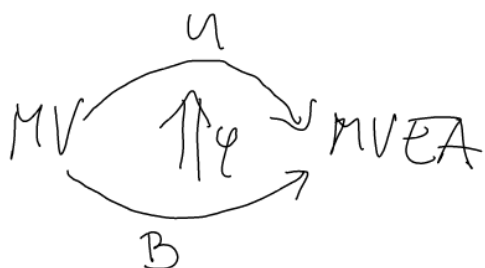


# Příklad prirodzené transformace (Yylvia)

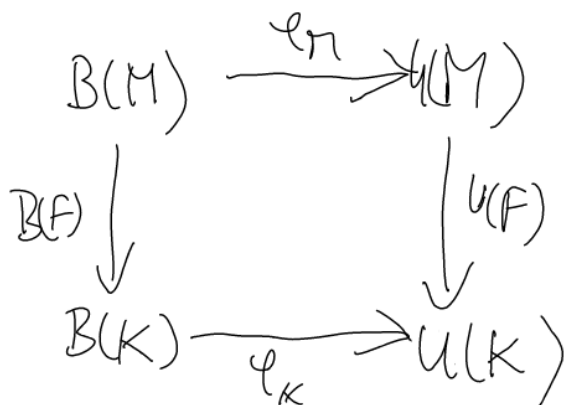
$\mathcal{MV}$ - $\mathcal{MV}$ -algebry

$\mathcal{MVEA}$  -  $\mathcal{MV}$ -efektové algebry



$U =$  zábudlivý funktor  
 $B =$   $\mathcal{R}$ -generovaná  $\mathcal{BA}$

$F: M \rightarrow K$  v  $\mathcal{MV}$



štorac v  $\mathcal{MVEA}$

Grupy

$[G, G]$  komutatorová podgrupa

$[G, G] =$  podgrupa generovaná prvky

$$[a, b] := a^{-1} b^{-1} a b$$

Je to funktor

$$G \xrightarrow{h} H$$

$$[G, G] \xrightarrow{[h, h]} [H, H]$$

Existuje prirodzená transformácia

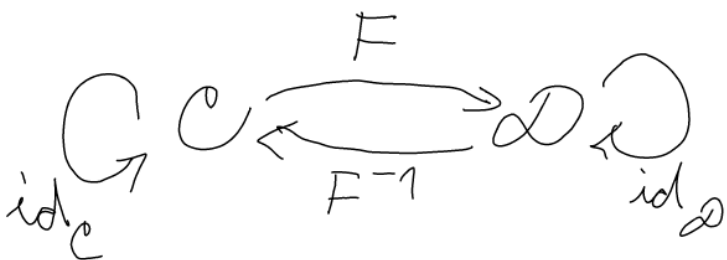


Adijungované funkčory

1) Izomorfizmus kategórií

Funkčory sú morfismy v  $\text{Cat}$ . Čo je izomorfizmus v  $\text{Cat}$ ?

$$\mathcal{C} \cong \mathcal{D}$$



$$\begin{aligned} F \circ F^{-1} &= \text{id}_{\mathcal{D}} \\ F^{-1} \circ F &= \text{id}_{\mathcal{C}} \end{aligned}$$

Toto je zriedkavý a nie veľmi užitočný vzťah. Problém je v objektoch

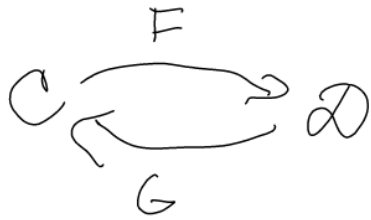
$$F \circ F^{-1}(A) = A$$

↓  
ten istý objekt

To znamená, že identifika objektu musí prežiť.

To, čo naozaj potrebujeme, je toto

## 2) Ekvivalencia kategórií



$$\begin{aligned} G \circ F &\cong \text{id}_C \\ F \circ G &\cong \text{id}_D \end{aligned}$$

$\mathcal{C}\text{Haus} \iff$  komutatívne unitálne  $C^*$  algebry

$\text{Fin}^{\text{op}} \iff \text{Fin BA}$

↓  
končné množiny

↓  
končné Booleove algebry

Ako?

$\text{Fin}^{\text{op}} \xrightarrow{P^*} \text{FBA} \rightarrow$  končné Booleove algebry

$P^*(X)$  — potenčná množina  
 $P^*(F)$  ?

$f: X \rightarrow Y \quad P^*(f): P^*(Y) \rightarrow P^*(X)$

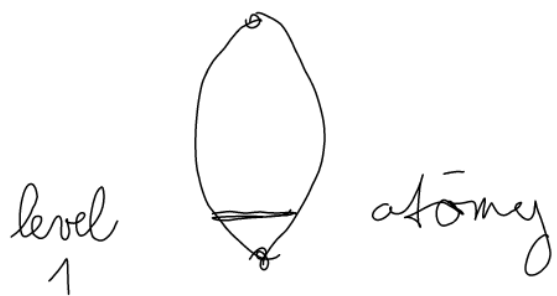
$$\begin{aligned} P_{(f)}^*(A) &= f^{-1}(A) = \\ &= \{x \in X : f(x) \in A\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & \text{Funktionaliter } \mathcal{P}^*(F \circ g)(A) = (F \circ g)^{-1}(A) = \\
 & \quad A \subseteq Z \quad = \{x \in X : (F \circ g)(x) \in A\} = \\
 & \quad = \{x \in X : F(g(x)) \in A\}
 \end{aligned}$$

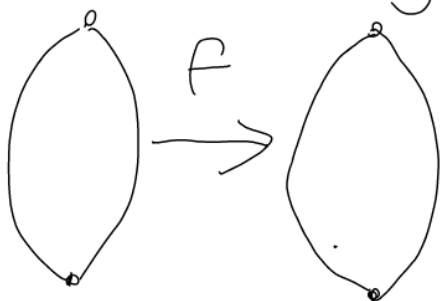
$$\begin{aligned}
 & (\mathcal{P}^*(g) \circ \mathcal{P}^*(F))(A) = \mathcal{P}^*(g)(\mathcal{P}^*(F)(A)) = \\
 & = \mathcal{P}^*(g)(\{y \in Y : F(y) \in A\}) = \\
 & = \{x \in X : g(x) \in \{y \in Y : F(y) \in A\}\} = \\
 & = \{x \in X : g(x) = y \text{ \& } F(y) \in A\} = \\
 & = \{x \in X : F(g(x)) \in A\}
 \end{aligned}$$

$$\text{FBA} \xrightarrow{\text{as}} \text{Fin}^{\text{op}}$$

„reálné atómy“



ako to funguje na  $A$   $B$



morfizmovch ?  
- Bodeove aljabry

$$\text{as}(F) : \text{as}(B) \rightarrow \text{as}(A)$$

$$\text{at}(F)(b) = \bigwedge \{x : F(x) = b\}$$

$\text{at}(F)(b)$  je atom?

$F(\text{at}(F)(b)) = b > 0$ , teda  $\text{at}(F)(b) > 0$   
 Predpokladajme, že

$$\mu \vee \nu = \text{at}(F)(b)$$

$$\mu \vee \nu = \bigwedge \{x : F(x) = b\}$$

$F(\mu) \vee F(\nu) = b$  atom of  $B$

$F(\mu) = b$  or  $F(\nu) = b$

$\mu \geq \text{at}(F)(b)$  or  $\nu \geq \text{at}(F)(b)$

$\mu = \text{at}(F)(b)$  or  $\nu = \text{at}(F)(b)$

$$\text{Fin} \begin{array}{c} \xrightarrow{\mathcal{P}^*} \\ \xleftarrow{\text{at}} \end{array} \text{Fin } B^A$$

$$\text{at} \circ \mathcal{P}^*(x) = \{ \{x\} : x \in X \}$$

$$\mathcal{P}^* \circ \text{at}(A) = \{ Y : Y \subseteq \text{at}(A) \}$$

iba  
 izomorfizmus

Nedokončím to. Ideme na adžingované funktoxy.

Definícia: (normálne je definícia má a so so je charakterizácia)

Nech  $\mathcal{C} \begin{matrix} \xrightarrow{F} \\ \xleftarrow{G} \end{matrix} \mathcal{D}$  sú kategórie a funktoři

Nech  $\eta: \text{id}_{\mathcal{C}} \rightarrow GF$  (šípka v  $[\mathcal{D}, \mathcal{D}]$ )  
 $\epsilon: FG \rightarrow \text{id}_{\mathcal{D}}$  (šípka v  $[\mathcal{C}, \mathcal{C}]$ )

sú také, že

$$\begin{array}{ccc} F & \xrightarrow{F\eta} & FG F \\ & \searrow \text{id}_F & \downarrow \epsilon F \\ & & F \end{array}$$

$[\mathcal{C}, \mathcal{D}]$

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{G\epsilon} & GFG \\ & \searrow \text{id}_G & \downarrow G\epsilon \\ & & G \end{array}$$

$[\mathcal{D}, \mathcal{C}]$

komutujú

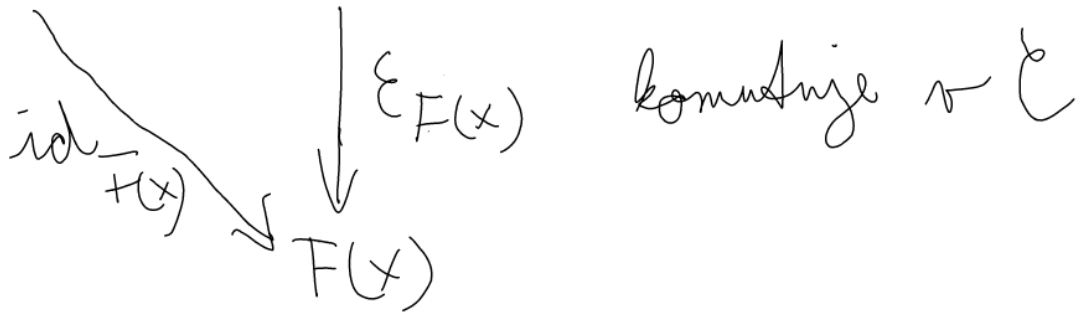
Keďže  $F, G$  sú adjungované funktoři

$F$  je ľavý adjunkt  
 $G$  je pravý adjunkt  
 $\eta$  je unit  
 $\epsilon$  je counit
 } konvenčne píšeme

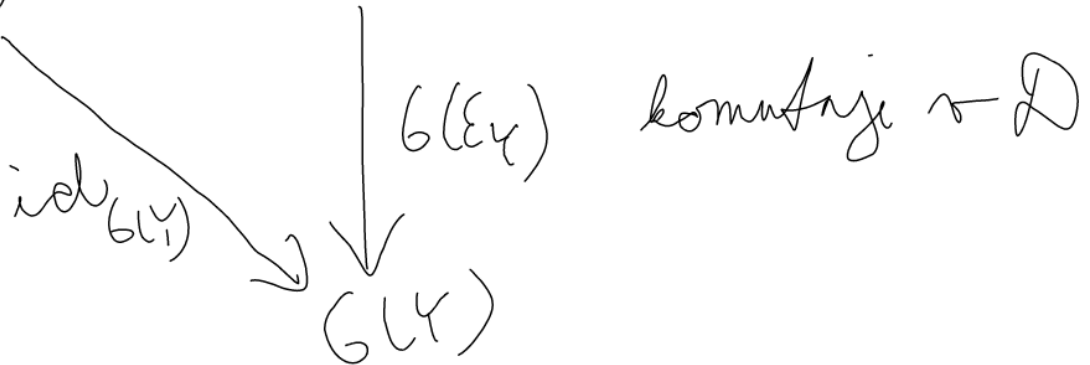
Trojuholniky sú rovnosti  $\varepsilon F \circ F \eta = \text{id}_F$   
 $\varepsilon \circ \eta G = \text{id}_G$   
 $Y \in \mathcal{D}$

Ak vezmeme  $X \in \mathcal{C}$  z trojuhohlikov máme

$$F(X) \xrightarrow{F(\eta_X)} FG(X)$$



$$G(Y) \xrightarrow{\eta_{G(Y)}} GF(Y)$$



Príklad



$F$  - volný monoid  
 $U$  - redukčný funkcion

$\{[a_1 a_2 \dots a_n] : a_i \in X\} = X^*$  slova nad  $X$

$[\ ]$  prázdne slovo

skatovanie  $[a_1 \dots a_n][b_1 \dots b_k] = [a_1 \dots a_n b_1 \dots b_k]$

$$F(X) = (X^*, [], \circ)$$

$$G(A, e, \circ) = A$$

$$\eta_X: X \rightarrow G F(X) = X^*$$

$$a \in X \quad \eta_X(a) = [a]$$

$$(A, e, \circ)$$

$$\epsilon_A: F G(A, e, \circ) \rightarrow A \quad \text{šipka v Mon}$$

$$(A^*, [], \circ) \rightarrow A$$

$$\epsilon_A([a_1 \dots a_m]) = a_1 \cdot \dots \cdot a_m$$

"výčíslenie"

Treba overiť

- prirodzenosť  $\eta, \epsilon$

(2 zdroje)

- obe trojuholníkové rovnosti