g: B \rightarrow C$

Zdefiniujemy:

$$A \times C \ni g \circ f = \{ (a, c) : \exists b \in B \text{ t.ż. } \begin{cases} (a, b) \in f \\ (b, c) \in g \end{cases} \}$$

$$A = \{a, b, c\}, \quad B = \{x, y\}, \quad C = \{z, t\}$$

$$f: A \rightarrow B$$

$$f = \{(a, y), (c, x)\}$$

$$g: B \rightarrow C$$

$$g = \{(x, z), (y, z)\}$$

$$g \circ f = \{(a, z)\}.$$

5

Noch  $M = (M, \cdot, 1)$  bilden monoiden.

Zdefiniujmy kategorie  $\underline{M}$ , w których  
klassa obiektów jest  $\{*\}$  = jedna.  
składająca się z obiektu  $*$ .

morfizmów = elementy z  $\mathcal{M}$ , tzn.

każdy element  $m \in \mathcal{M}$  ma swoisty

zawr:  $* \xrightarrow{m} *$ . SŁD określ

w kategorii monoidu  $(\mathcal{M}, \cdot, 1)$ .

df

identyczność:  $m \circ u = m \cdot u$ .

$1: * \rightarrow *$



$$m: * \xrightarrow{m} *$$
$$n: * \xrightarrow{n} *$$

6

Niech  $P = (T, \leq)$  będzie posetem.

2 definicje

spasób:

zdefiniujmy category  $\underline{T}$   $\rightarrow$  następująco

1

obiektami

$T$  są

elementy  $P$ .

2

dla dwóch  $a, b \in T$  istnieje

jedna struktura

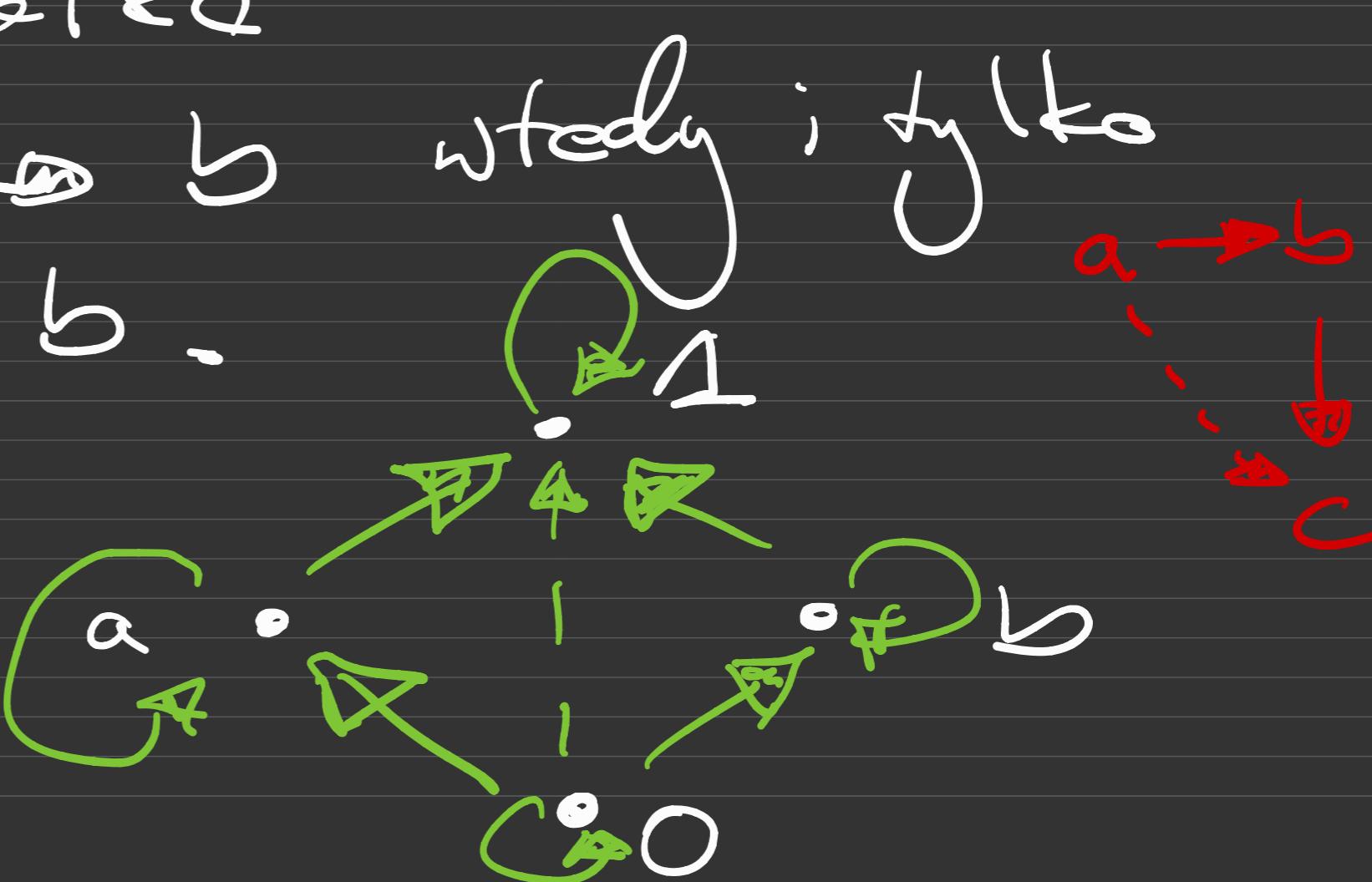
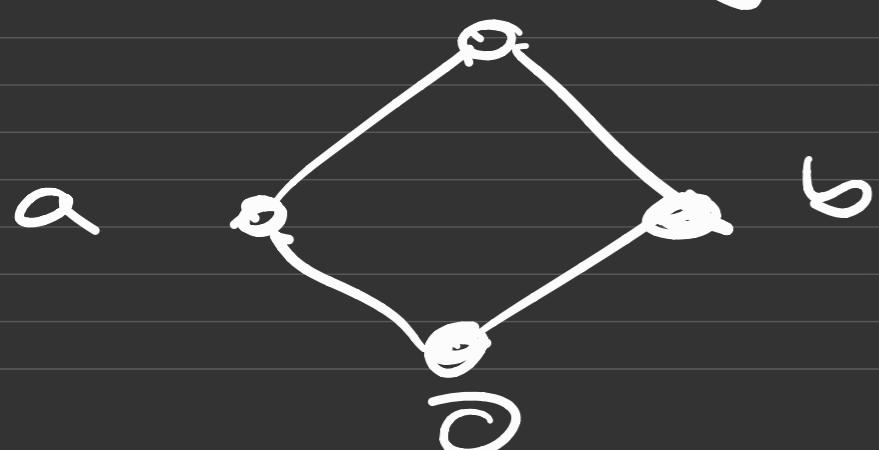
$a \rightarrow b$

wtedy i tylko

$a \rightarrow b$

$a \leq b$ .

wtedy, gdy



7

$\text{Par} = \sum_{\text{obiekty}} \text{obiekty}$  to wszystkie zbiory  
 Dla  $A, B$  - obiekty  $\text{Par}$  zdefiniują

$f: A \rightsquigarrow B = \text{prekstatacja}$

$$\underline{A} \longrightarrow B + \{ \perp \}.$$

rozagine sume zbiorow

$$X + Y \stackrel{df}{=} \{1\} \times X \cup \{2\} \times Y$$

interpret

jedn.  $f: A \rightsquigarrow B$  oraz

$f(a) = \perp$ , to interpretujemy ten  
 wypadek jako "nie zdefiniowana wartość"

Frage 1  $\text{div} : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightsquigarrow \mathbb{R}$  ( $\mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} + \{\perp\}$ )

$$\text{div}(a, b) = \begin{cases} \frac{a}{b} & b \neq 0 \\ \perp & \text{wpp.} \end{cases}$$

Stetigkeit v. Par. ?

Dla  $f : A \rightsquigarrow B$ ,  $g : B \rightsquigarrow C$

zu zeigen

$g \circ f : A \rightsquigarrow C$  ist def. oben

$$(g \circ f)(a) = \begin{cases} g(f(a)) & f(a) \neq \perp \\ \perp & f(a) = \perp \end{cases}$$

$$(g \circ f)(a) \stackrel{\text{df}}{=} \begin{cases} g(f(a)) & f(a) \neq \perp \\ \perp & f(a) = \perp \end{cases}$$



8

Ergr

Niech  $\mathcal{C} = \text{zbiór}$   
wielościs-  
ościgłed

obiekty to wszystkie

zbiory



struktury  $f: A \rightsquigarrow B$

wiązane z przedmiotem.

$f: A \rightsquigarrow B + \mathbb{N}$

uwspółniony def.  
tak zdef. obiekt

oraz pojęcie, że  
jest kategorią.

q Nied  $M = (M_1, \dots, M_n)$  bogdze maniden

zdefiniujmy kategorie Trace, w której  
obiektem jest kategorii  $A, B$

zL.  $A, B$  struktury zbiory  $f: A \rightsquigarrow B$   
jest przekształcenie  $f: A \rightarrow M \times B$   
składank zdefiniowane jest dla  $\begin{matrix} f \\ g \end{matrix}$

$f: A \rightsquigarrow B$ ,  $g: B \rightsquigarrow C$  następstwo:  
 $A \rightarrow M \times B$ ,  $B \rightarrow M \times C$

$g \circ f: A \rightsquigarrow C$ ,  $g \circ f(a) = (m_1 \circ m_2, c)$   
 $A \rightarrow M \times C$ ,  $g(b) = (m_2, c)$   
gdzie  $f(a) = (m_1, b)$

Dla każdego zbiuru A mamy

$\text{id}_A : A \rightarrow A$

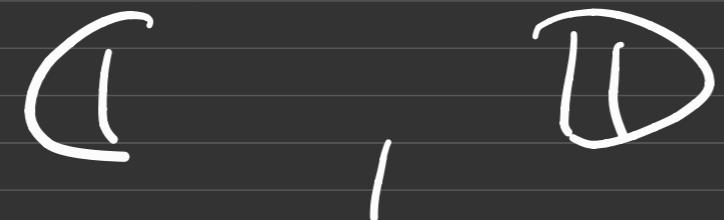
$A \xrightarrow{\quad} M \times A$

$\text{id}_A(a) = (1, a)$

def



Niedr



Funktoren

$$F : C \rightarrow D$$

bgsdg Lategostam.

perg qujPomgdtawu

$$F = (F_0, F_m)$$

1.ze

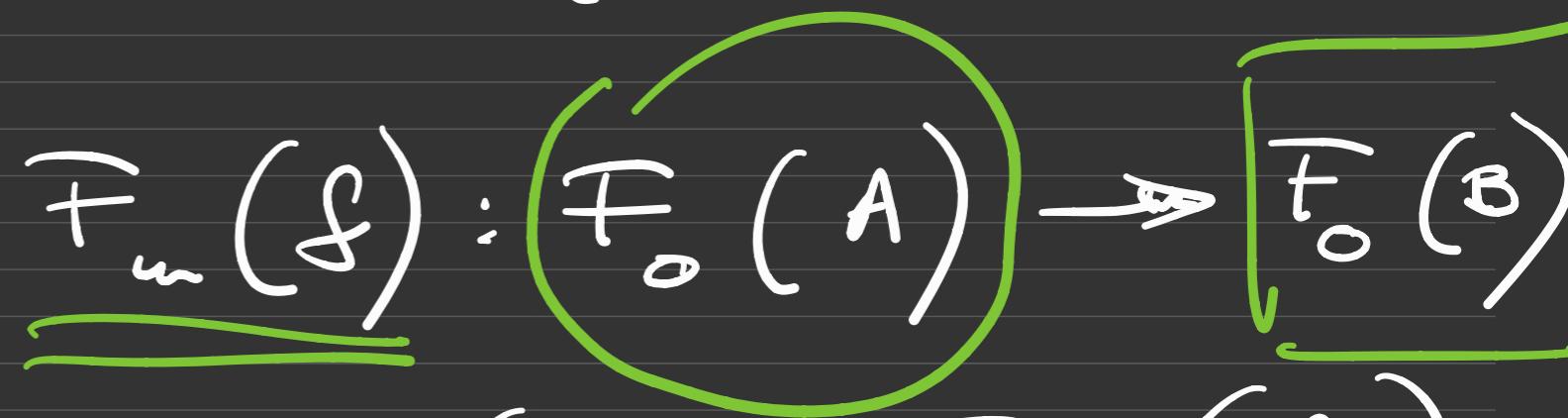
$$F_0 : C_0 \rightarrow D_0$$

over

$$F_m : C_m \rightarrow D_m$$

1

$$F_m(f : A \rightarrow B) = \underline{\underline{F_m(f)}} : F_0(A) \rightarrow$$



2

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

3

$$F_m(id_A) = id_{F_0 A}$$

Notací<sup>o</sup>s

indeksy

$F_0(A)$

wtedy

①

(zostać będzie my sami jeli)

dane

jeżeli

$F(A)$

zostanie

zostanie

oraz

$F(f)$

zostanie

$F_m(f)$ .

②

③

będzie:

$$\textcircled{1} \quad F(f: A \rightarrow B) = F(f) : FA \rightarrow FB$$

②

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

③

$$F(id_A) = id_{FA}$$

skad

z 4.

skad  
z D

# Pwylkiody

1

$\text{Id} : \text{Set} \rightarrow \text{Set}$ , job ogalur

$\text{Id} : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$  jest funkcjorem

funktar identity crossdow, t.ż e  $\text{Id}(A) = A$   
 $\text{Id}(f) = f$ .

2

$\text{Maybe} : \text{Set} \rightarrow \text{Set}$

dla z.ż.  $B$ :  $\text{Maybe } B = B + \{\perp\}$

dla struktury  $f : A \rightarrow B$ :

$\text{Maybe } f : \text{Maybe } A \rightarrow \text{Maybe } B$

$(\text{Maybe } f)(a) = \begin{cases} f(a), & a \in A \\ \perp, & a = \perp \end{cases}$

③  $(-)^*$ : Set  $\rightarrow$  Set  
 Dla zbioru  $A$  definicja  $A^*$  =  
 zbiór wszystkich skierowanych ciągów  
 nad zbiorami  $A$  (wraz z kolejnym postu-  
 rowaniem  $\varepsilon$ ). Dla przykładu fajce w  
 $f: A \rightarrow B$  def  
 $f^*: A^* \rightarrow B^*$ .



$$\begin{aligned}
 f^*(\varepsilon) &= \varepsilon, f^*(a_1 \dots a_n) = \\
 &f(a_1) \dots f(a_n)
 \end{aligned}$$

