

Wykłód, Teorie Kategorii ⑧ 2 - 12 - 2020

wykładniki

$$A \longrightarrow B$$

Punkt

W kategorii Set mamy dla wybranych zbiorów B, C istnieje zbiór

$$C^B \text{ df}$$

$$= \{ f : B \rightarrow C \}$$

Obserwacje

$$f : A \times B \longrightarrow C$$

(ewyktó funkcje; A, B, C zdefiniowane, zdefiniowane, iloczyn kartezjański)

Wybrany $a \in A$ i tworząc ze

$$f_a = f(a, -) : B \rightarrow C$$

jest elementem zbioru C^B .

Uagni stawy dla funkcji $f : A \times B \rightarrow C$
zdefiniowaliśmy funkcję

$$f : A \rightarrow C^B, \quad \text{także}$$

przypomnijmy $a \mapsto f_a$. Co
wyszło dla każdej funkcji

$$g : A \rightarrow C^B, \quad \text{istnieje}$$

do krodej, $g: A \rightarrow C^B$, stwierdzać

$f: A \times B \rightarrow C$ t. +

$\tilde{f} = g$. I stwierdzać, wózaj

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

$$f(x, y) = g(x)(y).$$

Połsuumyżyc; istnieje bijeckja

wysokość

$A \times B \rightarrow C$

$A \rightarrow C^B$

w sensie.

Innachre |

$$\text{Set}(A \times B, C) \underset{\substack{\uparrow \\ \text{bijektive}}}{=} \text{Set}(A, C^B)$$

Wording, ze te objectie deje een
puntstelteke

$$\text{eval} : C^B \times B \rightarrow C$$

zdefinieue uC wadspois o

$$\text{eval}(g, b) = g(b)$$

$b : B$

$g : B \rightarrow C$

Poniedłto, dla dawnego A oraz
 dawnej funkcji $f: A \times B \rightarrow C$
 stwierdzimy jednoznaczną $\tilde{f}: A \rightarrow C^B$

t.ż e

$$C^B \xrightarrow{\text{eval}} C$$

diagram

$$\begin{array}{ccc}
 A \times B & \xrightarrow{f} & C \\
 \uparrow f \times \text{id}_B & \nearrow f & \\
 C^B & \xrightarrow{\text{eval}} & C
 \end{array}$$

$f \times \text{id}_B(a, b) = (\tilde{f}(a), b)$

jest prawdziwy.

def \mathcal{L} o \mathcal{C} z \mathcal{B} e (we binary products)

Obiektem potęgowym (exponential)

obiektów \mathcal{B} ; \mathcal{C} uzywamy obiekt

$\mathcal{C}^{\mathcal{B}}$ wraz ze strukturą

$\epsilon : \mathcal{C}^{\mathcal{B}} \times \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C}$ t.z. dla

którego obiektu $I \in \mathcal{C}$, istnieje

$f : I \times \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C}$

istnieje do tego jedna struktura

$f : I \rightarrow \mathcal{C}^{\mathcal{B}}$ t.z.

$$C^B \times B \longrightarrow C$$

d. grec

$$\exists! f \times id_B$$

$$f: B \rightarrow C$$

je st
Punkt
d.

$$Z \times B$$

Istotne

$$f: A_1 \times A_2 \rightarrow B_1 \times B_2$$

Konstrukcja
jeśli f jest
z binarnym
to dla $\{f: A_1 \rightarrow B_1\}$
 $g: A_2 \rightarrow B_2$

możemy zdefiniować $f \times g: A_1 \times A_2 \rightarrow B_1 \times B_2$

które istotne

wykazane z Tashoski
czyli produkty.

Notacjje

1 $\varepsilon : C^B \rightarrow C$ *czyżwary ewaluacji*

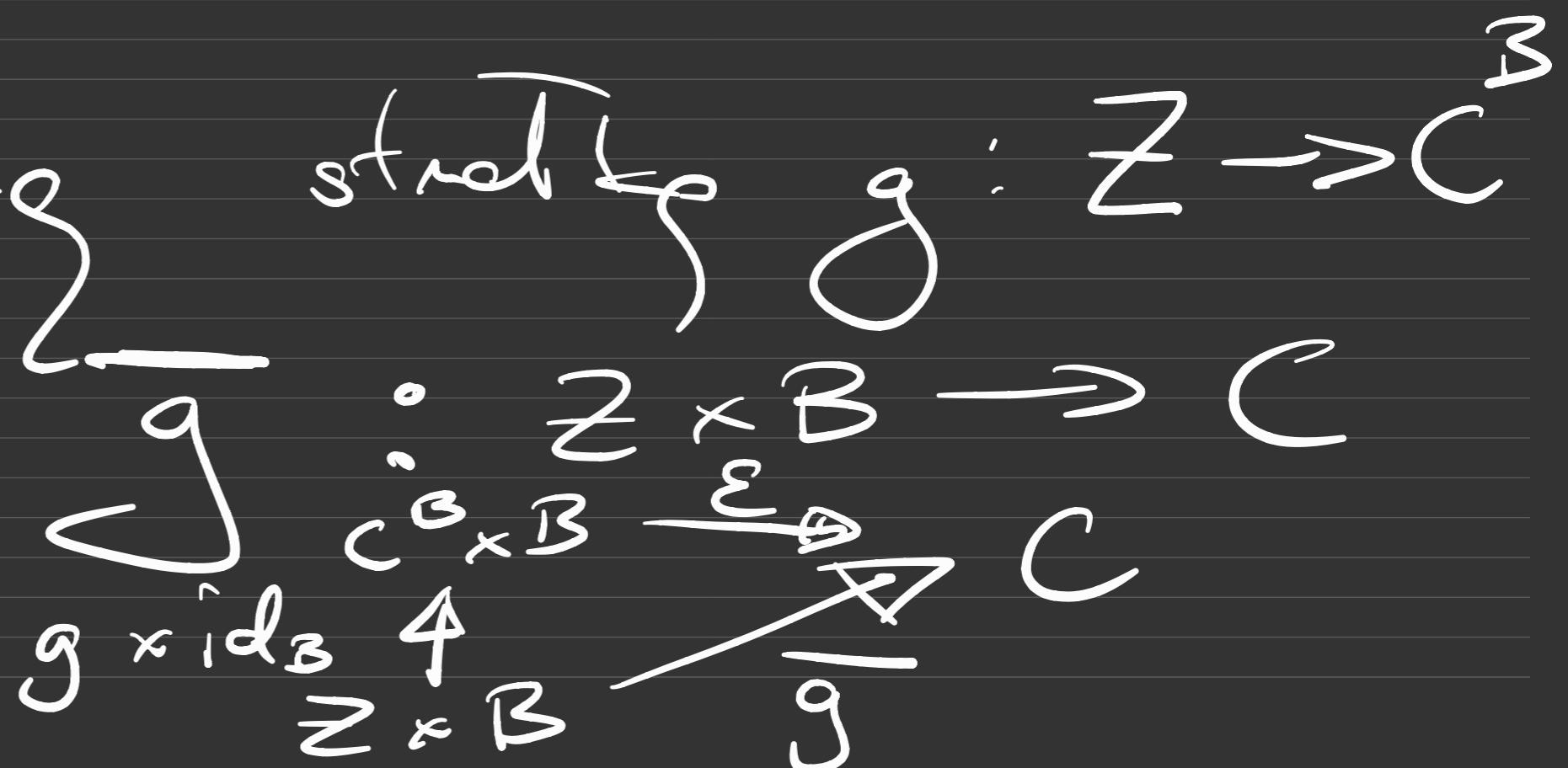
2 $f : Z \rightsquigarrow C^B$ *czyżwary (wykładowicz)*
transpozycja $f : Z \times B \rightarrow C$.

Ośrodek

Magiczny Drog

Definiujmy

uwidspujsco:



language story
 $\underline{g} \stackrel{\text{df}}{=} \varepsilon \circ (g \times \text{id}_B)$.

Wheoly,
 dla kazdego $f : Z \times B \rightarrow C$

many

$$\underline{f} = f$$

language story, jest kategoria

we obiektu prototypu, to zadeki:
 biiekcje:

$$\begin{aligned}
 &C(Z \times B, C) \cong C(Z, C^B) \\
 &f \mapsto f \quad \text{oraz} \quad g \mapsto \overline{g}.
 \end{aligned}$$

def Kategorie (czytamy kategorie)

Dowiązanie, jeśli nie:

① wszystkie skrócone produkty

② wszystkie obiekty pośgowe
(dla dwukl., peryg, B, e).

Punkt ① set

② Pos = {Punkt = wybierając skrócone
operacje dwukl.
punktówce
zad. punktek}

jest kategorią klasyczną dotyczącą -

1) Po przestrzeń $\rightarrow \text{Pos}$ na której skonczone
produkty (stacie / podkolejne)
poset jest to ciąg $\cup \text{Pos. Paralel}$,
dla posetów $P = (P, \leq_P)$; $Q = (Q, \leq_Q)$

mocny zdef poset

$$P \times Q = (P \times Q, \leq),$$

gdz e

$$(P_1, Q_1) \leq (P_2, Q_2) \Leftrightarrow$$

$$\begin{cases} P_1 \leq_P P_2 \\ Q_1 \leq_Q Q_2 \end{cases}$$

Taki poset maż

butaneuse wi

$$\begin{cases} \pi_1 : P \times Q \rightarrow P \\ \pi_2 : P \times Q \rightarrow Q \end{cases}$$

jetzt produkt in

$$P \times Q$$

pas.

(2)

Dadefbauo die posetow $P; Q$
sozney zdefinowec :

$$P^{\text{df}} = \left(\{ f: P \rightarrow Q \mid \begin{array}{l} f \text{ jest} \\ \text{monotonig} \end{array} \}, \leq \right), \text{ gdz } \leq$$

$$f_1 \leq f_2 \iff f_1(p) \leq_Q f_2(p)$$

die bzozdeg. $p \in P$.

onez ewluacis

$\varepsilon : \mathbb{Q} \times P \rightarrow \mathbb{Q}$, qdze

df

$\varepsilon(f, p) \stackrel{\text{df}}{=} f(p)$.

Ktore per dene zdef strucTys \rightarrow Pos.

i

traspozq

$f : X \rightarrow \mathbb{Q}$

P

de denej

struk

$f : X \times P \rightarrow \mathbb{Q} \subset \text{Pos}$,

qdze

f (ost zdef \in natrualy spesib
($\in \text{Set}$) .



spesib
sr-pefinc
break.