

# Teoria Kategorii, Wykład 9 9.12.2020

def  $\mathcal{C}$  = Kategoria,  $B, C \in \mathcal{C}$  = obiekty.  
Obiektem pośrednim  $C^B$  wraz ze strukturą

$\varepsilon: C^B \times B \rightarrow C$  l.z. dla  
 każdego obiektu  $Z \in \mathcal{C}$ , struktury

$f: Z \times B \rightarrow C$  istnieje dekompozycja  
 j.c.d.e struktury  $f: Z \rightarrow C^B$  t.z.

$$C^B \times B \xrightarrow{\varepsilon} C$$

$\exists! f: Z \times B \rightarrow C^B$

$$Z \times B \xrightarrow{f} C^B$$

defini ① wyzwolenie Kategorialko - domknięty

- ① wszystkie skończone produkty
- ② wszystkie obrekty katygowe  
(dla dowolnej parag B, C).

Stw Należy ④ bądźże kategorialko  
domknięte (CCC = Categorical  
closed cat)

wtedy przypomnione

: A



obrekty  $\mathcal{C}$

rozszczelne  $\mathcal{S}$

do funkcji

$(-)^A : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ .

qd. R  
 $A =$  ustabig  
= qury direct

dowód ① Oznaczenie sytuacji w set.

zest, ze many many funkcjí  $f: B \rightarrow C$  w  
set. Kolejny u Takiwy sposób zdefiniować

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

w napisy

$$B^A : (f: A \rightarrow B) \xrightarrow{\text{df}} B^A$$

(najniższy stan)

degree

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{B^A(f)} & B^A(f) = B^A \\ f \downarrow & & \\ B & \xrightarrow{B^A} & C \end{array}$$

jest pojęcie

Póki co

mamy:

$$X \xrightarrow{A} X^A$$

$$\beta: B \rightarrow C \xrightarrow{A} \beta^A: B^A \rightarrow C^A$$

$$\alpha: C \rightarrow D \xrightarrow{A} \alpha^A: C^A \rightarrow D^A$$

Rusin  
Rómkoci  
Wein  
Włodkiewicz:

sprawdzicie, czy spełniają

$$\alpha: C \rightarrow D \quad \beta: B \rightarrow C.$$

spełnione są

$$\begin{aligned} f \circ g &= F(f) \circ F(g) \\ F(d_A) &= d_{F(A)} \end{aligned}$$

$$(\alpha \circ \beta)^A: B^A \rightarrow D^A \text{ oraz}$$

$$(\alpha \circ \beta)^A(f) = \alpha \circ \beta \circ f =$$

$$\alpha \circ \beta^A(f) = (\alpha^A \circ \beta^A)(f).$$

$$(\alpha \circ \beta)^A = \alpha^A \circ \beta^A.$$

$$\begin{array}{c}
 (\text{id}_B)^A : B^A \rightarrow B^A \\
 (\text{id}_B)^A (f) = \text{id}_B \circ f = f = \\
 \text{id}_{B^A} (f) \quad \text{Gyl: } (\text{id}_B)^A = \text{id}_{B^A}
 \end{array}$$

2 Ogólnie, mówiąc bardziej CCC.  
 W przeważu kroków tożsamości  
 przy pośrednictwie  $X \mapsto X^A$  w strefie.  
 Wówczas struktura  $\beta : B \Rightarrow C$  jest  
 $B^A : B^A \rightarrow C^A$  w postaci  $\beta^A$  spłaszczonej:  
 $\beta^A \stackrel{\text{df}}{=} (\beta \circ \epsilon)$

langu: stawy i jest to transpozycje



lacz),  $\beta^A$  jest redukcyjny w pewnych  
wstepowscie  
rownosci:



Czy to przyrodzone spektralne akcje  
funktorowe?

Tek jest, qd yz:

$$(\text{id}_B)^A \xrightarrow{\epsilon} B$$

jest identitym rozwiązań

$$\cancel{(\text{id}_B)^A \times \text{id}_B}$$

$\uparrow$

$\uparrow \text{id}_B$

$$B^A \times A \xrightarrow{\epsilon} B$$

Ale my znamy rozwiązań tego równania  
i jest wówczas

$$\text{id}_{B^A} \circ$$

Stąd,

2) dowódzmy:  $(\text{id}_B)^A = \text{id}_{B^A}$ .

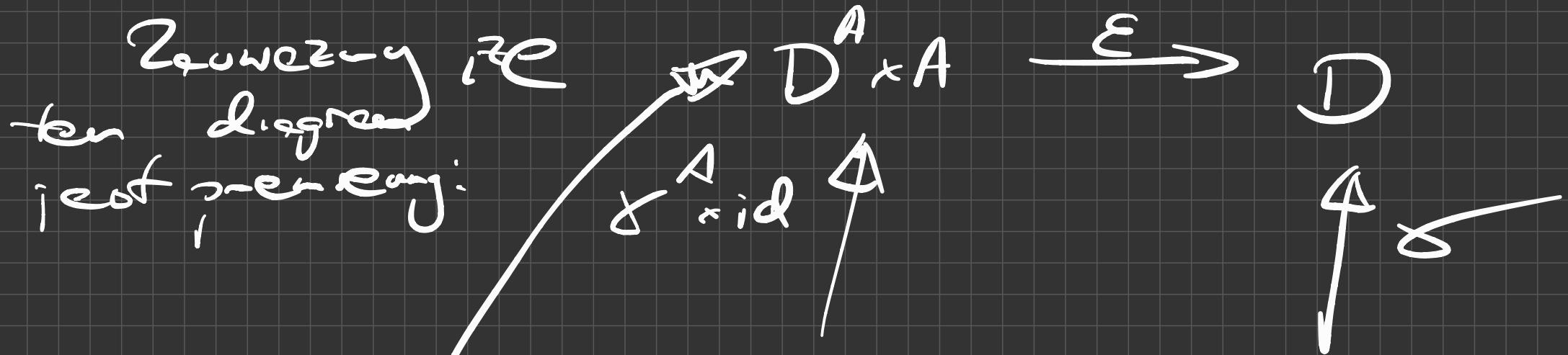
Terez Pakozsedy ze  $\sigma^A \cdot \beta^A = (\sigma \cdot \beta)^A$   
 dla  $B \xrightarrow{\beta} C \xrightarrow{\gamma} D$ . istatue

$(\sigma \cdot \beta)^A$  Terej i celoznaczy w rozwiazaniu

$$D^A \times A \xrightarrow{\epsilon} D$$

$$\begin{array}{ccc}
 & \uparrow & \\
 (\sigma \cdot \beta)^A \times id_A & \downarrow & \\
 & \uparrow & \\
 & \sigma \cdot \beta &
 \end{array}$$

$$B^A \times A \longrightarrow B$$



$$\delta^A \circ \beta^A \times id_A$$

Widzimy, że  $\delta^A \circ \beta^A$  jest rozdrobnione dla  $\delta \circ \beta$ . rozwiązać w szczegółach,

z podla założycieli wynika, że

$$(\alpha \cdot \beta)^A = \alpha^A \circ \beta^A$$



Obs Kozne założycie, że

$$\mathcal{E}: C \times B \rightarrow B$$

oprócz  $\mathcal{E}$  istnieje też inna struktura

które pozwala nam opisać trup.

Dla obiektów  $B, C$  zdefiniujemy

$$\mathcal{D}: C \rightarrow (C \times B)$$

Taka ryciąca transpozycja struktury:

$$\text{id}_{C \times B}: C \times B \rightarrow C \times B$$

W kategorii Set uder  
wydaje w uogólnijacy sposob:

$$\gamma : C \rightarrow (C \times B)^B$$

$$\gamma(c) = \underline{b \mapsto (c, b)}$$

funkcja, tzn  
 $B \rightarrow C \times B$  tzn  
dla  $b$  zapisz  $(c, b)$

Znaczący uogólnieć w kategorii dedukcji kategorii

CCC struktury pozwala nam zadebić

$\hat{f}$   $\omega$  następujący sposób: nazywamy go gospodarcą strukturą  $f$ .

Wtedy

$$\begin{array}{ccc} f^A : (\mathbb{Z} \times A)^A & \xrightarrow{\quad} & B^A \\ (\mathbb{Z} \times A)^A & \xrightarrow{f^A} & B^A \\ \downarrow \text{z} \quad \uparrow \text{f} & \nearrow f & \end{array}$$

lubiąc otrzymać

$$f = f^A \circ z$$

Many:

$$\gamma: C \rightarrow (C \times B)^B$$

$$\epsilon: C^B \times B \rightarrow C$$

If

$$F = (-)^B$$

$$G = (-) \times B$$

to

$$\gamma: C \rightarrow FGC$$

$$\epsilon: GFC \rightarrow C$$

# Rozważanie eksponentycznych CCC

Stan Kategoria  $\mathcal{C}$  jest CCC wtedy i tylko wtedy, gdy ma następującą strukturę:

- wybrany obiekt  $1$ , tzw dla każdego obiektu  $C \in \mathcal{C}$  istnieje struktura

$$C \xrightarrow{!_C} 1 \quad C \xrightarrow{f} 1$$

Oraz dla każdego morfizmu

$$f = !_{C'}.$$

• Dla każdej pary obiektów  $A, B$ , istnieje obiekt  $A \times B$ , znanego

$$p_1 : A \times B \rightarrow A \quad \text{oraz} \quad p_2 : A \times B \rightarrow B$$

+ że dla każdej pary struktur

$$f : Z \rightarrow A, \quad g : Z \rightarrow B \quad \text{istnieje struktura} \\ \langle f, g \rangle : Z \rightarrow A \times B$$

spełniająca:

$$p_1 \circ \langle f, g \rangle = f$$

$$p_2 \circ \langle f, g \rangle = g$$

$$\langle p_1 \circ h, p_2 \circ h \rangle = h \quad \text{dla} \\ \text{kolejnego } h : Z \rightarrow A \times B$$

• die Kardinalität von Objekten  $A, B$  ist angegeben durch  $B^A$

$$\epsilon: B^A \times A \rightarrow B \text{ ist die Einheit}$$

die Kardinalität von  $f: Z \times A \rightarrow B$  ist gegeben durch

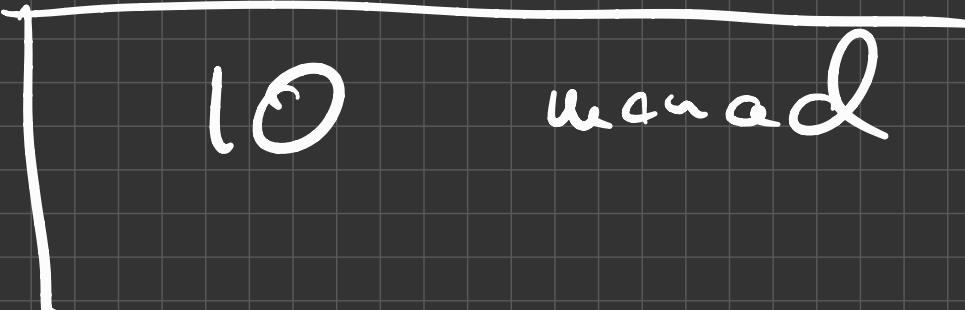
$$\tilde{f}: Z \rightarrow B^A \text{ spezifische:}$$

$$\epsilon \circ (\tilde{f} \times \text{id}_A) = f$$

Prop 6.12

g

R.



10

manad