

Matematisk Institut
Aarhus Universitet

26. oktober 1968

NATURVIDENSKABELIG EMBEDSEKSAMEN

med hovedfag i matematik

2. del

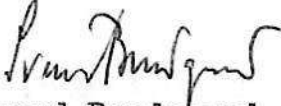
Skriftlig opgave til besvarelse i løbet af 4 uger

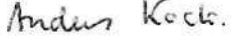
Stud. scient. Maren Bojen Justesen

"Bikategorien af Profunktorer"

Opgaven stillet: 26. oktober 1968

Opgaven afleveres: 23. november 1968


Svend Bundgaard


Anders Kock

§ 1 : 2-kategorier og biskategorier.

Definition 1: En biskategori \mathcal{S} er

(i) En klasse af objekter A, B, \dots , betegnet \mathcal{S}_0 eller $|\mathcal{S}|$.

(ii) $\forall A, B \in \mathcal{S}_0$ en kategori $\mathcal{S}(A, B)$.

Objekterne i disse kategorier kaldes 1-celler i \mathcal{S} , morfismene kaldes 2-celler i \mathcal{S} .

(iii) $\forall A, B, C \in \mathcal{S}_0$ en funktor $c(A, B, C) : \mathcal{S}(A, B) \times \mathcal{S}(B, C) \longrightarrow \mathcal{S}(A, C)$

notation: $(S, T) \rightsquigarrow S * T$

(iv) $\forall A \in \mathcal{S}_0$ et udvalgt objekt $I_A \in |\mathcal{S}(A, A)|$.

(v) $\forall A, B, C, D \in \mathcal{S}_0$ en naturlig isomorfi $a(A, B, C, D)$

$$\begin{array}{ccc}
 \mathcal{S}(A, B) \times \mathcal{S}(B, D) & \xleftarrow{I_A \circ c(B, C, D)} & \mathcal{S}(A, B) \times \mathcal{S}(B, C) \times \mathcal{S}(C, D) \\
 \downarrow c(A, B, D) & \swarrow a(A, B, C, D) & \downarrow c(A, B, C) \times I \\
 \mathcal{S}(A, D) & \xleftarrow{c(A, C, D)} & \mathcal{S}(A, C) \times \mathcal{S}(C, D)
 \end{array}$$

(vi) $\forall A, B \in \mathcal{S}_0$ og $S \in |\mathcal{S}(A, B)|$ en morfi

$$l(A, B)_S : I_A * S \longrightarrow S \quad \in \mathcal{S}(A, B)$$

og en morfi

$$r(A, B)_S : S * I_B \longrightarrow S \quad \in \mathcal{S}(A, B),$$

således at $r(A, B)$ og $l(A, B)$ er naturlige isomorfier.

Disse data skal opfylde følgende 2 aksiomer:

I: $\forall A, B, C, D, E \in \mathcal{S}_0$ og

$S \in |S(A, B)|, T \in |S(B, C)|, U \in |S(C, D)|, V \in |S(D, E)|$

$A \xrightarrow{S} B \xrightarrow{T} C \xrightarrow{U} D \xrightarrow{V} E$

kommutterer diagrammet

$$(1.1) \quad \begin{array}{ccc} ((S * T) * U) * V & \xrightarrow{a(A, B, C, D)_{S, T, U} * V} & (S * (T * U)) * V \\ \downarrow a(A, C, D, E)_{S * T, U, V} & & \downarrow a(A, B, D, E)_{S, T * U, V} \\ (S * T) * (U * V) & & S * ((T * U) * V) \\ \swarrow a(A, B, C, E)_{S, T, U * V} & & \searrow S * a(B, C, D, E)_{T, U, V} \\ & S * (T * (U * V)) & \end{array}$$

hvor jeg har skrevet f.eks. $a(A, B, C, D)_{S, T, U} * V$ i stedet for $a(A, B, C, D)_{S, T, U} * I_V$; en notation, jeg også vil bruge i det følgende.

II: $\forall A, B, C \in \mathcal{S}_0$ og $S \in |S(A, B)|, T \in |S(B, C)|$

kommutterer diagrammet

$$(1.2) \quad \begin{array}{ccc} (S * I_B) * T & \xrightarrow{a(A, B, B, C)_{S, I_B, T}} & S * (I_B * T) \\ \downarrow a(A, B)_S * T & & \downarrow S * l(B, C)_T \\ & S * T & \end{array}$$

Af definition 1 følger umiddelbart, at begrebet bikalgori med et objekt stemmer overens med begrebet monoidal kategori, som dette er defineret i [3]. Ligesom aksiomerne MC2 og MC3 for monoidal kategori i [3] medfører, at to kanoniske morfier i den monoidal kategori er identiske, hvis de har samme område og

samme co-område, gælder formodentlig, at (1.1) og (1.2) medfører, at ethvert diagram, der kan dannes i en af kategorierne $\mathcal{S}(A, B)$ ved hjælp af a, r og l , er kommutativt. (Kanoniske morfier i monoidal kategori er defineret i [4])

Definition 2: En biskategori \mathcal{S} kaldes en 2-kategori, hvis $a(A, B, C, D)$, $r(A, B)$ og $l(A, B)$ er identitetstransformationer for alle $A, B, C, D \in \mathcal{S}_0$.

Det er klart, at en 2-kategori specielt er en kategori med $|\mathcal{S}(A, B)|$ som morfier fra A til B .

Eksempel 1: Kategorier af små kategorier kan opfattes som 2-kategori på følgende måde:

(i) \mathcal{S}_0 er klassen af små kategorier A, B, C, \dots .

(ii) $\mathcal{S}(A, B) = \text{Func}(A, B)$, d.v.s. kategorier af funktorer $A \longrightarrow B$ med transformationer som morfier.

(iii) Funktoren $c(A, B, C) : \text{Func}(A, B) \times \text{Func}(B, C) \longrightarrow \text{Func}(A, C)$ er på objekter sædvanlig sammensætning af funktorer.

På morfier virker $c(A, B, C)$ på følgende måde:

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{S_1} \\ \downarrow \varepsilon \\ \xrightarrow{S_2} \end{array} B \begin{array}{c} \xrightarrow{T_1} \\ \downarrow \eta \\ \xrightarrow{T_2} \end{array} C$$

$$(\varepsilon, \eta)(c(A, B, C)) = \varepsilon * \eta = (\varepsilon \circ T_1)(S_2 \circ \eta) : S_1 T_1 \implies S_2 T_2,$$

$$\text{hvor } \varepsilon \circ T_1 \text{ betegner den transformation } S_1 T_1 \implies S_2 T_1,$$

$$\text{der er givet ved } (\varepsilon \circ T_1)_A = (\varepsilon_A) T_1 : A S_1 T_1 \longrightarrow A S_2 T_1$$

$$\text{og } S_2 \circ \eta \text{ er den transformation } S_2 T_1 \implies S_2 T_2, \text{ der er}$$

$$\text{givet ved } (S_2 \circ \eta)_A = \eta_{A S_2} : A S_2 T_1 \longrightarrow A S_2 T_2 \text{ for alle}$$

$$A \in |A|.$$

$c(A, B, C)$ er virkelig en funktor, idet
og for

$$I_{S_1} * I_{T_1} = I_{S_1 T_1}$$

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{S_1} \\ \xrightarrow{S_2} \downarrow \epsilon \\ \xrightarrow{S_3} \downarrow \epsilon \end{array} B \begin{array}{c} \xrightarrow{T_1} \\ \xrightarrow{T_2} \downarrow \eta \\ \xrightarrow{T_3} \downarrow \eta \end{array} C$$

er

$$\begin{aligned} ((\epsilon \cdot \epsilon_1) * (\eta \cdot \eta_1))_A &= (\epsilon \cdot \epsilon_1)_{A T_1} \cdot (\eta \cdot \eta_1)_{A S_3} \\ &= \epsilon_{A T_1} \cdot \epsilon_{1 A T_1} \cdot \eta_{A S_3} \cdot \eta_{1 A S_3} \\ &= \epsilon_{A T_1} \cdot \eta_{A S_2} \cdot \epsilon_{1 A T_2} \cdot \eta_{1 A S_3}, \text{ fordi } \eta \text{ er nat.} \\ &= (\epsilon * \eta)_A \cdot (\epsilon_1 * \eta_1)_A \end{aligned}$$

(iv) I_A er identitetsfunktor på A .

(v) Da sammensætning af funktorer er associativ, er diagrammet

$$\begin{array}{ccc} \text{Funct}(A, B) \times \text{Funct}(B, C) \times \text{Funct}(C, D) & \xrightarrow{I_{c(A, B, C, D)}} & \text{Funct}(A, B) \times \text{Funct}(B, D) \\ \downarrow c(A, B, C) \times I & & \downarrow c(A, B, D) \\ \text{Funct}(A, C) \times \text{Funct}(C, D) & \xrightarrow{c(A, C, D)} & \text{Funct}(A, D) \end{array}$$

kommutativt for alle A, B, C, D .

(vi) $\forall A, B$ og $S \in |\text{Funct}(A, B)|$ er $I_A \cdot S = S = S \cdot I_B$

Axiomerne I og II er klart opfyldt, når a, r og l er identiteter.

2-kategorien i eks. 1 kaldes i det følgende 2-kategorien af funktorer og betegnes Cal.

7 det følgende eksempel får jeg brug for begrebet disjunkt forening af mængder, som jeg vil definere på følgende måde:

Definition 3: Lad B være en mængde, og lad $\forall b \in B$ A_b være en mængde

Ved den disjunkte forening over B af A_b forstås:

$$(1.3) \quad \bigcup_{\text{disj}}_{b \in B} A_b = \{(b, a) \mid b \in B \wedge a \in A_b\}.$$

Eksempel 2: Bikategorien af profunktorer, $\underline{\text{Prof}}$, som skal være hovedbegrebet i de følgende paragraffer, består af

(i) $\underline{\text{Prof}}_0 = \underline{\text{Cat}}_0$

(ii) $\underline{\text{Prof}}(A, B) = \text{Joucl}(A^{\text{obj}} \times B, \text{Ens})$, hvor Ens betegner kategorien af mængder. Objekterne i $\underline{\text{Prof}}(A, B)$ kaldes profunktorer fra A til B . Notation $A \dashrightarrow B$.

(iii) Lad A, B, C være små kategorier. S en profunktor fra A til B og T en profunktor fra B til C . Vi skal definere

$$(S, T)(c(A, B, C)) = S * T \in \underline{\text{Prof}}(A, C)$$

$\forall A \in |A|$ og $C \in |C|$ sættes

$$(1.4) \quad (A, C)(S * T) = \bigcup_{\text{disj}}_{B \in |B|} [(A, B)S \times (B, C)T] \equiv$$

hvor \equiv er den ækvivalensrelation $\equiv \bigcup_{B \in |B|} [(A, B)S \times (B, C)T]$, der er frembragt af følgende relation \sim :

$$\forall B, B' \in |B|, \xi_1 \in (A, B)S, \delta_1 \in (B, C)T, \xi_2 \in (A, B')S \text{ og } \delta_2 \in (B', C)T$$

$$(1.5) \quad \left(\sum_{\parallel} \delta_1 \right) \sim \left(\sum_{\parallel} \delta_2 \right) \iff \begin{cases} \exists \beta \in B(B, B'): \xi_1((I_A, \beta)S) = \xi_2 \wedge \delta_2((\beta, I_C)T) = \delta_1 \\ \text{el. } \exists \beta \in B(B', B): \xi_2((I_{A'}, \beta)S) = \xi_1 \wedge \delta_1((\beta, I_C)T) = \delta_2 \end{cases}$$

*) Her har jeg tilladt mig at udelade del $(B,)$ og $(B',)$, som skulle med ifølge def. 3.

\sim er reflexiv og symmetrisk.

Nu defineres $S * T$ på morfism.

For $a \in A(A', A)$, $c \in C(C, C')$, $\xi \in (A, B)S$ og $\delta \in (B, C)T$ sættes

$$(1.6) \quad (cl(\xi, \delta))(a, c)(S * T) = cl((\xi)(a, I_B)S), (\delta)(I_B, c)T)$$

$(a, c)(S * T)$ er veldefineret, idet der for $\xi_1 \in (A, B)S$, $\delta_1 \in (B, C)T$, $\xi_2 \in (A, B')S$, $\delta_2 \in (B', C)T$ og $\beta \in B(B, B')$ gælder

$$\begin{aligned} & (\xi_1)(I_{A'}, \beta)S = \xi_2 \wedge (\delta_2)(\beta, I_C)T = \delta_1 \\ \Downarrow & \left\{ \begin{aligned} (\xi_1)(a, I_{B'})S &= (\xi_1)(a, \beta)S = (\xi_1)(a, I_B)S(I_{A'}, \beta)S \text{ og} \\ (\delta_1)(I_{B'}, c)T &= (\delta_2)(\beta, c)T = (\delta_2)(I_{B'}, c)T(\beta, I_{C'})T \end{aligned} \right. \end{aligned}$$

Heraf ses, at

$$(\xi_1, \delta_1) \sim (\xi_2, \delta_2) \Rightarrow ((\xi_1)(a, I_B)S), (\delta_1)(I_B, c)T \sim ((\xi_2)(a, I_B)S), (\delta_2)(I_B, c)T$$

og derfor gælder også

$$(\xi_1, \delta_1) = (\xi_2, \delta_2) \Rightarrow ((\xi_1)(a, I_B)S), (\delta_1)(I_B, c)T = ((\xi_2)(a, I_B)S), (\delta_2)(I_B, c)T$$

Det ses let, at $S * T$ virkelig er en funktor $A^{opp} \times C \longrightarrow Eus$;
altså en profunktor $A \dashrightarrow C$.

Nu defineres $c(A, B, C)$ på morfism $\bar{c} \in \text{Prof}(A, B) \times \text{Prof}(B, C)$

$$A^{opp} \times B \begin{array}{c} \xrightarrow{S_1} \\ \downarrow \bar{c} \\ \xrightarrow{S_2} \end{array} Eus$$

$$B^{opp} \times C \begin{array}{c} \xrightarrow{T_1} \\ \downarrow \mu \\ \xrightarrow{T_2} \end{array} Eus$$

$$A^{opp} \times C \begin{array}{c} \xrightarrow{S_1 * T_1} \\ \downarrow \bar{c} * \mu \\ \xrightarrow{S_2 * T_2} \end{array} Eus.$$

For $A \in |A|$ og $C \in |C|$ defineres $(A, C)(S_1 * T_1) \xrightarrow{(\bar{c} * \mu)_{A, C}} (A, C)(S_2 * T_2)$

ved

$$(1.7) \quad \text{cl}(\xi, \delta)(\varepsilon * \mu)_{A,C} = \text{cl}(\xi)_{\varepsilon_{A,B}}(\delta)_{\mu_{B,C}}$$

for $\xi \in (A, B)S_1$ og $\delta \in (B, C)T_1$

$(\varepsilon * \mu)_{A,C}$ er veldefineret, idet der for $\xi_1 \in (A, B)S_1$, $\xi_2 \in (A, B)S_1$, $\delta_1 \in (B, C)T_1$, $\delta_2 \in (B, C)T_1$ og $\beta \in \text{B}(B, B')$ gælder

$$\begin{aligned} \xi_2 &= (\xi_1)(I_{A, \beta})S_1 \wedge \delta_1 = (\delta_2)(\beta, I_C)T_1 \\ \Downarrow & \left\{ \begin{aligned} (\xi_2)_{\varepsilon_{A,B}} &= ((\xi_1)(I_{A, \beta})S_1)_{\varepsilon_{A,B}} = ((\xi_1)_{\varepsilon_{A,B}})(I_{A, \beta})S_2 \text{ og} \\ (\delta_1)_{\mu_{B,C}} &= ((\delta_2)(\beta, I_C)T_1)_{\mu_{B,C}} = ((\delta_2)_{\mu_{B,C}})(\beta, I_C)T_2 \end{aligned} \right. \end{aligned}$$

på grund af naturligheden af ε og μ .

$$\text{Altså} \quad (\xi_1, \delta_1) \sim (\xi_2, \delta_2) \Rightarrow ((\xi_1)_{\varepsilon_{A,B}}(\delta_1)_{\mu_{B,C}}) \sim ((\xi_2)_{\varepsilon_{A,B}}(\delta_2)_{\mu_{B,C}})$$

$$\text{og derfor gælder også} \quad (\xi_1, \delta_1) \equiv (\xi_2, \delta_2) \Rightarrow ((\xi_1)_{\varepsilon_{A,B}}(\delta_1)_{\mu_{B,C}}) \equiv ((\xi_2)_{\varepsilon_{A,B}}(\delta_2)_{\mu_{B,C}})$$

$(\varepsilon * \mu)_{A,C}$ er naturlig i A og C :

lad $a \in A(A', A)$ og $c \in C(C, C')$. Så kommuterer diagrammet:

$$(1.8) \quad \begin{array}{ccc} (A, C)(S_1 * T_1) & \xrightarrow{(\varepsilon * \mu)_{A,C}} & (A, C)(S_2 * T_2) \\ \downarrow (a, c)(S_1 * T_1) & & (a, c)(S_2 * T_2) \downarrow \\ (A', C')(S_1 * T_1) & \xrightarrow{(\varepsilon * \mu)_{A', C'}} & (A', C')(S_2 * T_2) \end{array}$$

$$\begin{aligned} \text{idet} \quad \text{cl}(\xi, \delta)(\varepsilon * \mu)_{A,C}((a, c)(S_2 * T_2)) &= \text{cl}(\xi)_{\varepsilon_{A,B}}((a, I_B)S_2)(\delta)_{\mu_{B,C}}((I_B, c)T_2) \\ &= \text{cl}(\xi)(a, I_B)S_1 \varepsilon_{A,B}(\delta)(I_B, c)T_1 \mu_{B,C} \\ &= \text{cl}(\xi, \delta)((a, c)(S_1 * T_1))(\varepsilon * \mu)_{A', C'}. \end{aligned}$$

på grund af naturligheden af ε og μ .

Det ses let, at $c(A, B, C)$ vistelig er en funktor.

(iv) $I_A \in \text{Prof}(A, A)$ skal være $\mathbb{A}(-, -)$

(v) $\forall A, B, C, D \in (\text{Prof})_0$ og

$$A \xrightarrow{S} B \xrightarrow{T} C \xrightarrow{U} D$$

defineres $\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U}$ ved

$$(1.9) \quad \begin{aligned} (A, D)((S * T) * U) &\xrightarrow{(\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U})_{A, D}} (A, D)(S * (T * U)) \\ \text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \rho) &\rightsquigarrow \text{cl}(\xi, \text{cl}(\delta, \rho)) \quad ; \quad A \in |A|, D \in |D| \end{aligned}$$

Det ses let, at $(\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U})_{A, D}$ er veldefineret.

Lad $a \in \mathbb{A}(A', A)$ og $d \in \mathbb{D}(D, D')$

$$(1.10) \quad \begin{array}{ccc} \text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \rho) & \rightsquigarrow & \text{cl}(\xi, \text{cl}(\delta, \rho)) \\ \downarrow & \begin{array}{c} (A, D)((S * T) * U) \xrightarrow{(\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U})_{A, D}} (A, D)(S * (T * U)) \\ \downarrow (a, d)((S * T) * U) \quad \downarrow (a, d)(S * (T * U)) \\ (A', D')((S * T) * U) \xrightarrow{(\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U})_{A', D'}} (A', D')(S * (T * U)) \end{array} & \downarrow \\ \text{cl}(\text{cl}(\xi)(a, I)S, \delta, \rho)(I, d)U & \rightsquigarrow & \text{cl}(\xi)(a, I)S, \text{cl}(\delta, \rho)(I, d)U \end{array}$$

Heraf ses, at $(\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U})_{A, D}$ er naturlig i A og D .

At $\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U}$ er naturlig i S, T og U følger direkte af (1.7) og (1.9).

Da alle $(\alpha(A, B, C, D)_{S, T, U})_{A, D}$ er isomorfier, er $\alpha(A, B, C, D)$

en naturlig isomorfi $(c(A, B, C) \times I)(c(A, C, D)) \Rightarrow (I \times c(B, C, D))(c(A, B, D))$

(vi) $\forall A, B \in (\text{Prof})_0$ og $A \xrightarrow{S} B$ defineres

$$\lambda(A, B)_S: \mathbb{A}(-, -) * S \longrightarrow S \quad \text{ved}$$

$$(1.11) \quad (A, B)(A(-, -) * S) \xrightarrow{(l(A, B)_S)_{A, B}} (A, B)S \quad A \in |A|, B \in |B|$$

$$cl(\xi, \delta) \rightsquigarrow (\delta)(\xi, I_B)S$$

$(l(A, B)_S)_{A, B}$ er veldefineret, idet der for $\xi_1 \in A(A, A_1)$, $\delta_1 \in (A_1, B)S$, $\xi_2 \in A(A, A_2)$, $\delta_2 \in (A_2, B)S$ og $\beta \in A(A_1, A_2)$ gælder

$$\begin{aligned} \xi_2 &= \xi_1 \beta \wedge \delta_1 = (\delta_2)((\beta, I_B)S) \\ \Downarrow \\ (\delta_1)((\xi_1, I_B)S) &= (\delta_2)((\xi_1 \beta, I_B)S), \text{ idet } S \text{ er kontravariant p\u00e5} \\ \Downarrow & \text{1. plads.} \\ (\delta_1)((\xi_1, I_B)S) &= (\delta_2)((\xi_2, I_B)S) \end{aligned}$$

Heraf følger $(\xi_1, \delta_1) \sim (\xi_2, \delta_2) \Rightarrow (\delta_1)((\xi_1, I_B)S) = (\delta_2)((\xi_2, I_B)S)$,
og derfor $(\xi_1, \delta_1) \equiv (\xi_2, \delta_2) \Rightarrow (\delta_1)((\xi_1, I_B)S) = (\delta_2)((\xi_2, I_B)S)$

Det ses let at $(l(A, B)_S)_{A, B}$ er naturlig i A og B ; og af (1.7) og (1.11) følger

$$(1.12) \quad \begin{array}{ccc} cl(\xi, \delta) & \rightsquigarrow & (\delta)(\xi, I_B)S \\ \downarrow & (A, B)(A(-, -) * S) \xrightarrow{(l(A, B)_S)_{A, B}} (A, B)S & \downarrow \\ (A, B)(A(-, -) * S) & \downarrow (A(-, -) * \varepsilon)_{A, B} & \downarrow \varepsilon_{A, B} \\ (A, B)(A(-, -) * S_1) & \xrightarrow{(l(A, B)_S)_{A, B}} (A, B)S_1 & (\delta)(\xi, I_B)S \varepsilon_{A, B} \\ cl(\xi, \delta) \varepsilon_{A, B} & \rightsquigarrow & (\delta) \varepsilon_{A, B} (\xi, I_B)S_1 \end{array}$$

for $\xi \in A(A, A')$, $\delta \in (A', B)S$ og ε en naturlig transformation $S \Rightarrow S_1$.
Kommutativiteten af (1.12) følger af ε 's naturlighed.

$l(A, B)_S$ er altså naturlig i S

$(l(A, B)_S)_{A, B}$ er en isomorfi, idet vi for $\xi \in A(A, A')$, $\delta \in (A', B)S$ har

$$(1.13) \quad (\xi, \delta) \sim (I_{A'}, (\delta)(\xi, I_B)S)$$

$$\text{således at} \quad (A, B)_S \longrightarrow (A, B)(A(-, -) * S) \\ \eta \rightsquigarrow \text{cl}(I_A, \eta)$$

er invers til $(l(A, B)_S)_{A, B}$.

$l(A, B)$ er altså en naturlig isomorfi

$r(A, B)$ defineres analogt.

Axiomerne:

I: Af (1.9) følger klart, at (1.1) kommuterer.

II: Lad A, B og C være små kategorier

$$A \xrightarrow{S} B \xrightarrow{T} C$$

Lad endvidere $\xi \in (A, B)_S$, $\delta \in \mathcal{B}(B, B')$ og $\rho \in (B', C)_T$, så er

$$\text{cl}(\xi, \text{cl}(\delta, \rho))(S * l(B, C)_{T, Ac}) = \text{cl}(\xi, (\rho)((\delta, I)T))$$

$$\text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \rho)(r(A, B)_S * T)_{Ac} = \text{cl}((\xi)((I_A, \delta)S), \rho) \quad \parallel$$

d.v.s. at diagrammet

$$(1.14) \quad \begin{array}{ccc} (S * \mathcal{B}(-, -)) * T & \xrightarrow{a(A, B, B, C)_{S, T, T}} & S * (\mathcal{B}(-, -) * T) \\ & \searrow r(A, B)_S * T & \swarrow S * l(B, C)_T \\ & S * T & \end{array}$$

kommuterer.

Andre eksempler på biskategorier findes i [1].

Ligesom man kan definere adjungerede funktorer, kan man i en vilkårlig biskategori \mathcal{S} definere adjungerede η -celler på flg. måde:

Definition 4: Lad $S \in \mathcal{S}(A, B)$ og $T \in \mathcal{S}(B, A)$ være η -celler i \mathcal{S} . Vi siger, at S er vinstreadjungeret til T (betegnes $S \dashv T$), hvis der findes en morfi η i $\mathcal{S}(A, A): I_A \longrightarrow S * T$ og

en morfisme $\varepsilon : T * S \longrightarrow I_B$ i $\mathcal{S}(B, B)$

så at

(1.15)

$$\begin{array}{ccc}
 T * I_A & \xrightarrow{T * \eta} & T * (S * T) \\
 \downarrow \lambda_{(B, A)_T} & & \downarrow \alpha_{(B, A, B, A)_{T, S, T}} \\
 T & & (T * S) * T \\
 \swarrow \lambda_{(B, A)_T} & & \swarrow \varepsilon * T \\
 & I_B * T &
 \end{array}$$

er et kommutativt diagram i $\mathcal{S}(B, A)$, og

(1.16)

$$\begin{array}{ccc}
 I_A * S & \xrightarrow{\eta * S} & (S * T) * S \\
 \downarrow \lambda_{(A, B)_S} & & \downarrow \alpha_{(A, B, A, B)_{S, T, S}} \\
 S & & S * (T * S) \\
 \swarrow \lambda_{(A, B)_S} & & \swarrow S * \varepsilon \\
 & S * I_B &
 \end{array}$$

er et kommutativt diagram i $\mathcal{S}(A, B)$.

η kaldes frontadjunktionen, ε indadjunktionen for $S \dashv T$ (med η, ε).

I kategori \mathcal{Cat} stemmer definition 4 overens med den sædvanlige definition på adjungerede funktorer, hvilket fremgår af [2].

(Bemærk at $S \dashv T$ altid følges af en forklaring på ved hvilket η og hvilket ε ; ellers vil jeg dog lade η og ε være underforstået.)

§2: Bikalgorimorfier og -monader.

Lad \mathcal{S} og $\bar{\mathcal{S}}$ være bikalgorier.

Definition 5: En bikalgorimorfi $F: \mathcal{S} \rightarrow \bar{\mathcal{S}}$ består af følgende:

- (i) En afbildning $F: \mathcal{S}_0 \rightarrow \bar{\mathcal{S}}_0$
- (ii) $\forall A, B \in \mathcal{S}_0$ en funktor $(A, B)F: \mathcal{S}(A, B) \rightarrow \bar{\mathcal{S}}(AF, BF)$
- (iii) $\forall A \in \mathcal{S}_0$ en morfi

$$f_A: \bar{I}_{AF} \rightarrow (I_A)((A, A)F)$$

$$\in \bar{\mathcal{S}}(AF, AF).$$

- (iv) $\forall A, B, C \in \mathcal{S}_0$ en transformation $f(A, B, C)$

$$f(A, B, C)_{S, T}: \mathcal{S}((A, B)F) \bar{*} \mathcal{T}((B, C)F) \longrightarrow (\mathcal{S} * \mathcal{T})((A, C)F)$$

for $S \in |\mathcal{S}(A, B)|$ og $T \in |\mathcal{S}(B, C)|$

(2.1)

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{S}(A, C) & \xleftarrow{c(A, B, C)} & \mathcal{S}(A, B) \times \mathcal{S}(B, C) \\ \downarrow (A, C)F & \swarrow f(A, B, C) & \downarrow (A, B)F \times (B, C)F \\ \bar{\mathcal{S}}(AF, CF) & \xleftarrow{\bar{c}(AF, BF, CF)} & \bar{\mathcal{S}}(AF, BF) \times \bar{\mathcal{S}}(BF, CF) \end{array}$$

Disse data skal opfylde følgende aksiomer:

$$\forall A, B, C, D \in \mathcal{S}_0 \text{ og } S \in |\mathcal{S}(A, B)|, T \in |\mathcal{S}(B, C)|, U \in |\mathcal{S}(C, D)|$$

kommutterer diagrammerne

(2.2)

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{S}((A, B)F) \bar{*} (\mathcal{T}((B, C)F) \bar{*} \mathcal{U}((C, D)F)) & \xleftarrow{\bar{a}} & (\mathcal{S}((A, B)F) \bar{*} \mathcal{T}((B, C)F)) \bar{*} \mathcal{U}((C, D)F) \\ \downarrow \mathcal{S}(A, B)F \bar{*} f(B, C, D)_{T, U} & & \downarrow f(A, B, C)_{S, T} \bar{*} \mathcal{U}((C, D)F) \\ \mathcal{S}((A, B)F) \bar{*} (\mathcal{T} * \mathcal{U})((B, D)F) & & (\mathcal{S} * \mathcal{T})((A, C)F) \bar{*} \mathcal{U}((C, D)F) \\ \downarrow f(A, B, D)_{S, T * U} & & \downarrow f(A, C, D)_{S * T, U} \\ (\mathcal{S} * (\mathcal{T} * \mathcal{U}))((A, D)F) & \xleftarrow{(a(A, B, C, D))_{S, T, U}} & ((\mathcal{S} * \mathcal{T}) * \mathcal{U})((A, D)F) \end{array}$$

$$(2.3) \quad \begin{array}{ccc} I_A((A,A)F) * S((A,B)F) & \xleftarrow{f_A * S((A,B)F)} & \bar{I}_{AF} * S((A,B)F) \\ \downarrow f_{(A,A,B)}_{I_A, S} & & \downarrow \bar{l}_{(AF, BF)}_{S((A,B)F)} \\ (I_A * S)((A,B)F) & \xleftarrow{(l(A,B)_S^{-1})((A,B)F)} & S((A,B)F) \end{array}$$

og

$$(2.4) \quad \begin{array}{ccc} S((A,B)F) * I_B((B,B)F) & \xleftarrow{S((A,B)F) * f_B} & S((A,B)F) * \bar{I}_{BF} \\ \downarrow f_{(A,B,B)}_{S, I_B} & & \downarrow \bar{l}_{(AF, BF)}_{S((A,B)F)} \\ (S * I_B)((A,B)F) & \xleftarrow{(r(A,B)_S^{-1})((A,B)F)} & S((A,B)F) \end{array}$$

Enkelt kategori A kan oppfattes som 2-kategori på flg. måte

(i) $S_0 = |A|$

(ii) $S(A_1, A_2)$ er den diskrete kategori $|A(A_1, A_2)|$

for alle $A_1, A_2 \in |A|$

(iii) $\forall A_1, A_2, A_3 \in |A|$ er $c(A_1, A_2, A_3) : |A(A_1, A_2)| \times |A(A_2, A_3)| \rightarrow |A(A_1, A_3)|$

sammensetting av morfisme i A .

(iv) $I_A \in |A(A, A)|$: identitetsmorfisme på $A \in A$.

Spesielt kan kategori $\mathbb{1}$ med et objekt og én morfi oppfattes som 2-kategori.

Definition 6: Lad S være en vilkårlig kategori.

Ved en S -monad forstås en bikategorimorfi $\mathbb{1} \rightarrow S$

eller S -monad er altså givet ved følgende data:

(i) et objekt $A \in S$.

(ii) Et objekt $T \in \mathcal{S}(A, A)$.

(iii) En morfisme $\eta: I_A \rightarrow T \in \mathcal{S}(A, A)$

(iv) En morfisme $\mu: T * T \rightarrow T \in \mathcal{S}(A, A)$,

så at følgende diagrammer kommuterer

(2.5)

$$\begin{array}{ccc} T * T & \xleftarrow{\eta * T} & I_A * T \\ & \searrow \mu & \swarrow \mathcal{L}(A, A)_T \\ & T & \end{array}$$

(2.6)

$$\begin{array}{ccc} T * T & \xleftarrow{T * \eta} & T * I_A \\ & \searrow \mu & \swarrow \mathcal{R}(A, A)_T \\ & T & \end{array}$$

(2.7)

$$\begin{array}{ccc} T * (T * T) & \xleftarrow{\mathcal{Q}(A, A, A, A)_{T, T, T}} & (T * T) * T \\ \downarrow T * \mu & & \downarrow \mu * T \\ T * T & & T * T \\ & \searrow \mu & \swarrow \mu \\ & T & \end{array}$$

Det er klart, at en Cal-monad er en sadovandig monad, og at en monoid i en monoidal kategori er en bikaligoni-monad i den tilsvarende bikaligori med ét objekt, jfr. side 1.2.

Lad igen \mathcal{S} betegne en vilkårlig bikaligori. Med \mathcal{S}^{opp} betegnes følgende bikaligori:

(i) $(\mathcal{S}^{\text{opp}})_0 = \mathcal{S}_0$

(ii) $\forall A, B \in \mathcal{S}_0 \quad \mathcal{S}^{\text{opp}}(A, B) = (\mathcal{S}(A, B))^{\text{opp}}$

(iii) $\forall A, B, C \in \mathcal{S}_0$ er $c^{opp}(A, B, C) : \mathcal{S}^{opp}(A, B) \times \mathcal{S}^{opp}(B, C) \longrightarrow \mathcal{S}^{opp}(A, C)$
 lig med $c(A, B, C)$ på objekter.

Lad $S_1, S_2 \in |\mathcal{S}^{opp}(A, B)| = |\mathcal{S}(A, B)|$, $T_1, T_2 \in |\mathcal{S}(B, C)|$,

$\varepsilon \in (\mathcal{S}^{opp}(A, B))(S_1, S_2) = (\mathcal{S}(A, B))(S_2, S_1)$ og

$\rho \in (\mathcal{S}^{opp}(B, C))(T_1, T_2) = (\mathcal{S}(B, C))(T_2, T_1)$

Så sættes

$$(\varepsilon, \rho)(c^{opp}(A, B, C)) = (\varepsilon, \rho)(c(A, B, C)) \in (\mathcal{S}(A, C))(S_2 * T_2, S_1 * T_1) = \\ (\mathcal{S}^{opp}(A, C))(S_1 * T_1, S_2 * T_2).$$

$c^{opp}(A, B, C)$ er virkelig en funktor.

(iv) $I_A \in |\mathcal{S}(A, A)| = |\mathcal{S}^{opp}(A, A)|$

(v) $\forall A, B, C, D \in \mathcal{S}_0$ defineres vi

$$a^{opp}(A, B, C, D) : (c^{opp}(A, B, C) \times I) c^{opp}(A, C, D) \longrightarrow (I \times c^{opp}(B, C, D)) c^{opp}(A, B, D)$$

ved

$\forall S \in |\mathcal{S}(A, B)|$, $T \in |\mathcal{S}(B, C)|$, $U \in |\mathcal{S}(C, D)|$,

$$a^{opp}(A, B, C, D)_{S, T, U} = a(A, B, C, D)_{S, T, U}^{-1} \in (\mathcal{S}(A, D))(S * (T * U), (S * T) * U) \\ = (\mathcal{S}^{opp}(A, D))((S * T) * U, S * (T * U))$$

$a^{opp}(A, B, C, D)$ er en naturlig isomorfi, fordi $a(A, B, C, D)$ er det.

(vi) $\forall A, B \in \mathcal{S}_0$; $S \in |\mathcal{S}(A, B)| = |\mathcal{S}^{opp}(A, B)|$

sættes $l^{opp}(A, B)_S = l(A, B)_S^{-1} \in (\mathcal{S}^{opp}(A, B))(I_A * S, S)$

og $r^{opp}(A, B)_S = r(A, B)_S^{-1} \in (\mathcal{S}^{opp}(A, B))(S * I_B, S)$

$l^{opp}(A, B)$ og $r^{opp}(A, B)$ er naturlige isomorfier, fordi l og $r(A, B)$ er det.

Axiomerne følger direkte af aksiomerne i \mathcal{S} .

\mathcal{S}^{opp} er altså kort og godt den bidualitet, der fremkommer af \mathcal{S} ved at vride ko -cellerne. Analogt får man en bidualitet \mathcal{S}^t ved at vride eu -cellerne i \mathcal{S} og en bidualitet \mathcal{S}^s ved at vride både eu -celler og ko -celler i \mathcal{S} .

S^{op} kaldes den konjugerede bikalgori,
 S^t kaldes den transponerede bikalgori og
 S^s kaldes den med S symmetriske bikalgori.

Definition 7: Ved en S -comonad forstås en bikalgorimorfi $\mathbb{1} \rightarrow S^{op}$
 En S -comonad er altså givet ved følgende data:

- (i) Et objekt $A \in S$.
- (ii) Et objekt $T \in S(A, A)$
- (iii) En morfi $\varepsilon : T \rightarrow I_A \in S(A, A)$
- (iv) En morfi $\delta : T \rightarrow T * T \in S(A, A)$

så at følgende tre diagrammer kommuterer:

(2.8)

$$\begin{array}{ccc}
 T * T & \xrightarrow{\varepsilon * T} & I_A * T \\
 & \delta \searrow & \nearrow \ell(A, A)_T^{-1} \\
 & T &
 \end{array}$$

(2.9)

$$\begin{array}{ccc}
 T * T & \xrightarrow{T * \varepsilon} & T * I_A \\
 & \delta \searrow & \nearrow \ell(A, A)_T^{-1} \\
 & T &
 \end{array}$$

(2.10)

$$\begin{array}{ccc}
 T * (T * T) & \xleftarrow{a(A, A, A, A)_{T, T, T}} & (T * T) * T \\
 \uparrow T * \delta & & \uparrow \delta * T \\
 T * T & & T * T \\
 & \delta \searrow & \nearrow \delta \\
 & T &
 \end{array}$$

Proposition 1: *En bikalgoriemojfi foer bikalgoriemonad i bikalgoriemonad.*

Bewis: Lad S og \bar{S} vare bikalgorier, (A, T, η, μ) en S -monad og $(F, (\cdot)_F, f, f(\cdot)_F)$ en bikalgoriemojfi $S \rightarrow \bar{S}$.

Så er $(AF, T((A,A)F), \bar{\eta}, \bar{\mu})$ en \bar{S} -monad, når $\bar{\eta} = f_A \cdot (\eta)((A,A)F)$

(2.11)

$$\begin{array}{ccc} \bar{I}_{AF} & \xrightarrow{\bar{\eta}} & T((A,A)F) \\ & \searrow f_A & \nearrow (\eta)((A,A)F) \\ & & (I_A)((A,A)F) \end{array}$$

?

og $\bar{\mu} = f(A,A,A)_{T,T} \cdot (\mu)((A,A)F)$

(2.12)

$$\begin{array}{ccc} T((A,A)F) \times T((A,A)F) & \xrightarrow{\bar{\mu}} & T((A,A)F) \\ & \searrow f(A,A,A)_{T,T} & \nearrow (\mu)((A,A)F) \\ & & (T \times T)((A,A)F) \end{array}$$

?

Vi mangler at efterprøve aksiomerne for bikalgoriemonader.

Tørst (2.5) for $(AF, T((A,A)F), \bar{\eta}, \bar{\mu})$ i \bar{S}

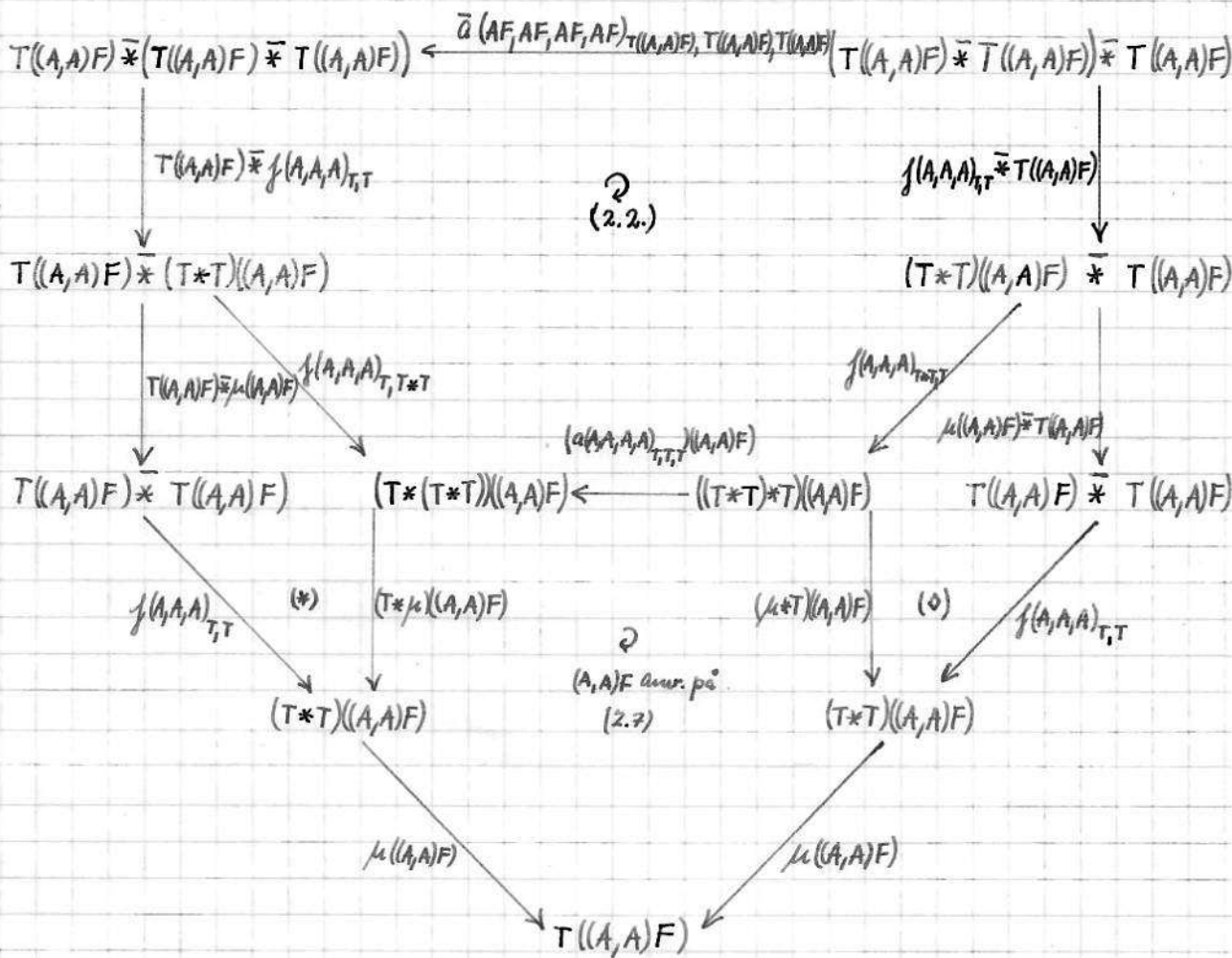
$$\begin{array}{ccccc} T((A,A)F) \times T((A,A)F) & \xleftarrow{(\eta)((A,A)F) \times T((A,A)F)} & (I_A)((A,A)F) \times T((A,A)F) & \xleftarrow{f_A \times T((A,A)F)} & \bar{I}_{AF} \times T((A,A)F) \\ \downarrow f(A,A,A)_{T,T} & & \downarrow f(A,A,A)_{I_A,T} & & \downarrow \bar{\iota}(AF,AF)_{T((A,A)F)} \\ & \text{? mangel på } f(A,A,A) & & \text{? (2.2)} & \\ & & (I_A \times T)((A,A)F) & & \\ & \swarrow (T \times T)((A,A)F) & & \searrow ((A,A)_T)((A,A)F) & \\ (T \times T)((A,A)F) & & & & T((A,A)F) \\ & \xrightarrow{(\mu)((A,A)F)} & & & \end{array}$$

? (2.5) for (A, T, η, μ)

Heraf følger $(\bar{\eta} \times T((A,A)F)) \bar{\mu} = \bar{\iota}(AF, AF)_{T((A,A)F)}$, d.v.s. at (2.5) gælder for $(AF, T((A,A)F), \bar{\eta}, \bar{\mu})$ i \bar{S}

Analogt fås $(T((A,A)F) \times \bar{\eta}) \bar{\mu} = \bar{\iota}(AF, AF)_{T((A,A)F)}$, d.v.s. at (2.6) gælder.

Nu udvises (2.7) for $(AF, T((A,A)F), \bar{\eta}, \bar{\mu}) \in \bar{\mathcal{S}}$.



$(*)$ og (\diamond) kommuterer på grund af naturligheden af $f(A,A,A)$.

Vi ser altså, at (2.7) gælder for $(AF, T((A,A)F), \bar{\eta}, \bar{\mu})$

$(AF, T((A,A)F), \bar{\eta}, \bar{\mu})$ er således en $\bar{\mathcal{S}}$ -monad.

Det gælder tilsvarende ikke et resultat svarende til proposition 1 for billedet af en bikalgori-monad under en bikalgorimorfi. Denne mod gælder et sådant resultat, hvis vi erstatter bikalgorimorfi med bi-kategori-morfi, defineret på flg. måde:

Definition 8: Ved en bikalgori-morfi $F: \mathcal{S} \rightarrow \bar{\mathcal{S}}$ forstås en bikalgori-morfi $F: \mathcal{S}^{op} \rightarrow \bar{\mathcal{S}}^{op}$.

En bikalogori-komorfi $F: \mathcal{S} \longrightarrow \bar{\mathcal{S}}$ består altså af følgende:

(i) En afbildning $F: \mathcal{S}_0 \longrightarrow \bar{\mathcal{S}}_0$.

(ii) $\forall A, B \in \mathcal{S}_0$ en funktor $(A, B)F: \mathcal{S}(A, B)^{op} \longrightarrow (\bar{\mathcal{S}}(AF, BF))^{op}$

(iii) $\forall A \in \mathcal{S}_0$ en morf.

$$j_A: (I_A)(A, A)F \longrightarrow \bar{I}_{AF}$$

i $\bar{\mathcal{S}}(AF, AF)$

(iv) $\forall A, B, C \in \mathcal{S}_0$ en transformation $f(A, B, C)$

$$(2.13) \quad \begin{array}{ccc} \mathcal{S}^{op}(A, C) & \xleftarrow{c(A, B, C)} & \mathcal{S}^{op}(A, B) \times \mathcal{S}^{op}(B, C) \\ \downarrow (A, C)F & \swarrow f(A, B, C) & \downarrow (A, B)F \times (B, C)F \\ \bar{\mathcal{S}}^{op}(AF, CF) & \xleftarrow{\bar{c}(AF, BF, CF)} & \bar{\mathcal{S}}^{op}(AF, BF) \times \bar{\mathcal{S}}^{op}(BF, CF) \end{array}$$

$$f(A, B, C)_{S, T}: \mathcal{S}((A, B)F) \times \mathcal{T}((B, C)F) \longleftarrow (\mathcal{S} * \mathcal{T})((A, C)F) \quad i \bar{\mathcal{S}}(AF, CF)$$

for $S \in |\mathcal{S}(A, B)|$ og $T \in |\mathcal{S}(B, C)|$

således at følgende tre diagrammer i $\bar{\mathcal{S}}$ kommuterer $\forall A, B, C, D \in \mathcal{S}_0$,
 $S \in |\mathcal{S}(A, B)|$, $T \in |\mathcal{S}(B, C)|$ og $U \in |\mathcal{S}(C, D)|$.

$$(2.14) \quad \begin{array}{ccc} \mathcal{S}((A, B)F) \times \mathcal{T}((B, C)F) \times \mathcal{U}((C, D)F) & \xleftarrow{\bar{a}(AF, BF, CF, DF)_{S, (A, B)F, T, (B, C)F, U}} & \mathcal{S}((A, B)F) \times \mathcal{T}((B, C)F) \times \mathcal{U}((C, D)F) \\ \uparrow \mathcal{S}(A, B)F \times f(B, C, D)_{T, U} & & \uparrow f(A, B, C)_{S, T} \times \mathcal{U}((C, D)F) \\ \mathcal{S}((A, B)F) \times (\mathcal{T} * \mathcal{U})(B, D)F & & (\mathcal{S} * \mathcal{T})(A, C)F \times \mathcal{U}((C, D)F) \\ \uparrow f(A, B, D)_{S, T * U} & & \uparrow f(A, C, D)_{S * T, U} \\ (\mathcal{S} * (\mathcal{T} * \mathcal{U}))((A, D)F) & \xleftarrow{a(A, B, C, D)_{S, T, U}} & ((\mathcal{S} * \mathcal{T}) * \mathcal{U})((A, D)F) \end{array}$$

(2.15)

$$\begin{array}{ccc}
 I_A((A,A)F) \bar{*} S((A,B)F) & \xrightarrow{f_A \bar{*} S((A,B)F)} & \bar{I}_{AF} \bar{*} S((A,B)F) \\
 \uparrow f(A,A,B)_{I_A, S} & & \downarrow \bar{i}(AF, BF)_{S((A,B)F)} \\
 (I_A * S)((A,B)F) & \xrightarrow{(l(A,B)_S)((A,B)F)} & S((A,B)F)
 \end{array}$$

(2.16)

$$\begin{array}{ccc}
 S((A,B)F) \bar{*} I_B((B,B)F) & \xrightarrow{S((A,B)F) \bar{*} f_B} & S((A,B)F) \bar{*} \bar{I}_{BF} \\
 \uparrow f(A,B,B)_{S, I_B} & & \downarrow \bar{i}(AF, BF)_{S((A,B)F)} \\
 (S * I_B)((A,B)F) & \xrightarrow{(r(A,B)_S)((A,B)F)} & S((A,B)F)
 \end{array}$$

Proposition 2: En bikaligori-morfie four bikaligoricomonad i bikaligori-comonad.

Bewis: Lad S og \bar{S} vare bikaligorer, $(A, T, \varepsilon, \delta)$ en S -comonad og

$(F, (\cdot, \cdot)F, f_-, f(\cdot, \cdot, \cdot))$ en bikaligoricomorfie $S \rightarrow \bar{S}$.

$(A, T, \varepsilon, \delta)$ er ulla en S^{opp} -monad og $(F, (\cdot, \cdot)F, f_-, f(\cdot, \cdot, \cdot))$ en bikaligori-morfie $S^{opp} \rightarrow \bar{S}^{opp}$

Ifolge proposition 1 er $(AF, T((A,A)F), \bar{\varepsilon}, \bar{\delta})$ en \bar{S} -comonad, nar $\bar{\varepsilon}$ er bestemt ved

(2.17)

$$\begin{array}{ccc}
 \bar{I}_{AF} & \xleftarrow{\bar{\varepsilon}} & T((A,A)F) \\
 \downarrow f_A & \circlearrowleft & \downarrow \varepsilon((A,A)F) \\
 I_A((A,A)F) & &
 \end{array}$$

i $\bar{S}(AF, AF)$

og $\bar{\delta}$ er bestemt ved

(2.18)

$$\begin{array}{ccc}
 T((A,A)F) \bar{*} T((A,A)F) & \xleftarrow{\bar{\delta}} & T((A,A)F) \\
 \downarrow f(A,A,A)_{T, T} & \circlearrowleft & \downarrow \delta((A,A)F) \\
 (T * T)((A,A)F) & &
 \end{array}$$

i $\bar{S}(AF, AF)$

Definition 9: En bikalgorimorfi $(F, (\cdot, \cdot)_F, f_-, f(\cdot, \cdot, \cdot)) : \mathcal{S} \longrightarrow \bar{\mathcal{S}}$ siges at være streng, såfremt $f_A : \bar{I}_{AF} \longrightarrow I_A((A, A)F)$ er en isomorfi $\forall A \in \mathcal{S}_0$ og $f(A, B, C)$ er en naturlig isomorfi $\forall A, B, C \in \mathcal{S}_0$.

Det er klart, at hvis $(F, (\cdot, \cdot)_F, f_-, f(\cdot, \cdot, \cdot))$ er en streng bikalgorimorfi $\mathcal{S} \longrightarrow \bar{\mathcal{S}}$, er $(F, (\cdot, \cdot)_F, (f_-)^{-1}, (f(\cdot, \cdot, \cdot))^{-1})$ en bikalgori-conomorfi $\mathcal{S} \longrightarrow \bar{\mathcal{S}}$.

Proposition 3: En streng bikalgorimorfi fører adjungerede \bar{m} -celler \bar{u} adjungerede \bar{m} -celler.

Bewis: Lad $S \in |\mathcal{S}(A, B)|$, $T \in |\mathcal{S}(B, A)|$ og $S \dashv T$ med frontadjunktoren η og endradjunktoren ε .

Lad endvidere $(F, (\cdot, \cdot)_F, f_-, f(\cdot, \cdot, \cdot))$ være en streng bikalgorimorfi $\mathcal{S} \longrightarrow \bar{\mathcal{S}}$.

$S((A, B)F) \in |\bar{\mathcal{S}}(AF, BF)|$ og $T((B, A)F) \in |\bar{\mathcal{S}}(BF, AF)|$ er \bar{m} -celler i $\bar{\mathcal{S}}$. Vi skal bevise, at $S((A, B)F) \dashv T((B, A)F)$.

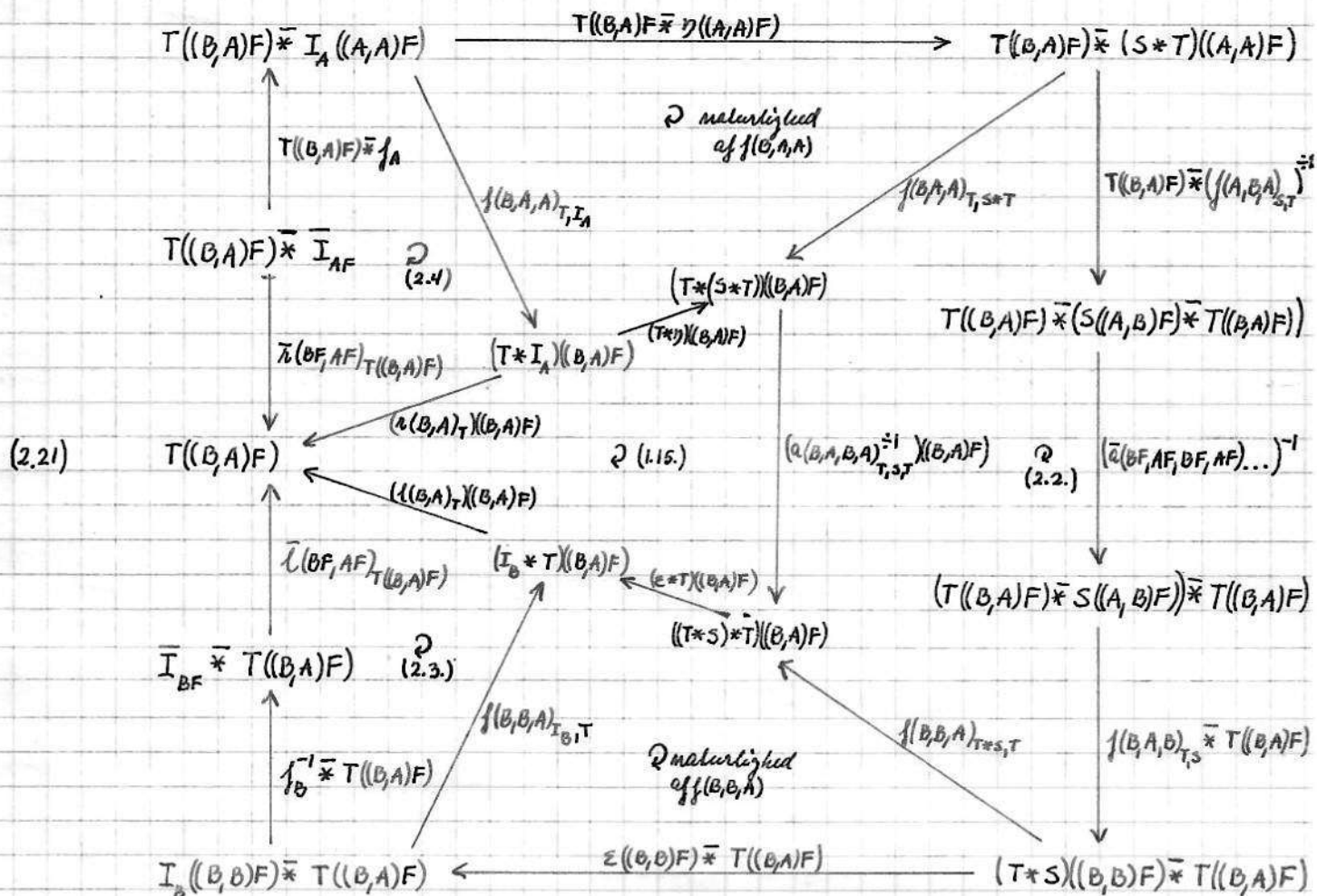
Vi definerer $\bar{\eta} : \bar{I}_{AF} \longrightarrow S((A, B)F) \bar{*} T((B, A)F) \bar{u} \bar{\mathcal{S}}(AF, AF)$ ved

$$(2.19) \quad \begin{array}{ccc} \bar{I}_{AF} & \xrightarrow{\bar{\eta}} & S((A, B)F) \bar{*} T((B, A)F) \\ \downarrow f_A & \circlearrowleft & \uparrow (f(A, B, A)_{S, T})^{-1} \\ I_A((A, A)F) & \xrightarrow{\eta((A, A)F)} & (S * T)((A, A)F) \end{array}$$

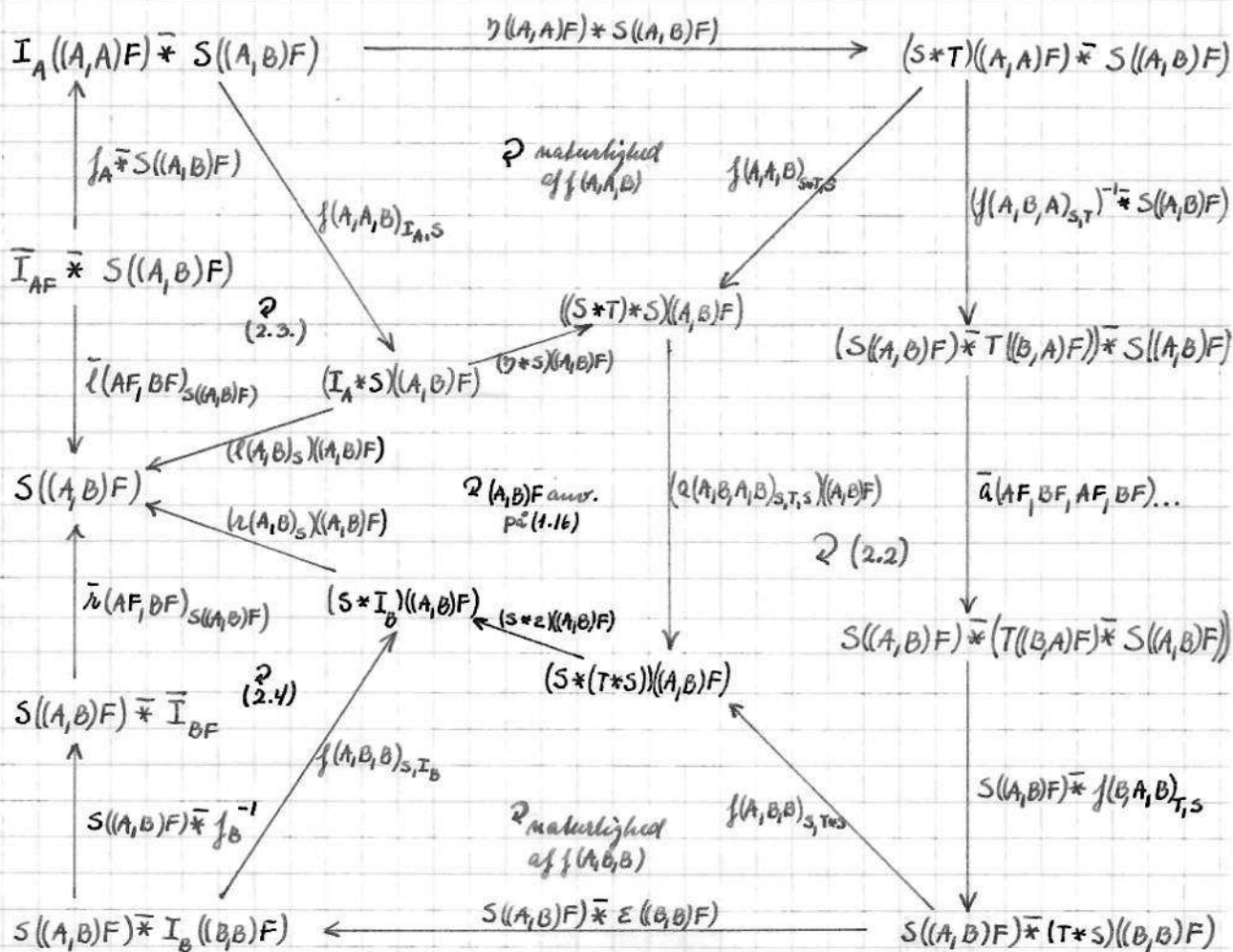
og $\bar{\varepsilon} : T((B, A)F) \bar{*} S((A, B)F) \longrightarrow \bar{I}_{BF} \bar{u} \bar{\mathcal{S}}(BF, BF)$ ved

$$(2.20) \quad \begin{array}{ccc} T((B, A)F) \bar{*} S((A, B)F) & \xrightarrow{\bar{\varepsilon}} & \bar{I}_{BF} \\ \downarrow f(B, A, B)_{T, S} & \circlearrowleft & \uparrow f_B^{-1} \\ (T * S)((B, A)F) & \xrightarrow{\varepsilon((B, B)F)} & I_B((B, B)F) \end{array}$$

$\bar{\eta}$ of $\bar{\varepsilon}$ is front-adjoint for $S((A,B)F) \dashv T((B,A)F)$, idel



Analogt ses af følgende diagram, at (1.16) kommuterer for $S((A,B)F)$, $T((B,A)F)$, $\bar{\eta}$, $\bar{\varepsilon} \in \bar{\mathcal{S}}$.



Atter $S((A,B)F) \dashv T((B,A)F)$ med $\bar{\eta}$ som punktadjunktion og $\bar{\varepsilon}$ som endoadjunktion.

§3: Bikategorier Prof.

I denne paragraf vil vi nærmere undersøge bikategorier af profunktorer fra eksempel 2 og dennes sammenhang med 2-kategorier af funktorer fra eksempel 1.

Der findes en kanonisk bikategorimorfisme - fra Cat^{opp} til Prof

$$\text{Cat}^{\text{opp}} \xrightarrow{\cong} \text{Prof}$$

fastlagt ved følgende

Definition 10: (i) \cong er identiteten på objekter. Muligt, fordi $\text{Cat}_0 = \text{Prof}_0$
 (ii) $\forall A, B \in \text{Cat}_0$ er funktoren

$$(\text{Hom}(A, B))^{\text{opp}} \xrightarrow{\cong} \text{Prof}(A, B) = \text{Hom}(A^{\text{opp}} \times B, \text{Ens})$$

(vgl. er - afh. af A og B)

givet ved:

$$(3.1) \quad E = \mathbb{B}(-, F, -) \quad \text{for } A \xrightarrow{F} B$$

$$\text{altså } (A, B)E = \mathbb{B}(A, F, B) \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

$$\text{og } (a, b)E = \mathbb{B}(a, F, b) : \mathbb{B}(A, F, B) \longrightarrow \mathbb{B}(A', F, B')$$

$$\forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in \mathbb{A}(A, A) \text{ og } b \in \mathbb{B}(B, B')$$

Det er velkendt (og let at eftervise), at $E \in |\text{Hom}(A^{\text{opp}} \times B, \text{Ens})|$

Lad $F, G \in |\text{Hom}(A, B)|$ og $\Sigma : F \implies G \in \text{Hom}(A, B)$

Så er $\Xi : G \implies F$ givet ved

$$(3.2) \quad \Xi_{A, B} = \mathbb{B}(\Sigma, A, B) : \mathbb{B}(A, G, B) \longrightarrow \mathbb{B}(A, F, B), \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

$\forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in A(A', A)$ og $b \in B(B, B')$
 er følgende diagram kommutativt

$$(3.3) \quad \begin{array}{ccc} B(A, B) & \xrightarrow{\underline{\tau}_{A, B} = B(\tau_A, B)} & B(A', B) \\ \downarrow B(a, b) & & \downarrow B(a', b) \\ B(A, B') & \xrightarrow{\underline{\tau}_{A, B'} = B(\tau_A, B')} & B(A', B') \end{array}$$

$$\begin{aligned} \text{idet } B(\tau_A, B) \cdot B(a', b) &= B(a' \cdot \tau_A, b) \\ &= B(\tau_A \cdot a', b), \text{ idet } \tau_A \text{ er naturlig i } A \\ &= B(a', b) \cdot B(\tau_A, B') \end{aligned}$$

Dette viser, at $\underline{\tau}$ er en naturlig transformation $G \implies F$.

$\underline{\tau}$ er virkelig en funktor: $(\text{Func}(A, B))^{\text{pp}} \longrightarrow \text{Prof}(A, B)$,
 fordi

$$\forall F \in |\text{Func}(A, B)| \text{ er } \underline{I}_{F, B} = B((I_F)_A, B) = I_{B(A, B)}, \text{ og}$$

$$\forall F, G, H \in |\text{Func}(A, B)|, \tau : F \implies G \text{ og } \tau' : G \implies H \text{ er}$$

$$\underline{\tau \cdot \tau'}_{A, B} = B((\tau \cdot \tau')_A, B) = B(\tau_A \cdot \tau'_A, B) = B(\tau'_A, B) \cdot B(\tau_A, B) = \underline{\tau'}_{A, B} \cdot \underline{\tau}_{A, B}$$

(iii) $\forall A \in \text{Cat}_0$ er morfism

$$f_A : A(-, -) \implies I_A = A(-, -)$$

er $\text{Prof}(A, A)$ lig med identitetstransformationen på $A(-, -)$.

(iv) $\forall A, B, C \in \text{Cat}_0, F \in |\text{Func}(A, B)|$ og $G \in |\text{Func}(B, C)|$ er
 $f(A, B, C)_{F, G}$ givet ved

$$(3.4) \quad (A, C)(F * G) \xrightarrow{(f(A, B, C)_{F, G})_{A, C}} (A, C) F \cdot G$$

$$\text{cl}(\xi, \delta) \rightsquigarrow \xi \cdot \delta \quad (\cdot \text{ er sammensætning } : C)$$

for $\xi \in B(A, B)$ og $\delta \in C(B, C)$

$(f(A, B, C)_{F, G})_{A, C}$ is well-defined, idel der for $\xi_1 \in \mathcal{B}(AF, B)$, $\xi_2 \in \mathcal{B}(AF, B')$, $\delta_1 \in \mathcal{C}(BG, C)$ og $\delta_2 \in \mathcal{C}(B'G, C)$ gælder

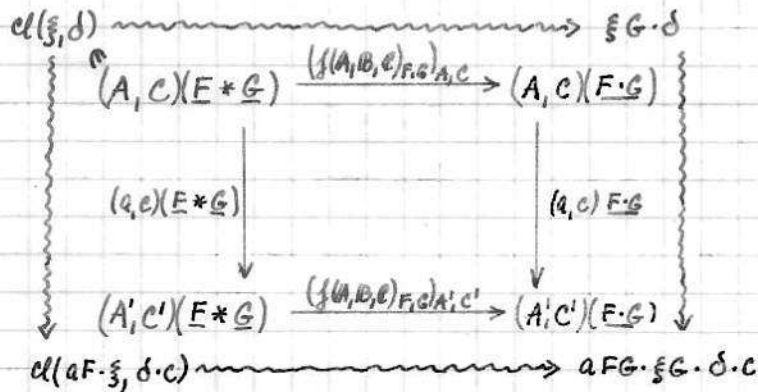
$$\exists \beta \in \mathcal{B}(B, B') : (\xi_1) \mathcal{B}(I_{AF}, \beta) = \xi_1 \uparrow \beta = \xi_2 \wedge \delta_1 = \beta G \cdot \delta_2$$

\uparrow *Sammensætning i B* \uparrow *Sammensætning i C*

$$\xi_1 G \cdot \delta_1 = \xi_1 G \cdot \beta G \cdot \delta_2 = \xi_2 G \cdot \delta_2$$

$(f(A, B, C)_{F, G})_{A, C}$ is natural in A og C , idel diagrammet

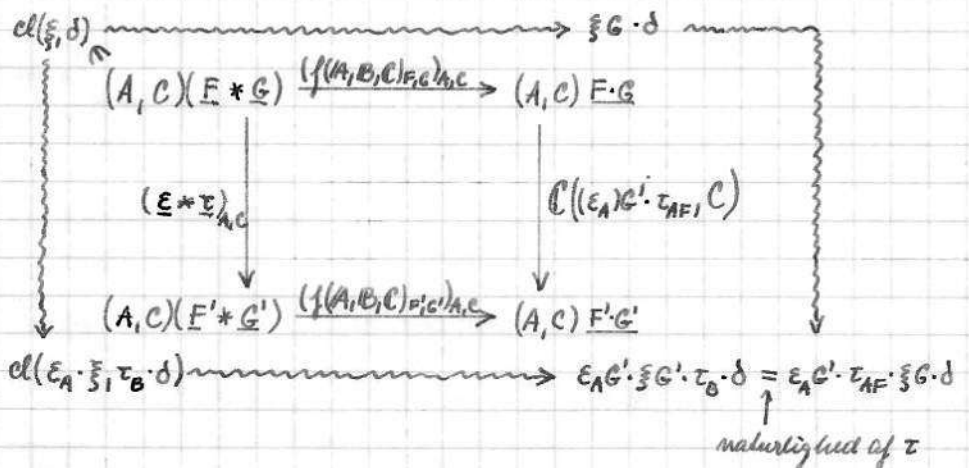
(3.5)



kommutativ for $A, A' \in |A|$, $C, C' \in |C|$, $q \in \mathcal{A}(A', A)$ og $c \in \mathcal{C}(C, C')$

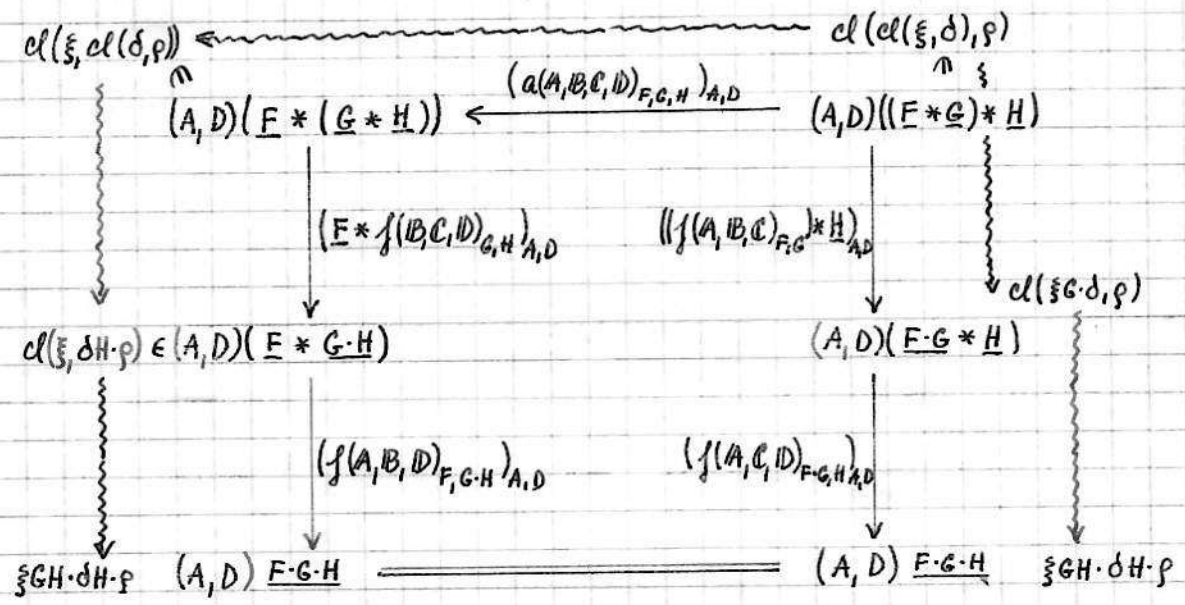
$f(A, B, C)_{F, G}$ is natural in F og G , idel

(3.6)

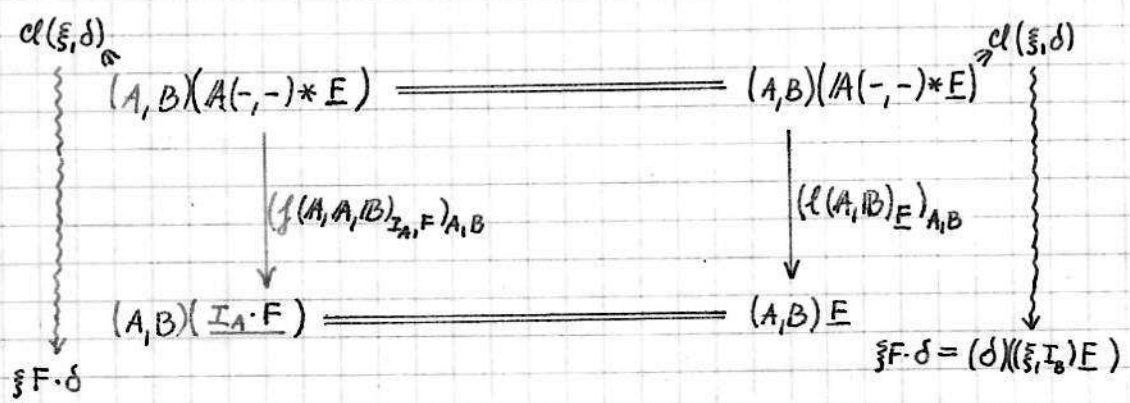


kommutativ for $F' \xrightarrow{E} F$ og $G' \xrightarrow{\tau} G$, $\xi \in \mathcal{B}(AF, B)$, $\delta \in \mathcal{C}(BG, C)$

Vi mangler nu kun at verificere bikategorimorfi-aksiomet for :-
 $\forall A, B, C, D \in \text{Cat}_0$, $F \in |\text{Hom}(A, B)|$, $G \in |\text{Hom}(B, C)|$ og
 $H \in |\text{Hom}(C, D)|$ kommuterer diagrammet



for $A \in |A|$ og $D \in |D|$. Altså kommuterer (2.2.) for :-
 $\forall A, B \in \text{Cat}_0$, $F \in |\text{Hom}(A, B)|$, $A \in |A|$ og $B \in |B|$ kommuterer
 diagrammet



Altså kommuterer (2.3) for :- . Analogt ses, at (2.4) kommuterer
 for :-

Proposition 4: - er en streng biskategorimorfi $\underline{\text{Cat}}^{\text{op}} \longrightarrow \underline{\text{Prof}}$.

Bewis: $\forall A \in \underline{\text{Cat}}_0$ er $f_A = \text{id}$ identitetstransformationen på $A(-, -)$ og derfor er isomorfi i $\underline{\text{Prof}}(A, A)$.

$\forall A, B, C \in \underline{\text{Cat}}_0$, $F \in |\text{Hom}(A, B)|$, $G \in |\text{Hom}(B, C)|$, $A \in |A|$ og $C \in |C|$ er $(f_{(A, B, C)_{F, G}})_{A, C} : (A, C)(E * G) \longrightarrow (A, C)F \cdot G$ er isomorfi med

$$\begin{array}{ccc} \text{den inverse} & (A, C)_{F \cdot G} & \xrightarrow{(g_{(A, B, C)_{F, G}})} (A, C)(E * G) \\ & \eta & \xrightarrow{\text{cl}(I_{AF}, \eta)} \end{array}$$

Det er klart, at $(\eta) (g_{(A, B, C)_{F, G}})_{A, C} \cdot (f_{(A, B, C)_{F, G}})_{A, C} = \eta$ og

$$\text{cl}(\xi, \delta) \cdot (f_{(A, B, C)_{F, G}})_{A, C} \cdot (g_{(A, B, C)_{F, G}})_{A, C} = \text{cl}(I_{AF}, \xi G \cdot \delta) = \text{cl}(\xi, \delta)$$

fordi $\xi = (I_{AF}) B(AF, \xi)$ og $\xi G \cdot \delta = (\delta) C(\xi G, C)$.

- er altså en streng biskategorimorfi.

Der findes også en kanonisk biskategorimorfi: fra $\underline{\text{Cat}}^{\text{t}}$ til $\underline{\text{Prof}}$

$$\underline{\text{Cat}}^{\text{t}} \xrightarrow{\bar{\cdot}} \underline{\text{Prof}}$$

fastlagt ved følgende

Definition 11: (i) $\bar{\cdot}$ er identiteten på objekter.

(ii) $\forall A, B \in \underline{\text{Cat}}_0$ er funktionen

$$\underline{\text{Cat}}^{\text{t}}(A, B) = \text{Hom}(B, A) \xrightarrow{\bar{\cdot}} \underline{\text{Prof}}(A, B)$$

gives ved

$$(3.7) \quad \bar{F} = A(-, -F) \quad \text{for } B \xrightarrow{F} A$$

$$\text{altså } (A, B)\bar{F} = A(A, BF) \quad \forall A \in |A| \text{ og } B \in |B|$$

$$\text{og } (a, b)\bar{F} = A(a, bF) : A(A, BF) \longrightarrow A(A', B'F)$$

$$\forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in A(A', A) \text{ og } b \in B(B, B')$$

Det er velkendt (og lad os eftervise), at $\bar{F} \in |\text{Func}(A^{\text{op}} \times B, \text{Ens})|$

Lad $F, G \in |\text{Func}(B, A)|$ og $F \xrightarrow{\tau} G$ i $\text{Func}(B, A)$

Så er $\bar{\tau} : \bar{F} \Rightarrow \bar{G}$ bestemt ved

$$(3.8) \quad \bar{\tau}_{A,B} = A(A, \tau_B) : A(A, BF) \longrightarrow A(A, BG), \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

$\forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in A(A', A)$ og $b \in B(B, B')$ er

følgende diagram kommutativt

$$(3.9) \quad \begin{array}{ccc} A(A, BF) & \xrightarrow{\bar{\tau}_{A,B} = A(A, \tau_B)} & A(A, BG) \\ \downarrow A(a, bF) & & \downarrow A(a, bG) \\ A(A', B'F) & \xrightarrow{\bar{\tau}_{A',B'} = A(A', \tau_{B'})} & A(A', B'G) \end{array}$$

$$\text{idet } A(A, \tau_B) \cdot A(a, bG) = A(a, \tau_B \cdot bG)$$

$$= A(a, bF \cdot \tau_{B'}) \quad , \text{ idet } \tau_B \text{ er naturlig i } B$$

$$= A(a, bF) \cdot A(A', \tau_{B'})$$

Dette viser, at $\bar{\tau}$ er en naturlig transformation $\bar{F} \Rightarrow \bar{G}$

- er virkelig en funktor $\text{Cat}^t(A, B) \longrightarrow \text{Prof}(A, B)$,

fordi

$$\forall F \in |\text{Func}(B, A)| \text{ er } \bar{I}_{F,B} = A(A, (I_F)_B) = I_{A(A, BF)} \text{ og}$$

$$\forall F, G, H \in |\text{Func}(B, A)|, \tau : F \Rightarrow G \text{ og } \tau' : G \Rightarrow H \text{ er}$$

$$\overline{\tau \cdot \tau'}_{A,B} = A(A, (\tau \cdot \tau')_B) = A(A, \tau_B) \cdot A(A, \tau'_B) = \bar{\tau}_{A,B} \cdot \bar{\tau}'_{A,B} .$$

$f(A, B, C)_{F, G}$ er naturlig i F og G , idet

(3.12)

$$\begin{array}{ccc}
 \text{cl}(\xi, \delta) & \xrightarrow{\quad\quad\quad} & \xi \cdot \delta F \\
 \downarrow & \begin{array}{c} (A, C)(\overline{F} * \overline{G}) \xrightarrow{f(A, B, C)_{F, G} \circ \text{AC}} (A, C) \overline{G} \cdot \overline{F} \\ \downarrow (\overline{\varepsilon} * \overline{\tau})_{\text{AC}} \\ (A, C)(\overline{F}' * \overline{G}') \xrightarrow{f(A, B, C)_{F', G'} \circ \text{AC}} (A, C) \overline{G}' \cdot \overline{F}' \end{array} & \downarrow \lambda(A, \xi F, \varepsilon_{CC'}) \\
 \text{cl}(\xi \cdot \varepsilon_B, \delta \cdot \tau_C) & \xrightarrow{\quad\quad\quad} & \xi \cdot \varepsilon_B \cdot \delta F' \cdot \tau_C F' = \xi \cdot \delta F \cdot \tau_C F \cdot \varepsilon_{CC'} \\
 & & \uparrow \text{naturlighed af } \varepsilon
 \end{array}$$

kommuterer for $F \xrightarrow{\varepsilon} F'$, $G \xrightarrow{\tau} G'$, $\xi \in \lambda(A, BF)$ og $\delta \in \lambda(B, CG)$.

Vi mangler nu kun at efterprøve bikalgorimorfismaksiomerne for $\overline{\quad}$. Dette foreløber analogt til beviset for bikalgorimorfismaksiomerne for $-$ på side 3.4.

Proposition 5: $-$ er en streng bikalgorimorfisme $\text{Cat}^{\pm} \longrightarrow \text{Prof}$.

Beweis: Analogt til beviset for proposition 4, side 3.5.

Proposition 6: Hvis $F: A \longrightarrow B$ og $G: B \longrightarrow A$ er adjungerede funktorer mellem sunde kategorier, $F \dashv G$, med frontadjunktion η og indadjunktion ε , er $\overline{G} \dashv \overline{F}$ med frontadjunktion $\overline{\eta} \cdot f(B, A, B)_{G, F}^{-1}$ og indadjunktion $f(A, B, A)_{F, G} \cdot \overline{\varepsilon}$, hvor $f(A, B, A)$ og $f(B, A, B)$ er bestemt ved (3.10).

Beweis:

$$\begin{array}{ccc}
 A & \xrightarrow{F} & B \\
 & \xleftarrow{G} & \\
 A & \xleftarrow{\overline{F}} & B \\
 & \xrightarrow{\overline{G}} &
 \end{array}$$

Når $F \dashv G$ med frontadj. η og indadj. ε i Cat , er $\overline{G} \dashv \overline{F}$ med frontadj. $\overline{\eta}$ og indadj. $\overline{\varepsilon}$ i Cat^{\pm} og så er, ifølge proposition 3, side 2.10, $\overline{G} \dashv \overline{F}$ med frontadjunk-

tion $\eta \cdot f(B, A, B)_{G, F}^{-1}$ og uinadjunktion $f(A, B, A)_{F, G} \cdot \bar{\varepsilon}$.

Proposition 7: Lad F, G, η og ε være som i proposition 6, så er $G \dashv F$ med frontadjunktion $\varepsilon \cdot f(B, A, B)_{G, F}^{-1}$ og uinadjunktion $f(A, B, A)_{F, G} \cdot \eta$, hvor $f(B, A, B)$ og $f(A, B, A)$ er givet ved (3.4)

Beweis:

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \xleftarrow{G} \end{array} B \qquad A \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \xleftarrow{G} \end{array} B$$

Når $F \dashv G$ med frontadjunktion η og uinadjunktion ε i \mathcal{Cat} , er $G \dashv F$ med frontadjunktion ε og uinadjunktion η i \mathcal{Cat}^{op} . Resten følger nu af prop. 3.

Proposition 8: Hvis F er en funktor mellem små kategorier, er E og \bar{F} adjungerede profunktorer, $E \dashv \bar{F}$.

Beweis:

$$A \xrightarrow{F} B$$

$$A \begin{array}{c} \xleftarrow{F} \\ \xrightarrow{E} \end{array} B$$

$\forall i$ defineres $A(-, -) \xrightarrow{\eta} E * \bar{F}$ ved

$$(3.13) \quad \begin{array}{ccc} A(A, A') & \xrightarrow{\eta_{A, A'}} & (A, A')(E * \bar{F}) \\ f & \rightsquigarrow & cl(f, I_{A'}^F) \end{array}$$

og $\bar{F} * E \xrightarrow{\varepsilon} B(-, -)$ ved

$$(3.14) \quad \begin{array}{ccc} (B, B')(\bar{F} * E) & \xrightarrow{\varepsilon_{B, B'}} & B(B, B') \\ cl(\xi, \delta) & \rightsquigarrow & \xi \cdot \delta \quad (\cdot \text{ er sammensætning i } B) \end{array}$$

$\varepsilon_{B, B'}$ er veldefineret, idet der for $\xi_1 \in \mathcal{B}(B, A)\bar{F} = \mathcal{B}(B, A\bar{F})$,
 $\xi_2 \in \mathcal{B}(B, A'\bar{F})$, $\delta_1 \in \mathcal{B}(A\bar{F}, B')$, $\delta_2 \in \mathcal{B}(A'\bar{F}, B')$ og $\beta \in \mathcal{A}(A, A')$

gælder

$$\begin{aligned} \xi_2 &= (\xi_1) \mathcal{B}(B, \beta\bar{F}) = \xi_1 \cdot \beta\bar{F} \wedge \delta_1 = (\delta_2) \mathcal{B}(\beta\bar{F}, B') = \beta\bar{F} \cdot \delta_2 \\ \Downarrow \\ \xi_1 \cdot \delta_1 &= \xi_1 \cdot \beta\bar{F} \cdot \delta_2 = \xi_2 \cdot \delta_2. \end{aligned}$$

$\eta_{A, A'}$ er naturlig i A og A' , idet

(3.15)

$$\begin{array}{ccc} \int \varepsilon & & \text{cl}(f, I_{A'\bar{F}}) \\ \downarrow & \xrightarrow{\eta_{A, A'}} & \downarrow \\ \mathcal{A}(A, A') & \xrightarrow{\eta_{A, A'}} & (A, A')(E * \bar{F}) \\ \downarrow \mathcal{A}(a, a') & & \downarrow (a, a')(E * \bar{F}) \\ \mathcal{A}(\tilde{A}, \tilde{A}') & \xrightarrow{\eta_{\tilde{A}, \tilde{A}'}} & (\tilde{A}, \tilde{A}')(E * \bar{F}) \\ \downarrow a \cdot f \cdot a' & & \downarrow \text{cl}(a \cdot f \cdot a', I_{\tilde{A}'\bar{F}}) = \text{cl}(a \cdot f \cdot a', f, a' \cdot f) \end{array}$$

kommutterer for $a \in \mathcal{A}(\tilde{A}, A)$ og $a' \in \mathcal{A}(A', \tilde{A}')$

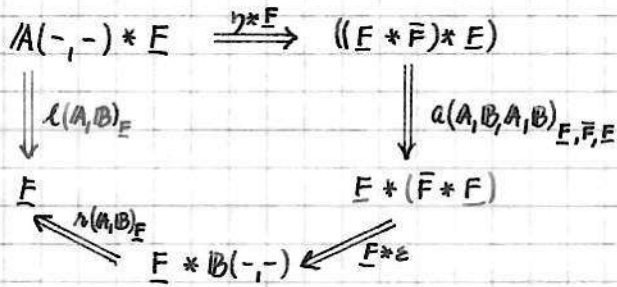
Analogt ses, at $\varepsilon_{B, B'}$ er naturlig i B, B' . η og ε er altså transformations-

η bliver frontadjunktion og ε uadadjunktion for $E \dashv \bar{F}$,
 idet diagrammerne (1.15) og (1.16) får følgende udseende

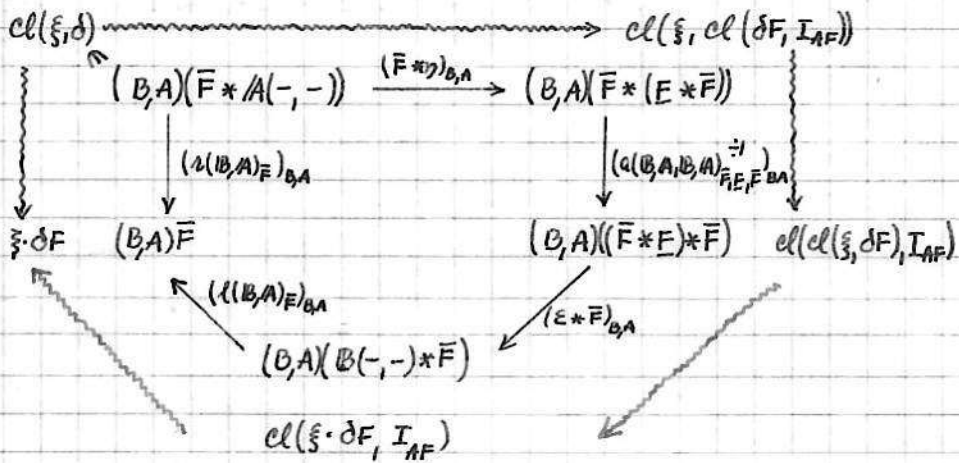
(3.16)

$$\begin{array}{ccc} \bar{F} * \mathcal{A}(-, -) & \xrightarrow{\bar{F} * \eta} & \bar{F} * (E * \bar{F}) \\ \downarrow \mathcal{A}(B, A)_{\bar{F}} & & \downarrow \mathcal{A}(B, A, B, A)_{\bar{F}, E, \bar{F}} \doteq 1 \\ \bar{F} & & (\bar{F} * E) * \bar{F} \\ \swarrow \mathcal{A}(B, A)_{\bar{F}} & & \swarrow \varepsilon * \bar{F} \\ & \mathcal{B}(-, -) * \bar{F} & \end{array}$$

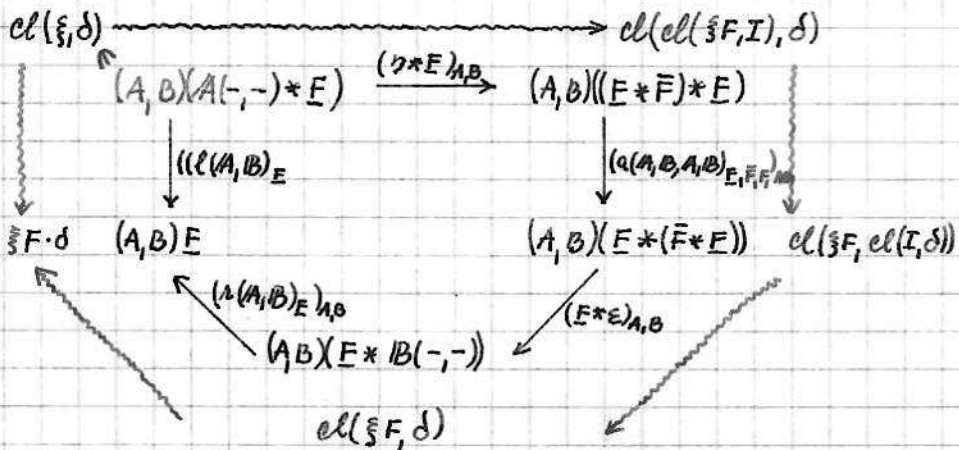
(3.17)



(3.16) anvendes på $(B, A) \in |B \times A|$. Derved fremkommer følgende kommutative diagram



Tilsvarende fremkommer følgende kommutative diagram, når (3.17) anvendes på $(A, B) \in |A \times B|$



Vi vil nu undersøge, hvordan $-$ og $\dot{-}$ virker på monader og comonader.

Der gælder følgende

Proposition 9: $-$ fører Cat-monad i Prof-monad og Cat-comonad i Prof-comonad; $\dot{-}$ fører Cat-monad i Prof-comonad og Cat-comonad i Prof-monad. (En Prof-monad kaldes også en promonad)

Bewis: 1) Lad (T, η, μ) være en monad i den lille kategori \mathcal{A} .

Så er (A, T, η, μ) en Cat^t-monad og en Cat^{op}-comonad.

Da $-$ er en bikalgorimorfie Cat^t \rightarrow Prof, er

$(A, \bar{T}, \bar{\eta}, f(A, A, A)_{T, T} \cdot \bar{\mu})$, hvor $f(A, A, A)$ er bestemt ved (3.10), en promonad, ifølge proposition 1.

Da $\dot{-} = (7d, \dot{-}, 7d, f(\cdot, \cdot, \cdot))$ er en streng bikalgorimorfie

Cat^{op} \rightarrow Prof, er $(7d, \dot{-}, 7d, f(\cdot, \cdot, \cdot)^{-1})$ en bikalgorimorfie Cat^{op} \rightarrow Prof. Proposition 2 viser nu, at

$(A, \underline{T}, \underline{\eta}, \mu \cdot f(A, A, A)_{T, T}^{-1})$ er en pro-comonad, hvor $f(\cdot, \cdot, \cdot)$ er bestemt ved (3.4).

2) Lad (T, ε, δ) være en comonad i den lille kategori \mathcal{A} .

Så er $(A, T, \varepsilon, \delta)$ en Cat^t-comonad og en Cat^{op}-monad.

Da $-$ = $(7d, \dot{-}, 7d, f(\cdot, \cdot, \cdot))$ er en streng bikalgorimorfie

Cat^t \rightarrow Prof, er $(7d, \dot{-}, 7d, f(\cdot, \cdot, \cdot)^{-1})$ en bikalgorimorfie Cat^t \rightarrow Prof. Derfor er $(A, \bar{T}, \bar{\varepsilon}, \delta \cdot f(A, A, A)_{T, T}^{-1})$ en

pro-comonad, når $f(\cdot, \cdot, \cdot)$ er bestemt ved (3.10).

$\dot{-}$ er en bikalgorimorfie Cat^{op} \rightarrow Prof, derfor er

$(A, \underline{T}, \underline{\varepsilon}, f(A, A, A)_{T, T} \cdot \underline{\delta})$ en promonad, når $f(\cdot, \cdot, \cdot)$ er bestemt ved (3.4).

Proposition 9 viser bl.a., at enhver sædvanlig monad $\bar{\nu}$ i en lille kategori ved $\bar{\nu}$ føres i en promonad. I det følgende skal vi se, at ikke enhver promonad er fremskrevet på denne måde.

Lad M være en mængde. M kan da opfattes som diskret kategori.

En promonad (M, T, η, μ) på M består af:

(i) en afbildning T af $M \times M \rightarrow |Eus|$

(ii) $\forall m \in M$ et udvalgt element $\eta_m = (I_m) \eta_{m,m} \in (m, m)T$

(iii) $\forall m_1, m_2 \in M$ en afbildning $\mu_{m_1, m_2}: (m_1, m_2)(T * T) \rightarrow (m_1, m_2)T$,
sålædes at $(m_1, m_2)(T * T) = \bigcup_{m \in M} [(m_1, m)T * (m, m_2)T]$

$$(3.18) \quad (\eta_{m_1}, x) \mu_{m_1, m_2} = x = (x, \eta_{m_2}) \mu_{m_1, m_2} \text{ og}$$

$$(3.19) \quad ((x, \eta) \mu_{m_1, m_2}, z) \mu_{m_2, m_4} = (x, (\eta, z) \mu_{m_2, m_4}) \mu_{m_1, m_4}$$

$$\forall m_1, m_2, m_3, m_4 \in M, x \in (m_1, m_2)T, \eta \in (m_2, m_3)T \text{ og } z \in (m_3, m_4)T$$

Med Promonad (M) betegnes den kategori, hvis objekter er promonader

(M, T, η, μ) på M , og hvis morfier fra (M, T, η, μ) til $(M, \tilde{T}, \tilde{\eta}, \tilde{\mu})$ er transformasjoner $\tau: T \Rightarrow \tilde{T}$ med egenskaberne

$$(3.20) \quad (\eta_m) \tau_{m,m} = \tilde{\eta}_m \text{ og}$$

$$(3.21) \quad ((x) \tau_{m_1, m_2}, (\eta) \tau_{m_2, m_3}) \tilde{\mu}_{m_1, m_3} = ((x, \eta) \mu_{m_1, m_3}) \tau_{m_1, m_3}$$

$$\forall m_1, m_2, m_3 \in M, x \in (m_1, m_2)T \text{ og } \eta \in (m_2, m_3)T$$

Det ses let, at dette virkelig definerer en kategori.

Med Cat_M betegnes den kategori, hvis objekter er små kategorier med M som objektmængde, og hvis morfier er funktorer, der er idenfunktion på objekter.

Proposition 10: Promonad $(M) \cong \text{Cat}_M$

Bewis: Vi definerer en funktor $\delta: \text{Promonad}(M) \rightarrow \text{Cat}_M$ ved

$(M, T, \eta, \mu) \delta$ er den kategori, der er bestemt ved

$$(i) \quad |(M, T, \eta, \mu) \delta| = M$$

$$(ii) \quad (M, T, \eta, \mu) \delta (m_1, m_2) = (m_1, m_2)T$$

(iii) I_m er $\eta_m \in (m_1, m)T$, $\forall m \in M$ og

(iv) $\forall m_1, m_2, m_3 \in M$, $x \in (m_1, m_2)T$ og $y \in (m_2, m_3)T$

er $x \cdot y = (x, y) / \mu_{m_1, m_3} \in (m_1, m_3)T$

Ad disse virkelig definerer en kategori, følger af (3.18) og (3.19).

Før enhver morfi τ fra (M, T, η, μ) til $(M, \tilde{T}, \tilde{\eta}, \tilde{\mu})$ defineres $(\tau)\delta$ som den funktor

$$(M, T, \eta, \mu)\delta \xrightarrow{(\tau)\delta} (M, \tilde{T}, \tilde{\eta}, \tilde{\mu})\delta,$$

der er identitet på objekter og sender $x \in (m_1, m_2)T$ til $(x)\tau_{m_1, m_2} \in (m_1, m_2)\tilde{T}$.

$(\eta_m)((\tau)\delta) = (\eta_m)\tau_{m, m} = \tilde{\eta}_m \quad \forall m \in M$, ifølge (3.20) og

$$(x \cdot y)((\tau)\delta) = ((x, y) / \mu_{m_1, m_3})\tau_{m_1, m_3} = ((x)\tau_{m_1, m_2}, (y)\tau_{m_2, m_3}) / \mu_{m_1, m_3}^{\tilde{\mu}} = (x)((\tau)\delta) \cdot (y)((\tau)\delta)$$

for alle $m_1, m_2, m_3 \in M$, $x \in (m_1, m_2)T$ og $y \in (m_2, m_3)T$, ifølge (3.21).

Man ser let, at δ virkelig er en funktor Promonad $(M) \longrightarrow \text{Cat}_M$

Nu definerer vi en funktor $\rho: \text{Cat}_M \longrightarrow \text{Promonad}(M)$ ved

$\forall A \in |\text{Cat}_M|$: $(A)\rho = (M, T, \eta, \mu)$, hvor T er givet ved

$$\forall m_1, m_2 \in M \text{ er } (m_1, m_2)T = \{A(m_1, m_2)\},$$

η er givet ved $\eta_m = I_m \in \{A(m, m)\}$ og

μ er givet ved $\mu_{m_1, m_3} : (x, y) \longmapsto x \cdot y \in \{A(m_1, m_3)\}$

for $m_1, m_2, m_3 \in M$, $x \in \{A(m_1, m_2)\}$, $y \in \{A(m_2, m_3)\}$

Dette bestemmer en promonad på M , fordi

$$(\eta_{m_1}, x) / \mu_{m_1, m_2} = I_{m_1} \cdot x = x = x \cdot I_{m_2} = (x, \eta_{m_2}) / \mu_{m_1, m_2} \quad \forall m_1, m_2 \in M, x \in \{A(m_1, m_2)\}$$

$$\text{og } ((x, y) / \mu_{m_1, m_3}, z) / \mu_{m_1, m_4} = (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z) = (x, (y, z)) / \mu_{m_2, m_4} / \mu_{m_1, m_4}$$

$\forall m_1, m_2, m_3, m_4 \in M$, $x \in \{A(m_1, m_2)\}$, $y \in \{A(m_2, m_3)\}$ og $z \in \{A(m_3, m_4)\}$.

Før enhver morfi $F \in \text{Cat}_M$ fra $\{A\}$ til $\{\tilde{A}\}$ sætter vi $(F)\rho$

$$(A)\rho = (M, T, \eta, \mu) \xrightarrow{(F)\rho} (M, \tilde{T}, \tilde{\eta}, \tilde{\mu}) = (\tilde{A})\rho$$

lig den transformation $T \implies \tilde{T}$, der bestemmes ved

$$(3.22) \quad (m_1, m_2)T = \tilde{A}(m_1, m_2) \xrightarrow{((F)\varphi)_{m_1, m_2}} \tilde{\tilde{A}}(m_1, m_2) = (m_1, m_2)\tilde{T}$$

$$x \xrightarrow{\quad\quad\quad} (x)F$$

$\forall m_1, m_2 \in M$.

Da M er diskret, er mangfoldighedsrummet (3.22) trivialt en transformations-
tion $T \Rightarrow \tilde{T}$.

$(F)\varphi$ opfylder (3.20) og (3.21), fordi F er en funktor.

$(F)\varphi$ er altså en morfisme mellem promonaderne $(A)\varphi$ og $(\tilde{A})\varphi$.

φ er åbenbart en funktor. Man overbeviser sig let om, at den er
invers til δ .

Korollar: Der findes promonader, der ikke fremkommer af sædvanlige
monader ved $-$.

Beweis: Den eneste monad i en diskret kategori M er (Fd, Fd, Fd) ,
mens der er mange promonader på M , fordi $\text{Promonad}(M) \cong \text{Cat } M$.

§4: Bikalorier af cylinderkategorier

Følgende paragraf defineres en ny bikategori, bikategorier af cylinderkategorier, som viser sig at være isomorf med Prof i følgende forstand.

Definition 12: To bikategorier S og \bar{S} er isomorfe, hvis der findes bikategori-morfier $F = (F, (\cdot, \cdot)_F, f, f(\cdot, \cdot)) : S \rightarrow \bar{S}$ og

$$G = (G, (\cdot, \cdot)_G, g, g(\cdot, \cdot)) : \bar{S} \rightarrow S, \text{ så at}$$

1) $F \cdot G$ er identitetsafb. på S_0 , $G \cdot F$ er identitetsafb. på \bar{S}_0 .

2) $\forall A, B \in S_0$ er $(A, B)F \cdot (AF, BF)G$ identitetsfunktion på $S(A, B)$

$\forall \bar{A}, \bar{B} \in \bar{S}_0$ er $(\bar{A}, \bar{B})G \cdot (\bar{A}G, \bar{B}G)F$ identitetsfunktion på $\bar{S}(\bar{A}, \bar{B})$

3) $\forall A \in S_0$ er

$$I_A \xrightarrow{g_{AF}} \bar{I}_{AF} ((AF, AF)G) \xrightarrow{f_A((AF, AF)G)} I_A$$

identitetsmorfier på I_A i $S(A, A)$

$\forall \bar{A} \in \bar{S}_0$ er

$$\bar{I}_{\bar{A}} \xrightarrow{f_{\bar{A}G}} \bar{I}_{\bar{A}G} ((\bar{A}G, \bar{A}G)F) \xrightarrow{g_{\bar{A}}((\bar{A}G, \bar{A}G)F)} \bar{I}_{\bar{A}}$$

identitetsmorfier på $\bar{I}_{\bar{A}}$ i $\bar{S}(\bar{A}, \bar{A})$.

4) $\forall A, B, C \in S_0$, $S \in |S(A, B)|$ og $T \in |S(B, C)|$ er diagrammet

$$\begin{array}{ccc} S * T & \xrightarrow{g_{(AF, BF, CF)}_{S((A, B)F), T((B, C)F)}} & (S((A, B)F) * T((B, C)F)) (AF, CF)G \\ & \searrow I_{S * T} & \downarrow (f_{(A, B, C)}_{S, T})((AF, CF)G) \\ & & S * T \end{array}$$

(4.1)

kommutativt, og

$\forall \bar{A}, \bar{B}, \bar{C} \in \bar{S}_0$, $\bar{S} \in |\bar{S}(\bar{A}, \bar{B})|$ og $\bar{T} \in |\bar{S}(\bar{B}, \bar{C})|$ er diagrammet

$$(4.2) \quad \begin{array}{ccc} \mathcal{S} \times \mathcal{T} & \xrightarrow{f(\bar{A}, \bar{B}, \bar{C}) \subseteq (\bar{A}, \bar{B})\mathcal{C}, \bar{T}(\bar{B}, \bar{C})\mathcal{G}} & (\mathcal{S}((\bar{A}, \bar{B})\mathcal{C}) * \bar{T}((\bar{B}, \bar{C})\mathcal{G}))(\bar{A}\mathcal{G}, \bar{C}\mathcal{G})\mathcal{F} \\ & \searrow \text{I}_{\mathcal{S} \times \mathcal{T}} & \downarrow \text{I}_{\mathcal{S} \times \mathcal{T}} \\ & & \mathcal{S} \times \mathcal{T} \end{array}$$

$g(\bar{A}, \bar{B}, \bar{C}) \subseteq_{\mathcal{S}, \mathcal{T}} \chi(\bar{A}\mathcal{G}, \bar{C}\mathcal{G})\mathcal{F}$

kommutativt.

Definition 13: Bikategori af cylinderkategorier er den bikategori, der er

givet ved

(i) $\mathcal{S}_0 = \text{Cat}_0$

(ii) $\forall A, B \in \text{Cat}_0$ er $\mathcal{S}(A, B)$ bestemt ved

1) $|\mathcal{S}(A, B)|$ er klassen af kategorier \mathcal{C} med flg. egenskaber

$$|\mathcal{C}| = |A| \cup_{\text{obj}} |B| \stackrel{\text{def}}{=} \{(0, A) \mid A \in |A|\} \cup \{(1, B) \mid B \in |B|\} \text{ og}$$

$$\mathcal{C}((0, A), (0, A')) = A(A, A') \quad \forall A, A' \in |A|,$$

$$\mathcal{C}((1, B), (1, B')) = B(B, B') \quad \forall B, B' \in |B|,$$

$$\mathcal{C}((1, B), (0, A)) = \emptyset \quad \forall A \in |A|, B \in |B|,$$

$I_{(0, A)}$ i \mathcal{C} er lig med I_A i A og $I_{(1, B)}$ i \mathcal{C} er $I_B \in B(B, B)$.

sammensætning af morfier i \mathcal{C} mellem objekter af formen

$(0, A)$, $A \in |A|$, stemmer overens med sammens. af morfier i A ,

og sammensætning af morfier i \mathcal{C} mellem obj. af formen $(1, B)$, $B \in |B|$,

stemmer overens med sammensætning i B .

2) en morf. i $\mathcal{S}(A, B)$ fra \mathcal{C} til \mathcal{C}' er en funktor $\mathcal{C} \xrightarrow{F} \mathcal{C}'$,

$$A \cong \left(\begin{array}{c} \mathcal{C} \end{array} \right) \cong B$$

$$\downarrow F$$

$$A \cong \left(\begin{array}{c} \mathcal{C}' \end{array} \right) \cong B$$

som er identiteten på objekter, på morfier mellem objekter af

formen $(0, A)$, og på morfier mellem obj. af formen $(1, B)$.

(iii) $\forall A, B, D \in \text{Cat}_0$, $\mathcal{C} \in |\mathcal{S}(A, B)|$ og $\mathcal{C}' \in |\mathcal{S}(B, D)|$

$$\begin{array}{ccc}
 A \cong \left(\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right) \begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \cong B \cong \left(\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right) \begin{array}{c} \bar{\text{---}} \\ \bar{\text{---}} \end{array} \cong D \\
 \downarrow F \qquad \qquad \qquad \downarrow \bar{F} \\
 A \cong \left(\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right) \begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \cong B \cong \left(\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right) \begin{array}{c} \bar{\text{---}} \\ \bar{\text{---}} \end{array} \cong D
 \end{array}$$

$F * \bar{F} = (F, \bar{F}) \in \mathcal{C}(A, B, D) : \mathcal{C} * \bar{\mathcal{C}} \longrightarrow \mathcal{C}' * \bar{\mathcal{C}}'$ er identiteten på objekter, på morfier mellem objekter af formen $(0, A)$, $A \in |A|$, og på morfier mellem objekter af formen $(1, D)$, $D \in |D|$, og for $\xi \in \mathcal{C}((0, A), (1, B))$ og $\eta \in \bar{\mathcal{C}}((0, B), (1, D))$ er

$$\text{cl}(\xi, \eta)(F * \bar{F}) = \text{cl}(\xi F, \eta \bar{F}) \in (\mathcal{C}' * \bar{\mathcal{C}}')((0, A), (1, D))$$

$F * \bar{F}$ er veldefineret, fordi

$$\begin{aligned}
 \xi_2 &= \xi_1 \cdot \beta \wedge \eta_1 = \beta \cdot \eta_2 \\
 \downarrow \\
 \xi_2 F &= \xi_1 F \cdot \beta F = \xi_1 F \cdot \beta \wedge \eta_1 \bar{F} = \beta \bar{F} \cdot \eta_2 \bar{F} = \beta \cdot \eta_2 \bar{F}
 \end{aligned}$$

for $\xi_1 \in \mathcal{C}((0, A), (1, B))$, $\xi_2 \in \mathcal{C}((0, A), (1, B'))$, $\eta_1 \in \bar{\mathcal{C}}((1, B), (1, D))$, $\eta_2 \in \bar{\mathcal{C}}((0, B'), (1, D))$ og $\beta \in \mathcal{B}(B, B')$.

Man ser let, at $\mathcal{C}(A, B, D)$ er en funktor.

(iv) $\forall A \in \text{Cat}_0$ sætter vi $\mathcal{I}_A = \mathcal{C}_A$ bestemt ved

$$A \cong \left(\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right) \mathcal{C}_A \left(\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right) \cong A$$

$$|\mathcal{C}_A| = |A| \cup_{\text{diag}} |A| = \{(0, A) \mid A \in |A|\} \cup \{(1, A) \mid A \in |A|\}$$

$$\mathcal{C}_A((0, A), (0, A')) = \mathcal{A}(A, A') = \mathcal{C}_A((1, A), (1, A')),$$

$$\mathcal{C}_A((0, A), (1, A')) = \mathcal{A}(A, A') \text{ og } \mathcal{C}_A((1, A), (0, A')) = \emptyset \quad \forall A, A' \in |A|$$

sammensætning af morfier i \mathcal{C}_A er sammensætning af de tilsvarende morfier i A .

(v) $\forall A, B, D, E \in \text{Cat}_0$, $\mathcal{C}_1 \in |S(A, B)|$, $\mathcal{C}_2 \in |S(B, D)|$ og $\mathcal{C}_3 \in |S(D, E)|$ defineres $\alpha(A, B, D, E)_{\mathcal{C}_1, \mathcal{C}_2, \mathcal{C}_3}$ ved

$$(\mathcal{C}_1 * \mathcal{C}_2) * \mathcal{C}_3 \xrightarrow{a(A, B, D, E)_{\mathcal{C}_1, \mathcal{C}_2, \mathcal{C}_3}} \mathcal{C}_1 * (\mathcal{C}_2 * \mathcal{C}_3).$$

er den funktor, der er identisk på objekter, på morfier mellem objekter af formen $(0, A)$, $A \in |A|$, og på morfier mellem objekter af formen $(1, E)$, $E \in |E|$, og for $\xi \in \mathcal{C}_1((0, A), (1, B))$, $\eta \in \mathcal{C}_2((0, B), (1, D))$ og $\delta \in \mathcal{C}_3((0, D), (1, E))$ sendes $cl(cl(\xi, \eta), \delta) \bar{=} cl(\xi, cl(\eta, \delta))$

Trivielle regninger viser, at $a(A, B, D, E)_{\mathcal{C}_1, \mathcal{C}_2, \mathcal{C}_3}$ er veldefineret, at $a(A, B, D, E)_{\mathcal{C}_1, \mathcal{C}_2, \mathcal{C}_3}$ er en funktor, og at $a(A, B, D, E)$ er en naturlig isomorfi.

(ii) $\forall A, B \in \text{Cat}_0$ og $\mathcal{C} \in |\mathcal{S}(A, B)|$ defineres $l(A, B)_{\mathcal{C}} : \mathcal{C}_A * \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{C}$

med

$l(A, B)_{\mathcal{C}}$ er identisk på objekter, på morfier mellem objekter af formen $(0, A)$, $A \in |A|$, og på morfier mellem objekter af formen $(1, B)$, $B \in |B|$, og for $\xi \in \mathcal{C}_A((0, A), (1, A)) = A(A, A)$ og $\delta \in \mathcal{C}((0, A), (1, B))$ er

$$(4.4) \quad cl(\xi, \delta) l(A, B)_{\mathcal{C}} = \xi \cdot \delta, \text{ hvor } \cdot \text{ er sammensætning af morfier i } \mathcal{C}.$$

Må man se, at $l(A, B)_{\mathcal{C}}$ er veldefineret, at $l(A, B)_{\mathcal{C}}$ er en funktor, og at $l(A, B)_{\mathcal{C}}$ er naturlig i \mathcal{C} .

Da $cl(\xi, \delta) = cl(I_A, \xi \cdot \delta)$ for $\xi \in A(A, A)$ og $\delta \in \mathcal{C}((0, A), (1, B))$ er

$l(A, B)_C$ er isomorfi med $l(A, B)_C^{-1}$ bestemt ved

$l(A, B)_C^{-1}$ er identitet på objekter i C , på morfism mellem objekter af formen $(0, A)$, $A \in |A|$, og på morfism mellem objekter af formen $(1, B)$, $B \in |B|$, og for $\delta \in C((0, A), (1, B))$ er $\delta(l(A, B)_C^{-1}) = cl(I_A, \delta)$.

Analogt defineres $r(A, B)$.

Det er trivielt at eftervise, at diagrammerne (1.1.) og (1.2.) kommuterer.

Lad C, A, B være små kategorier. Det gælder da

$C \in S(A, B) \iff \exists$ funktor $F: C \rightarrow \mathcal{D}$, så at den fulde delkategori af C , hvis objekter ved F afbildes i 0 er $(0, A)$, og den fulde delkategori af C , hvis objekter ved F afbildes i 1 er $(1, B)$, hvor (i, A) betegner den kategori, hvis objekter er (i, A) , $A \in |A|$, og hvis morfism er morfism i A , $i = 0, 1$.

Vi definerer nu en biskategori-morfi $\Phi = (\Phi, (-, \cdot)\Phi, \varphi, \varphi, (\cdot, \cdot)\Phi)$ fra Prof til S ved

(i) $\Phi(A) = A$ for alle små kategorier A .

(ii) $\forall A, B \in \text{Cat}_0$ er funktoren $(A, B)\Phi: \text{Prof}(A, B) \rightarrow S(A, B)$ givet ved

1) $\forall S \in |\text{Prof}(A, B)|$ er $S((A, B)\Phi)$ følgende kategori C_S

$$a) |S((A, B)\Phi)| = |C_S| = |A| \overset{\text{disj}}{\cup} |B|$$

$$b) C_S((0, A), (0, A')) = A(A, A') \quad \forall A, A' \in |A|$$

$$C_S((1, B), (1, B')) = B(B, B') \quad \forall B, B' \in |B|$$

$$C_S((1, B), (0, A)) = \emptyset \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

$$C_S((0, A), (1, B)) = (A, B)S \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

c) Identitet på $(0, A) \in C_S$ er $I_A \in A$ og

identitet på $(1, B) \in C_S$ er $I_B \in B$, $\forall A \in |A|, B \in |B|$.

d) Sammensætning af morfism i C_S er givet ved

$$\forall a \in A(A, A'), a' \in A(A', A''), b \in B(B, B'), b' \in B(B', B'').$$

og $f \in (A', B) S$ er

$a \cdot a'$ lig $a \cdot a' \in A$

$b \cdot b'$ lig $b \cdot b' \in B$

$a \cdot f = (f)((a, I_B) S)$ og

$f \cdot b = (f)((I_{A'}, b) S)$

Det er klart, at $I_{A'} \cdot f = f = f \cdot I_B$, og \cdot er associativ.

2) $\forall S_1, S_2 \in |\text{Prof}(A, B)|$ og $\tau: S_1 \implies S_2$ morfi i $\text{Prof}(A, B)$ er $(\tau)((A, B)\Phi)$ følgende funktor F_τ

$$\mathcal{C}_{S_1} = (S_1)((A, B)\Phi) \longrightarrow (S_2)((A, B)\Phi) = \mathcal{C}_{S_2}$$

F_τ er identitetsfunktor på objekter i \mathcal{C}_{S_1} , på morfier mellem objekter af formen $(0, A)$, $A \in |A|$, og på morfier mellem objekter af formen $(1, B)$, $B \in |B|$. For $f \in (A, B) S_1$ er $(f) F_\tau = (f) \tau_{A, B}$.

At F_τ virkelig er en funktor, ses af det kommutative diagram

$$\begin{array}{ccc} (A, B) S_1 & \xrightarrow{\tau_{A, B}} & (A, B) S_2 \\ \downarrow (a, b) S_1 & \text{? (nat. of } \tau) & \downarrow (a, b) S_2 \\ (A', B') S_1 & \xrightarrow{\tau_{A', B'}} & (A', B') S_2 \end{array}$$

for $a \in A(A', A)$ og $b \in B(B, B')$.

Vi skal nu indse, at 1) og 2) gør $(A, B)\Phi$ til en funktor.

Det er klart at $(I_S)((A, B)\Phi)$ er identitetsfunktoren på \mathcal{C}_S og at

$$(\tau_1 \cdot \tau_2)((A, B)\Phi) = F_{\tau_1 \cdot \tau_2} = F_{\tau_1} \cdot F_{\tau_2} \text{ for } \tau_i \in (\text{Prof}(A, B))(S_i, S_{i+1}) \quad i=1, 2.$$

- (iii) $\forall A \in \text{Cat}_0$ er $(A(-, -))((A, A)\varphi) = \mathbb{C}_A = \text{idulitetsobjektet i } \mathcal{S}(A, A), \varphi_A = I_{\mathbb{C}_A}$
 (iv) $\forall A, B, D \in \text{Cat}_0$, $S \in |\text{Prof}(A, B)|$ og $T \in |\text{Prof}(B, D)|$ er

$$\mathbb{C}_{S * T}((0, A), (1, D)) = (A, D)(S * T) = \frac{\bigcup_{B \in |B|} (A, B)S \times (B, D)T}{\equiv_{\text{Prof}}},$$

hvor \equiv_{Prof} er den ækvivalensrelation i $\bigcup_{B \in |B|} [(A, B)S \times (B, D)T]$, der frembringes af relationen \sim_{Prof} , d.v.s. relationen \sim fra (1.5)

$$(\mathbb{C}_S * \mathbb{C}_T)((0, A), (1, D)) = \frac{\bigcup_{B \in |B|} \mathbb{C}_S((0, A), (1, B)) \times \mathbb{C}_T((0, B), (1, D))}{\equiv_S} = \frac{\bigcup_{B \in |B|} (A, B)S \times (B, D)T}{\equiv_S}$$

hvor \equiv_S er den ækvivalensrelation, der frembringes af \sim_S , når \sim_S betegner relationen \sim fra side 4.3.

Lad $\xi_1 \in (A, B)S$, $\xi_2 \in (A, B')S$, $\delta_1 \in (B, D)T$ og $\delta_2 \in (B', D)T$, så er

$$\begin{aligned} (\xi_1, \delta_1) \sim_{\text{Prof}} (\xi_2, \delta_2) &\iff \begin{cases} \exists \beta \in \mathbb{B}(B, B') : \xi_2 = \xi_1 \cdot (\mathbb{I}_{A, \beta})S \wedge \delta_1 = \delta_2 \cdot ((\beta, \mathbb{I}_D)T) \text{ eller} \\ \exists \beta \in \mathbb{B}(B', B) : \xi_1 = \xi_2 \cdot (\mathbb{I}_{A, \beta})S \wedge \delta_2 = \delta_1 \cdot ((\beta, \mathbb{I}_D)T) \end{cases} \\ &\iff \exists \beta \in \mathbb{B}(B, B') : \xi_2 = \xi_1 \cdot \beta \wedge \delta_1 = \beta \cdot \delta_2 \text{ eller } \exists \beta \in \mathbb{B}(B', B) : \xi_1 = \xi_2 \cdot \beta \wedge \delta_2 = \beta \cdot \delta_1 \\ &\iff (\xi_1, \delta_1) \sim_S (\xi_2, \delta_2) \end{aligned}$$

Altså er $\mathbb{C}_{S * T}((0, A), (1, D)) = (\mathbb{C}_S * \mathbb{C}_T)((0, A), (1, D)) \quad \forall A \in |A|, D \in |D|$

og derfor er $\mathbb{C}_{S * T} = \mathbb{C}_S * \mathbb{C}_T$, idet man blot ser, at sammensætning af morfier i de to kategorier også stemmer overens.

$$\varphi(A, B, D)_{S, T} = I_{\mathbb{C}_{S * T}}$$

Vilmaanger nu kun at efterprøve bikalibrimorfie-axiomerne. Da

φ_A er identitet på $\mathbb{C}_A \quad \forall A \in \text{Cat}_0$ og $\varphi(A, B, D)_{S, T} = I_{\mathbb{C}_{S * T}} \quad \forall A, B, D \in \text{Cat}_0$ og

$A \xrightarrow{S} B \xrightarrow{T} D$, indskrænker aksiomerne sig til

I : $Al(2.2)$ kommutativ følger direkte af (1.9) og def. på $a(A, B, D, E)$ side 4.5.

$$I : l(A, B)_{C_S} = (l(A, B)_S) \circ ((A, B) \phi) : C_A * C_S \longrightarrow C_S$$

Dette følger af, at

$$(cl(\xi, \delta)) \circ (l(A, B)_{C_S}) = \sum_{i \in C_S} \xi_i \cdot \delta = \delta((\xi, I_B) S) = (cl(\xi, \delta)) \circ (l(A, B)_S)_{A, B}$$

for $A, A' \in |A|$, $B \in |B|$, $\xi \in A(A, A')$ og $\delta \in (A', B) S$.

$$II : r(A, B)_{C_S} = (r(A, B)_S) \circ ((A, B) \phi) : C_S * C_B \longrightarrow C_S$$

Beweis analogt til II.

ϕ er altså en bikalibreringsform, tilmed en streng bikalibreringsform $\text{Prof} \longrightarrow S$

Nu defineres en bikalibreringsform $\psi = (\psi_+, (\cdot, \cdot) \psi, \psi_-, \psi(\cdot, \cdot, \cdot)) : S \longrightarrow \text{Prof}$

$$(i) \quad \forall A \in \text{Cat}_0 : (A) \psi = A$$

$$(ii) \quad \forall A, B \in \text{Cat}_0 \text{ og } C \in |S(A, B)| \text{ er}$$

$$(C) \circ ((A, B) \psi) : A \longrightarrow B$$

den profunktor S , der er givet ved :

$$(A, B) S = C((0, A), (1, B)) \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

$$(a, b) S = C(a, b) \quad \forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in A(A', A), b \in B(B, B')$$

Lad $C_1, C_2 \in |S(A, B)|$ og $F \in S(A, B)(C_1, C_2)$

$$A \cong \boxed{C_1} \cong B$$

$\downarrow F$

$$A \cong \boxed{C_2} \cong B$$

$$S_i = (C_i) \circ ((A, B) \psi) \quad i = 1, 2$$

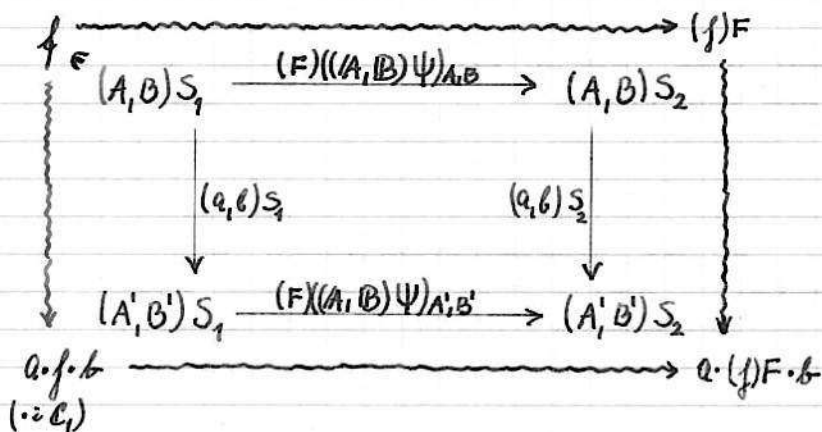
$(F) \circ ((A, B) \psi)$ er den transformation $S_1 \longrightarrow S_2$

der bestemmes ved

$$(A, B) S_1 \longrightarrow (A, B) S_2 \quad \forall A \in |A|, B \in |B|$$

$$f \rightsquigarrow (F)$$

$(F) \circ ((A, B) \psi)_{A, B}$ er naturlig i A og B , idet der for $a \in A(A', A)$ og $b \in B(B, B')$ gælder, at



kommutativ.

$(A, B)\Psi$ er en funktor, idet $(I_C)((A, B)\Psi) = I_S$ og

$$(f)(F_1 \cdot F_2)((A, B)\Psi)_{A, B} = (f)(F_1 \cdot F_2) = ((f)F_1)F_2 = (f)((F_1)((A, B)\Psi) \cdot (F_2)((A, B)\Psi))_{A, B}$$

for $F_i \in \mathcal{S}(A, B)(\mathcal{C}_i, \mathcal{C}_{i+1})$, $i=1, 2$ og $f \in (A, B)S_1 = \mathcal{C}_1((0, A), (1, B))$.

(iii) $\forall A \in \text{Cat}_0$ er profunktorer

$$(\mathcal{C}_A)((A, A)\Psi) : A \longrightarrow A$$

bestemt ved

$$(A, A)((\mathcal{C}_A)((A, A)\Psi)) = \mathcal{C}_A((0, A), (1, A)) = A(A, A) \text{ og}$$

$$(f)((a, a')((\mathcal{C}_A)((A, A)\Psi))) = (f)(\mathcal{C}_A(a, a')) = a \cdot f \cdot a' \text{ for}$$

$A, A', \bar{A}, \bar{A}' \in |A|$, $a \in A(\bar{A}, A)$, $a' \in A(A', \bar{A}')$ og $f \in \mathcal{C}_A((0, A), (1, A)) = A(A, A)$

Altså er

$$(\mathcal{C}_A)((A, A)\Psi) = A(-, -)$$

\forall kan derfor definere $\Psi_A =$ identitetstransformationen på $A(-, -)$.

(iv) $\forall A, B, D \in \text{Cat}_0$, $C \in |\mathcal{S}(A, B)|$ og $\bar{C} \in |\mathcal{S}(B, D)|$

lætt $S = (C)((A, B)\Psi)$ og $\bar{S} = (\bar{C})(B, D)\Psi$. Se er

$$(A, D)((C * \bar{C})((A, D)\Psi)) = (C * \bar{C})(0, A), (1, D) \underset{\uparrow}{=} (A, D)(S * \bar{S}) \quad \forall A \in |A|, D \in |D|.$$

ifølge side 4.8.

og for $A', A \in |A|$, $B \in |B|$, $D, D' \in |D|$, $a \in A(A', A)$, $d \in D(D, D')$,

$\xi \in C((0, A), (1, B))$ og $\delta \in \bar{C}((0, B), (1, D))$ er

$$(cl(\xi, \delta)(a, d)(C * \bar{C})(A, D)\psi)) = (cl(\xi, \delta)(C * \bar{C})(a, d)) = cl(a \cdot \xi, \delta \cdot d)$$

$\begin{array}{c} \uparrow \quad \uparrow \\ \xi \in C \quad \delta \in C \\ \downarrow \quad \downarrow \end{array}$

$$og (cl(\xi, \delta)(a, d)(S * \bar{S})) = cl((\xi)(a, I_B)S), (\delta)(I_B, d)T) = cl(a \cdot \xi, \delta \cdot d)$$

Altså er

$$(C * \bar{C})(A, D)\psi = (C)(A, B)\psi * (\bar{C})(B, D)\psi$$

Vi kan derfor definere $\psi(A, B, D)_{C, \bar{C}} = \text{identitetstransformationen p\aa}$
 $(C * \bar{C})(A, D)\psi$.

Ligesom ved ϕ ser man let, at ψ opfylder bikategorimorfie - aksiomerne.

Da $\psi_A = I_{A, (-)}$ $\forall A \in \text{Cat}_0$ og $\psi(A, B, D)_{C, \bar{C}} = \text{identitetstransf. p\aa}$ $(C * \bar{C})(A, D)\psi$

$\forall A, B, D \in \text{Cat}_0$, $C \in |S(A, B)|$ og $\bar{C} \in |S(B, D)|$, er ψ en streng bikategorimorfie $S \longrightarrow \text{Prof}$.

Vi efterpr\u00f8ver nu 1) - 4) i definitionen 12 for $F = \psi$, $G = \phi$, $\bar{S} = \text{Prof}$

1), 3) og 4) er trivielt opfyldt.

2) $\forall A, B \in \text{Cat}_0$ er

a) $(C)(A, B)\psi \cdot (A, B)\phi$ det objekt i $S(A, B)$, for hvilket

$$(C)(A, B)\psi \cdot (A, B)\phi((0, A), (1, B)) = (A, B)((C)(A, B)\psi) = C((0, A), (1, B)).$$

Da sammens\u00e6tning i de to kategorier ogs\u00e5 stemmer overens er

$$(C)(A, B)\psi \cdot (A, B)\phi = C \quad \forall C \in |S(A, B)|$$

Lad $C_i \in |S(A, B)|$, $i = 1, 2$ og $F \in S(A, B)(C_1, C_2)$, s\u00e5 er

$(F)(A, B)\psi \cdot (A, B)\phi$ den morfie i $S(A, B)$ fra C_1 til C_2 , der

bestemmes af

$$(\xi)(F)(A, B)\psi \cdot (A, B)\phi = (\xi)(F)(A, B)\psi_{A, B} = \xi F$$

for $\xi \in C_1((0, A), (1, B))$.

$$\text{d.v.s. } (F)(A, B)\psi \cdot (A, B)\phi = F.$$

$((A, B)\psi) \cdot ((A, B)\phi)$ er alts\u00e5 identitetsfunktionen p\u00e5 $S(A, B)$.

b) for $S \in \text{Prof}(A, B)$ er $(S)(A, B)\phi \cdot (A, B)\psi$ den profunktor

$A \longrightarrow B$, for hvilken

$$(A, B)(S((A, B)\phi) \cdot ((A, B)\psi)) = (S((A, B)\phi))(0, A), (1, B) = (A, B)S, \forall A \in |A| \text{ og } B \in |B|.$$

og $\forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in A(A', A), b \in B(B, B')$ og $f \in (A, B)S$ er

$$\begin{aligned} (f)((a, b)(S((A, B)\phi) \cdot (A, B)\psi)) &= (f)((S((A, B)\phi))(a, b)) \\ &= a \cdot f \cdot b \quad \text{med } \bar{i} \in S((A, B)\phi). \\ &= (f)((a, b)S). \end{aligned}$$

Altså er $S((A, B)\phi \cdot (A, B)\psi) = S$

Lad nu $S_i \in |\text{Prof}(A, B)|$, $i = 1, 2$, og $S_1 \xrightarrow{\tau} S_2$ er morfisme \bar{i}

$\text{Prof}(A, B)$, så er transformationen $(\tau)((A, B)\phi \cdot (A, B)\psi)$ fra S_1 til S_2

bestemt ved

$$\begin{array}{ccc} (A, B)S_1 & \xrightarrow{(\tau)((A, B)\phi \cdot (A, B)\psi)_{A, B}} & (A, B)S_2 \\ f & \rightsquigarrow & (f)((\tau)((A, B)\phi)) = (f)\tau_{A, B} \end{array}$$

Altså er

$$(\tau)((A, B)\phi \cdot (A, B)\psi) = \tau$$

$(A, B)\phi \cdot (A, B)\psi$ er altså identitetsfunktionen på $\text{Prof}(A, B)$.

Dette beviser:

Sætning 1: Prof af Bikalgoritier af cylinder-kategorier er isomorfe bikalgoritier.

7 praktisk er det ofte lettere at arbejde med Bikalgoritier af cylinder-kategorier end med Prof , fordi \bar{i} -cellerne og sammensætning af \bar{i} -celler i først nævnte bikalgoritier har en direkte geometrisk betydnings.

Sætning 1 viser, at man kan tillade sig dette.

§5: Konstruktion af cokommutativiteter
ved hjælp af profunktorer.

Lad A_0, A_1 og B være kategorier og F_0, F_1 funktorer

$$A_0 \xrightarrow{F_0} B \xleftarrow{F_1} A_1$$

Definition 14: Ved kommutativitet (F_0, F_1) forstås følgende kategori.

(i) Objekterne \bar{i} (F_0, F_1) er tripler (A_0, A_1, β) , hvor $A_i \in |A_i|$, $i = 0, 1$, og $\beta \in B(A_0 F_0, A_1 F_1)$.

$$\begin{array}{c} A_0 F_0 \\ \downarrow \beta \\ A_1 F_1 \end{array}$$

(ii) En morfi fra objektet (A_0, A_1, β) til objektet (A'_0, A'_1, β') \bar{i} (F_0, F_1) er et ordnet par (a_0, a_1) , hvor $a_i \in A_i(A_i, A'_i)$ $i = 0, 1$, sådan at diagrammet

$$(5.1) \quad \begin{array}{ccc} A_0 F_0 & \xrightarrow{a_0 F_0} & A'_0 F_0 \\ \downarrow \beta & & \downarrow \beta' \\ A_1 F_1 & \xrightarrow{a_1 F_1} & A'_1 F_1 \end{array}$$

kommuterer

(iii) $I_{(A_0, A_1, \beta)} = (I_{A_0}, I_{A_1}) \quad \forall$ objekter $(A_0, A_1, \beta) \bar{i}$ (F_0, F_1)

(iv) Lad (a_0, a_1) være en morfi fra (A_0, A_1, β) til (A'_0, A'_1, β') og (a'_0, a'_1) en morfi fra (A'_0, A'_1, β') til (A''_0, A''_1, β'') \bar{i} (F_0, F_1)

$$(5.2) \quad \begin{array}{ccccc} A_0 F_0 & \xrightarrow{a_0 F_0} & A'_0 F_0 & \xrightarrow{a'_0 F_0} & A''_0 F_0 \\ \downarrow \beta & \circlearrowright & \downarrow \beta' & \circlearrowright & \downarrow \beta'' \\ A_1 F_1 & \xrightarrow{a_1 F_1} & A'_1 F_1 & \xrightarrow{a'_1 F_1} & A''_1 F_1 \end{array}$$

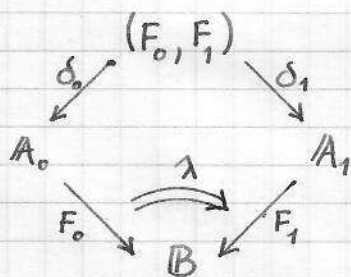
$$\text{så er } (a_0, a_1) \cdot (a'_0, a'_1) = (a_0 \cdot a'_0, a_1 \cdot a'_1)$$

Da F_0 og F_1 er funktorer, ser vi af (5.2) at (a_0, a_1) er en morfi i (F_0, F_1) fra (A_0, A_1, β) til (A''_0, A''_1, β'') .

Kategoriaksionerne er klart opfyldt.

Kategorien (F_0, F_1) kommer til verden udstyret med to funktorer δ_0 og δ_1 og en transformation $\lambda: \delta_0 \cdot F_0 \implies \delta_1 \cdot F_1$,

(5.3)



hvor δ_i er defineret ved: $(A_0, A_1, \beta) \delta_i = A_i \quad \forall (A_0, A_1, \beta) \in |(F_0, F_1)|$
 $(a_0, a_1) \delta_i = a_i \quad \text{for alle morfier } (a_0, a_1) \in (F_0, F_1)$

for $i = 0, 1$, og λ er defineret ved

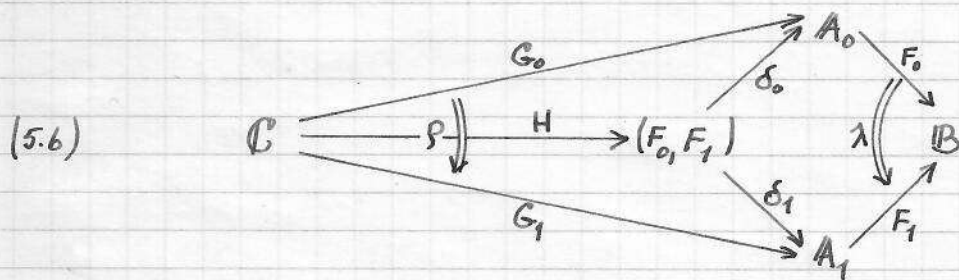
$$(5.4) \quad (A_0, A_1, \beta) \delta_0 \cdot F_0 = A_0 F_0 \xrightarrow{\lambda_{(A_0, A_1, \beta)} = \beta} A_1 F_1 = (A_0, A_1, \beta) \delta_1 \cdot F_1$$

lad (a_0, a_1) være en morfi i (F_0, F_1) fra (A_0, A_1, β) til (A'_0, A'_1, β') , så er

$$(5.5) \quad \begin{array}{ccc} A_0 F_0 & \xrightarrow{\lambda_{(A_0, A_1, \beta)} = \beta} & A_1 F_1 \\ \downarrow (a_0, a_1) \delta_0 \cdot F_0 = a_0 F_0 & \circlearrowleft & \downarrow a_1 F_1 = (a_0, a_1) \delta_1 \cdot F_1 \\ A'_0 F_0 & \xrightarrow{\lambda_{(A'_0, A'_1, \beta')} = \beta'} & A'_1 F_1 \end{array}$$

kommutativ, pr. def. af morfi i (F_0, F_1) . Altså er λ naturlig.

Man efterviser let, at (F_0, F_1) har følgende universelle egenskab:



(*) $\left\{ \begin{array}{l} \text{Hvis } \mathcal{C} \text{ er en kategori, } G_i : \mathcal{C} \longrightarrow A_i, i=0,1, \text{ er funktioner, og } \rho \text{ er} \\ \text{en transformation } G_0 F_0 \xrightarrow{\rho} G_1 F_1, \text{ findes der netop en funktion } H: \\ \mathcal{C} \longrightarrow (F_0, F_1), \text{ s\u00e5ledes at } H \delta_i = G_i, i=0,1, \text{ og } H \circ \lambda = \rho \end{array} \right.$

Man efterviser let, at (*) bestemmer (F_0, F_1) entydigt op til isomorfi af kategorier. Det er derfor muligt at definere kommakategorier i en vilk\u00e5rlig 2-kategori p\u00e5 f\u00f8lgende m\u00e5de:

Definition 15: Lad \mathcal{S} v\u00e6re en vilk\u00e5rlig 2-kategori, A_0, A_1, B objekter i \mathcal{S} og $F_i \in |\mathcal{S}(A_i, B)|$ \bar{u} -celler i \mathcal{S} for $i=0,1$.

Ved en kommakategori (F_0, F_1) i \mathcal{S} forst\u00e5s et objekt (F_0, F_1) i \mathcal{S} sammen med \bar{u} -celler $\delta_i \in |\mathcal{S}((F_0, F_1), A_i)|$ $\bar{u}=0,1$ og en 0 -celle λ i $\mathcal{S}((F_0, F_1), B)$ fra $\delta_0 * F_0$ til $\delta_1 * F_1$, s\u00e5ledes at der for ethvert objekt C i \mathcal{S} med \bar{u} -celler $G_i \in |\mathcal{S}(C, A_i)|$ $\bar{u}=0,1$ og en 1 -celle $\rho \in \mathcal{S}(C, B)(G_0 * F_0, G_1 * F_1)$ findes netop en \bar{u} -celle $H \in |\mathcal{S}(C, (F_0, F_1))|$, s\u00e5ledes at $H * \delta_i = G_i$ $\bar{u}=0,1$ og diagrammet

(5.7)

$$\begin{array}{ccc} H * (\delta_0 * F_0) & \xrightarrow{H * \lambda} & H * (\delta_1 * F_1) \\ \uparrow a(C, (F_0, F_1), A_0, B)_{H, \delta_0, F_0} & & \uparrow a(C, (F_0, F_1), A_1, B)_{H, \delta_1, F_1} \\ G_0 * F_0 = (H * \delta_0) * F_0 & \xrightarrow{\rho} & (H * \delta_1) * F_1 = G_1 * F_1 \end{array}$$

kommuterer.

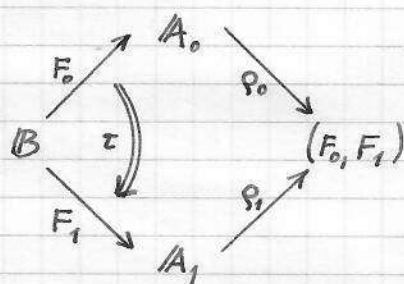
Det ses til, at definitionen 15 bestemmer S -kommakategorier op til isomorfi af objekter i S . Man kunne forestille sig kommakategorier defineret i en vilkårlig bikkategori ved hjælp af def. 15; men så vil de ikke længere være bestemt op til isomorfi - ikke engang op til ækvivalens - af objekter i S . (definitionen på ækvivalens af kategorier kan naturligvis overføres til vilkårlige bikkategorier.)

Definition 16: Ved en cokommakategori forstås en kommakategori i Cat^{e} .

Proposition 11: Lad A_0, A_1, B være små kategorier, og lad $F_i: B \longrightarrow A_i$, $i = 0, 1$, være funktorer. Så eksisterer cokommakategorien (F_0, F_1)

Beweis:

(5.8)



Vi danner profunktorerne $\bar{F}_0 = A_0(-, -F_0) \in \text{Prof}(A_0, B)$,

$\underline{E}_1 = A_1(-F_1, -) \in \text{Prof}(B, A_1)$,

$\bar{F}_0 * \underline{E}_1 \in \text{Prof}(A_0, A_1)$.

Ifølge sætning 1 svarer $\bar{F}_0 * \underline{E}_1$ uløydigt til en cylinderkategori \mathbb{C}

(5.9)

$$A_0 \xrightarrow[\rho_0]{\cong} \left(\begin{array}{c} \text{---} \text{---} \text{---} \\ \text{---} \text{---} \text{---} \end{array} \right) \mathbb{C} \xleftarrow[\rho_1]{\cong} A_1$$

Vi definerer: $(F_0, F_1) = \mathbb{C}$ og $\rho_i =$ "indlægningen" af A_i i \mathbb{C} for $i = 0, 1$.

Lad $B \in |B|$. Vi skal så have fat i en morfisme $\tau_B \in \mathbb{C}(BF_0\rho_0, BF_1\rho_1)$.

(5.10)

$$A_0 \cong \left(\begin{array}{c} \text{---} \text{---} \text{---} \\ \text{---} \text{---} \end{array} \right) \mathbb{C} \xleftarrow[\rho_1]{\cong} A_1$$

τ_B

$$\begin{aligned} \text{Pr. def. er } \mathcal{C}(BF_0\rho_0, BF_1\rho_1) &= (BF_0, BF_1)(\bar{F}_0 * E_1) \\ &= \bigcup_{x \in |B|} \underbrace{A_0(BF_0, xF_0) \times A_1(xF_1, BF_1)}_{\equiv} \end{aligned}$$

$$\text{Vi sætter } \tau_B = \text{cl} \left(\begin{array}{c} I_{BF_0} \\ \uparrow i_{A_0} \end{array}, \begin{array}{c} I_{BF_1} \\ \uparrow i_{A_1} \end{array} \right).$$

τ_B er naturlig i B , idet der for $b \in B(B, B')$ gælder, at diagrammet

$$(5.11) \quad \begin{array}{ccc} BF_0\rho_0 & \xrightarrow{\tau_B} & BF_1\rho_1 \\ \downarrow \wr_{F_0} = \wr_{F_0\rho_0} & & \downarrow \wr_{F_1\rho_1} = \wr_{F_1} \\ B'F_0\rho_0 & \xrightarrow{\tau_{B'}} & B'F_1\rho_1 \end{array}$$

kommutterer. Dette følger direkte af definitionen på sammensætning af morfismer i \mathcal{C} (side 4.7)

Vi skal nu overbevise os om, at $\mathcal{C}, \rho_0, \rho_1, \tau$ har den universelle egenskab.

lad \mathcal{D} være en lille kategori, $G_{\bar{i}}: A_{\bar{i}} \rightarrow \mathcal{D}$, $\bar{i}=0,1$, funktorer og $\gamma: F_0 \cdot G_0 \xrightarrow{\cong} F_1 \cdot G_1$ en transformation

$$(5.12) \quad \begin{array}{ccccc} & & A_0 & & \\ & F_0 \nearrow & & \searrow P_0 & G_0 \nearrow \\ B & \tau \curvearrowright & & C & \xrightarrow{H} \curvearrowright \gamma & D \\ & F_1 \searrow & A_1 & \nearrow P_1 & G_1 \searrow \end{array}$$

Hvis $H: C \rightarrow D$ opfylder betingelserne: $P_{\bar{i}} \cdot H = G_{\bar{i}}$, $\bar{i}=0,1$, og $\tau \cdot H = \gamma$, er følgende ligninger nødvendigvis opfyldt:

$$1) \forall A_0 \in |A_0| : (A_0)_{\rho_0} H = A_0 G_0$$

$$2) \forall A_1 \in |A_1| : (A_1)_{\rho_1} H = A_1 G_1$$

$$3) \forall A_0 \in |A_0|, A_1 \in |A_1|, B \in |B|, \xi \in (A_0, B) \overline{F}_0 = A_0(A_0, B) F_0 \text{ og} \\ \delta \in (B, A_1) \underline{E}_1 = A_1(B, A_1) \underline{E}_1$$

$$(cl(\xi, \delta)) H = (\xi \cdot cl(I_{BF_0}, I_{BF_1}) \cdot \delta) H = \xi G_0 \cdot \gamma_B H \cdot \delta G_1 = \xi G_0 \cdot \gamma_B \cdot \delta G_1$$

$$4) \forall A_0, A'_0 \in |A_0| \text{ og } a_0 \in A_0(A_0, A'_0) = C(A_0 \rho_0, A'_0 \rho_0) \text{ u}$$

$$(a_0)_{\rho_0} H = (a_0) H = (a_0) G_0$$

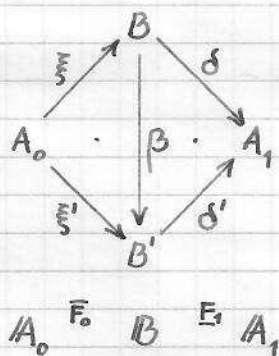
$$5) \forall A_1, A'_1 \in |A_1| \text{ og } a_1 \in A_1(A_1, A'_1) = C(A_1 \rho_1, A'_1 \rho_1) \text{ u}$$

$$(a_1)_{\rho_1} H = (a_1) H = (a_1) G_1$$

Heraf ser vi, at der findes højst én funktor $H: \mathbb{C} \longrightarrow \mathbb{D}$, der opfylder de stillede betingelser.

Vi definerer nu H på objekter i \mathbb{C} ved 1) og 2) og på morfism i \mathbb{C} ved 3), 4) og 5).

H er veldefineret, idet der for $\xi \in (A_0, B) \overline{F}_0$, $\xi' \in (A_0, B') \overline{F}_0$, $\delta \in (B, A_1) \underline{E}_1$, $\delta' \in (B', A_1) \underline{E}_1$ og $\beta \in B(B, B')$ gælder



$$(\xi)(I_{A_0}, \beta) \overline{F}_0 = \xi \cdot \beta F_0 = \xi' \wedge (\delta')(I_{B'}, \beta) \underline{E}_1 = \beta F_1 \cdot \delta' = \delta$$



$$(cl(\xi, \delta)) H = \xi G_0 \cdot \gamma_B \cdot \delta G_1 = \xi G_0 \cdot \gamma_B \cdot \beta F_1 G_1 \cdot \delta' G_1$$

$$= \xi G_0 \cdot \beta F_0 G_0 \cdot \gamma_{B'} \cdot \delta' G_1 \quad , \text{fordi } \gamma_B \text{ er naturlig i } B$$

$$= \xi' G_0 \cdot \gamma_{B'} \cdot \delta' G_1 = (cl(\xi', \delta')) H.$$

H er en funktor, idet

$$\forall A_0 \in |A_0| : (I_{A_0})H = (I_{A_0})G_0 = I_{A_0 G_0} = I_{A_0 S_0} H \quad \text{og}$$

$$\forall A_1 \in |A_1| : (I_{A_1})H = (I_{A_1})G_1 = I_{A_1 G_1} = I_{A_1 S_1} H$$

At H kommuterer med sammensætning af morfier, følger af lide 4.7. og definitionen på H .

Hermed er prop. 11 bevist.

§ 6: Adjungerede profunktorer og promonader.

Det er velkendt, f.eks. fra [9], [2] og [8], at adjungerede én-celler i 2-kategorien af funktorer giver anledning til en Cal-monad, og at enhver Cal-monad giver anledning til et par (oftest endda mange par) adjungerede én-celler i Cal, som på denne måde frembringer den givne Cal-monad.

Vi skal nu vise, at noget tilsvarende gælder i Prof.

Lad A og B være små kategorier, og lad $F \in \text{Prof}(A, B)$ og $G \in \text{Prof}(B, A)$ være adjungerede profunktorer, $F \dashv G$ (med η, ϵ)

$$T = F * G \in \text{Prof}(A, A)$$

Lad η være frontadjunktionen for $F \dashv G$, så er η en transformation

$$A(-, -) \implies T \text{ i } \text{Prof}(A, A)$$

Hvis vi yderligere sætter

$$(6.1) \quad \mu = a(A, B, A, A)_{F, G, T} \cdot (F * a(B, A, B, A)_{G, F, G}^{-1}) \cdot (F * (\epsilon * G)) \cdot (F * l(B, A)_G)$$

hvor ϵ er lodadjunktionen for $F \dashv G$, (d.v.s. μ er bestemt ved, at diagrammet

$$(6.2) \quad \begin{array}{ccc} T * T = (F * G) * (F * G) & \xrightarrow{\mu} & F * G = T \\ \downarrow a(A, B, A, A)_{F, G, T} & & \uparrow F * l(B, A)_G \\ F * (G * (F * G)) & & \\ \downarrow F * a(B, A, B, A)_{G, F, G}^{-1} & & \\ F * ((G * F) * G) & \xrightarrow{F * (\epsilon * G)} & F * (B(-, -) * G) \end{array}$$

kommulerer), gælder følgende:

Sætning 2: (T, η, μ) er en promonad i A .

Beweis: Vi mangler kun at efterprøve, at diagrammerne (2.5), (2.6) og (2.7) kommuterer.

(55) kommuterer, idet der for $B, B' \in |B|$, $A, A' \in |A|$, $\xi \in \mathcal{B}(B, B')$, $\delta \in (B', A')G$ og $\rho \in (A', A)(F * G)$ gælder

$$\begin{aligned} & (\text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \rho)) \left(a(B, B, A, A)_{\mathcal{B}(-, -), G, F * G} \cdot l(B, A)_{G * (F * G)} \right)_{B, A} \\ &= (\text{cl}(\xi, \text{cl}(\delta, \rho)) (l(B, A)_{G * (F * G)})_{B, A} \\ &= (\text{cl}(\delta, \rho)) ((\xi, I_A) (G * (F * G))) \\ &= \text{cl}(\delta((\xi, I_A)G), \rho((I_{A'}, I_A)(F * G))) \\ &= \text{cl}(\delta((\xi, I_A)G), \rho) = (\text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \rho)) (l(B, A)_{G * (F * G)})_{B, A} \end{aligned}$$

Hermed er beviset for sat. 2 fuldført.

Bemærkning: Forstående bevis er der kun benyttet sin. 2-kategori-egenskaber bortset fra bevis for, at (5), (55) og det tilsvarende diagram fra (2.6) kommuterer. Da disse diagrammer kun indeholder a , v og l , gælder sat. 2 i en vilkårlig 2-kategori, såfremt formlerne ovenfor side 1.3 holder stik.

Laad nu $F: A \longrightarrow B$ og $G: B \longrightarrow A$ være adjungerede $\bar{1}$ -celler i 2-kategorien af funktorer, $F \dashv G$, med frontadjunktion η og endadjunktion ε . Ifølge proposition 6 er $\bar{G} \dashv \bar{F}$ med frontadjunktion $\bar{\eta} \cdot f(B, A, B)_{G, F}^{-1}$ og endadjunktion $f(A, B, A)_{F, G} \cdot \bar{\varepsilon}$, hvor $f(\cdot, \cdot, \cdot)$ er bestemt ved (3.10). $\bar{G} \dashv \bar{F}$ giver ifølge sat. 2 anledning til promonaden

$$(6.5) \quad (T_{11}, \eta_{11}, \mu_1) = (\bar{G} * \bar{F}, \bar{\eta} \cdot f(B, A, B)_{G, F}^{-1}, \mu_1)$$

i A , hvor μ_1 er bestemt ved, at følgende diagram kommuterer

$$\begin{array}{ccc}
 (\bar{G} * \bar{F}) * (\bar{G} * \bar{F}) & \xrightarrow{\mu_1} & \bar{G} * \bar{F} \\
 \downarrow \alpha(A, B, A, A)_{\bar{G}, \bar{F}, \bar{G} * \bar{F}} & & \uparrow \bar{G} * l(B, A)_{\bar{F}} \\
 (6.6) \quad \bar{G} * (\bar{F} * (\bar{G} * \bar{F})) & \simeq & \bar{G} * (B(-, -) * \bar{F}) \\
 \downarrow \bar{G} * \alpha(B, A, B, A)_{\bar{F}, \bar{G}, \bar{F}}^{-1} & & \uparrow \bar{B} * (\bar{E} * \bar{F}) \\
 \bar{G} * ((\bar{F} * \bar{G}) * \bar{F}) & \xrightarrow{\bar{G} * (f(A, B, A)_{\bar{F}, \bar{G}} * \bar{F})} & \bar{G} * (\bar{G} \cdot \bar{F} * \bar{F})
 \end{array}$$

På den anden side giver $F \dashv G$ anledning til Coal-monaden

$(F \cdot G, \eta, F \circ \varepsilon \circ G)$ i \mathcal{A} (jfr. [9] og [10]), som ifølge proposition 9 side 3.12 ind \dashv fores i promonaden $(\overline{F \cdot G}, \bar{\eta}, f(A, A, A)_{F \cdot G, F \cdot G} \cdot \overline{F \circ \varepsilon \circ G})$ i \mathcal{A} .

Vi sætter

$$(6.7) \quad (T_2, \eta_2, \mu_2) = (\overline{F \cdot G}, \bar{\eta}, f(A, A, A)_{F \cdot G, F \cdot G} \cdot \overline{F \circ \varepsilon \circ G})$$

Der gælder da

Proposition 12: (T_1, η_1, μ_1) og (T_2, η_2, μ_2) er isomorfe promonader i \mathcal{A} .

når isomorfi mellem bikategoriemonader defineres ved

Definition 17: Lad S være en vilkårlig bikategori og A et vilkårligt objekt i S .

To S -monader (T_1, η_1, μ_1) og (T_2, η_2, μ_2) i \mathcal{A} siges at være isomorfe, såfremt der findes en isomorfi

$$\sigma: T_1 \longrightarrow T_2 \text{ i } \mathcal{S}(A, A),$$

$$\text{så at } \eta_2 = \eta_1 \cdot \sigma \text{ og } (\sigma * \sigma) \mu_2 = \mu_1 \cdot \sigma.$$

Det er klart, at isomorfi mellem S -monader er en ækvivalensrelation.

Bewis for prop. 12: Ifølge prop. 5, side 3.8, er \dashv en streng bikategori-isomorfi.

$$\overline{G} * \overline{F} \xrightarrow{f(B, A, B)_{G, F}} \overline{F \cdot G} \quad \text{fra (3.10)}$$

in altså en naturlig isomorfi $T_1 \implies T_2$.

$$\begin{aligned} \eta_1 \cdot f(B, A, B)_{G, F} &= \overline{\eta} \cdot f(B, A, B)_{G, F}^{-1} \cdot f(B, A, B)_{G, F} = \overline{\eta} = \eta_2 \text{ og} \\ & (f(B, A, B)_{G, F} * f(B, A, B)_{G, F}) \cdot \mu_2 \\ &= (f(B, A, B)_{G, F} * f(B, A, B)_{G, F}) \cdot f(A, A, A)_{F \cdot G, F \cdot G} \cdot \overline{F \circ \varepsilon \circ G}, \text{ mens} \\ \mu_1 \cdot f(B, A, B)_{G, F} &= \\ & \alpha(A, B, A, A)_{\overline{G}, \overline{F}, \overline{G} * \overline{F}} \cdot (\overline{G} * \alpha(B, A, B, A)_{\overline{F}, \overline{G}, \overline{F}})^{-1} \cdot (\overline{G} * (f(A, B, A)_{F, G} * \overline{F})) \cdot \\ & \quad \cdot (\overline{G} * (\overline{\varepsilon} * \overline{F})) \cdot (\overline{G} * l(B, A)_{\overline{F}}) \cdot f(B, A, B)_{G, F} \end{aligned}$$

Tou $A, A', A'' \in |A|$, $B, B' \in |B|$, $\xi \in (A, B)\overline{G} = A(A, B)\overline{G}$,

$\delta \in (B, A')\overline{F} = B(B, A')\overline{F}$, $\xi' \in (A', B')\overline{G} = A(A', B')\overline{G}$ og

$\delta' \in (B', A'')\overline{F} = B(B', A'')\overline{F}$ nu

$$(cl(cl(\xi, \delta), cl(\xi', \delta'))) (f(B, A, B)_{G, F} * f(B, A, B)_{G, F})_{A, A''} \cdot \mu_{2, A, A''}$$

$$= (cl(\xi \cdot \delta G, \xi' \cdot \delta' G)) \mu_{2, A, A''}, \text{ ifølge (3.10)}$$

$$= (\xi \cdot \delta G \cdot ((\xi' \cdot \delta' G)(F \cdot G))) \overline{F \circ \varepsilon \circ G}_{A, A''}$$

$$(6.8) \quad = \xi \cdot \delta G \cdot \xi'(F \cdot G) \cdot \delta'(G \cdot F \cdot G) \cdot \varepsilon_{A'' F} G$$

og

$$(cl(cl(\xi, \delta), cl(\xi', \delta'))) (\mu_1 \cdot f(B, A, B)_{G, F})_{A, A''}$$

$$= (cl(\xi, cl(cl(\delta, \xi'), \delta'))) ((\overline{G} * (f(A, B, A)_{F, G} * \overline{F})) \cdot (\overline{G} * (\overline{\varepsilon} * \overline{F})) \cdot (\overline{G} * l(B, A)_{\overline{F}}) \cdot f(B, A, B)_{G, F})_{A, A''}$$

$$= (cl(\xi, cl(\delta \cdot \xi' F, \delta'))) ((\overline{G} * (\overline{\varepsilon} * \overline{F})) \cdot (\overline{G} * l(B, A)_{\overline{F}}) \cdot f(B, A, B)_{G, F})_{A, A''}$$

$$= (cl(\xi, cl(\delta \cdot \xi' F \cdot \varepsilon_{B'}, \delta'))) ((\overline{G} * l(B, A)_{\overline{F}}) \cdot f(B, A, B)_{G, F})_{A, A''}$$

$$= (\text{cl}(\xi, \delta \cdot \xi' F \cdot \varepsilon_B \cdot \delta')) (f(B, A, B)_{G, F})_{A, A}$$

$$(6.9) \quad = \xi \cdot \delta G \cdot \xi' F G \cdot \varepsilon_B \cdot G \cdot \delta' G$$

På grund af ε 's naturlighed er $\varepsilon_B \cdot \delta' = \delta' G F \cdot \varepsilon_{A'F}$, altså
(6.8) ligger (6.9).

Herved er beviset for propositionen færdigt.

lad F, G, η, ε være som på side 6.1

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \xrightarrow{G} \end{array} B,$$

og lad T betegne profunktorer $G * F \in \text{Prof}(B, B)$.

Der gælder da

Sætning 3: (T, ε, δ) er en procomonad i B , når δ er bestemt ved, at diagrammet

$$(6.10) \quad \begin{array}{ccc} T = G * F & \xrightarrow{\delta} & (G * F) * (G * F) = T * T \\ \downarrow G * (A, B)_F^{-1} & & \uparrow a(B, A, B)_{G, F, G * F}^{-1} \\ G * (A, -) * F & \xrightarrow{G * (\eta * F)} & G * ((F * G) * F) \\ & & \uparrow G * a(A, B, A, B)_{F, G, F} \end{array}$$

kommuterer.

Beweis: Analogt til beviset for sat. 2.

Laad nu igen

$$F: A \longrightarrow B \quad \text{og}$$

$$G: B \longrightarrow A$$

en adjungerede η - eller ϵ -2-kategori af funktorer, $F \dashv G$, med
 frontadjunktion η og indadjunktion ϵ .

De adjungerede profunktorer $\bar{G} \dashv \bar{F}$ giver ifølge sætning 3 anledning
 til procomonader

$$(6.11) \quad (T', \epsilon', \delta') = (\bar{F} * \bar{G}, f(A, B, A)_{\bar{F}, \bar{G}} \cdot \bar{\epsilon}, \delta')$$

i \mathcal{B} , hvor δ' er bestemt ved, at følgende diagram kommuterer

$$(6.12) \quad \begin{array}{ccc} T' = \bar{F} * \bar{G} & \xrightarrow{\delta'} & (\bar{F} * \bar{G}) * (\bar{F} * \bar{G}) = T' * T' \\ \downarrow \bar{F} * l(A, B)_{\bar{F}}^{-1} & & \uparrow a(B, A, B)_{\bar{F}, \bar{G}, \bar{F} * \bar{G}}^{-1} \\ \bar{F} * (A(-, -) * \bar{G}) & & \bar{F} * (\bar{G} * (\bar{F} * \bar{G})) \\ \downarrow \bar{F} * (\eta * \bar{G}) & & \uparrow \bar{F} * a(A, B, A)_{\bar{G}, \bar{F}, \bar{G}} \\ \bar{F} * (\bar{F} \cdot \bar{G} * \bar{G}) & \xrightarrow{\bar{F} * (f(B, A, B)_{\bar{G}, \bar{F}}^{-1})} & \bar{F} * ((\bar{G} * \bar{F}) * \bar{G}) \end{array}$$

$f(-, -, -)$ er givet ved (3.10).

På den anden side giver $F \dashv G$ anledning til comonader $(G \cdot F, \epsilon, G \circ \eta \circ F)$
 i \mathcal{B} , som ifølge proposition 9 side 3.12 ved $\bar{}$ føres i procomonader

$$(6.13) \quad (T'', \epsilon'', \delta'') = (\bar{G} \cdot \bar{F}, \bar{\epsilon}, \bar{G} \circ \bar{\eta} \circ \bar{F} \cdot f(B, B, B)_{\bar{G}, \bar{F}, \bar{G}}^{-1}) \quad \text{i } \mathcal{B}.$$

Proposition 13: $(T', \varepsilon', \delta')$ og $(T'', \varepsilon'', \delta'')$ er isomorfe procomonader^(*) i \mathcal{B} .

Bevis: $f(A, B, A)_{F, G} : \bar{F} * \bar{G} \implies \bar{G} \cdot \bar{F}$ fra (3.10)

er ifølge proposition 5 side 3.8 en naturlig isomorfi $T' \implies T''$

$$f(A, B, A)_{F, G} \cdot \varepsilon'' = f(A, B, A)_{F, G} \cdot \bar{\varepsilon} = \varepsilon',$$

og for $B, B' \in |B|$, $A \in |A|$, $\xi \in (B, A) \bar{F} = \mathcal{B}(B, A, F)$ og $\rho \in (A, B') \bar{G}$

er

$$(\text{cl}(\xi, \rho))(\delta' \cdot (f(A, B, A)_{F, G} * f(A, B, A)_{F, G}))_{B, B'}$$

$$= (\text{cl}(\xi, \text{cl}(I_A, \rho)))((\bar{F} * (\eta * \bar{G})) \cdot (\bar{F} * (f(B, A, B)_{G, F}^{-1} * \bar{G}))) \cdot (\bar{F} * a(A, B, A, B)_{\bar{G}, \bar{F}, \bar{G}})) \cdot$$

$$\cdot a(B, A, B, B)_{\bar{F}, \bar{G}, \bar{F} * \bar{G}}^{-1} \cdot (f(A, B, A)_{F, G} * f(A, B, A)_{F, G})_{B, B'}$$

$$= (\text{cl}(\xi, \text{cl}(\eta_A, \rho)))((\bar{F} * (f(B, A, B)_{G, F}^{-1} * \bar{G})) \cdot (\bar{F} * a(A, B, A, B)_{\bar{G}, \bar{F}, \bar{G}})) \cdot a(B, A, B, B)_{\bar{F}, \bar{G}, \bar{F} * \bar{G}}^{-1} \cdot$$

$$\cdot (f(A, B, A)_{F, G} * f(A, B, A)_{F, G})_{B, B'}$$

$$= (\text{cl}(\xi, \text{cl}(\text{cl}(\eta_A, I_{AF}), \rho)))((\bar{F} * a(A, B, A, B)_{\bar{G}, \bar{F}, \bar{G}})) \cdot a(B, A, B, B)_{\bar{F}, \bar{G}, \bar{F} * \bar{G}}^{-1} \cdot$$

$$\cdot (f(A, B, A)_{F, G} * f(A, B, A)_{F, G})_{B, B'}$$

$$= (\text{cl}(\text{cl}(\xi, \eta_A), \text{cl}(I_{AF}, \rho))) (f(A, B, A)_{F, G} * f(A, B, A)_{F, G})_{B, B'}$$

$$(6.14) \quad = \text{cl}(\xi \cdot \eta_A, \rho F) \quad \text{og}$$

$$(\text{cl}(\xi, \rho)) (f(A, B, A)_{F, G} \cdot \delta'')_{B, B'} = (\xi \cdot \rho F) \delta''_{B, B'}$$

$$= (\xi \cdot \rho F \cdot \eta_{B'G} F) (f(B, B, B)_{G, F, G, F}^{-1})_{B, B'}$$

$$(6.15) \quad = \text{cl}(\xi \cdot \rho F \cdot \eta_{B'G} F, I_{B'GF})$$

På grund af η 's naturlighed er $\rho \cdot \eta_{B'G} = \eta_A \cdot \rho F G$. Dette medfører, at (6.14) er lig (6.15).

(*) Al de \mathcal{S} -comonader er isomorfe betyder, at de to tilsvarende \mathcal{S}^{op} -monader er isomorfe.

Der gælder naturligtvis regler analoge til propositionerne 12 og 13 for \leq .

Vi tager nu fat på den modsatte opgave - altså at konstruere adjungerede profunktorer, der giver anledning til en given præorden.

En idé om, hvordan sådanne profunktorer kan konstrueres, får man ved at betragte præordnede mængder, d.v.s. mængder med en reflexiv og transitiv relation.

Lad \mathcal{O} betyde kategorien af præordnede mængder med præordnungsbevarende afbildninger som morfier

Lad A og $B \in |\mathcal{O}|$, så skal $A^{\text{op}} \times B$ betyde mængden $A \times B$ med præordningen

$$(6.16) \quad (a_1, b_1) \leq (a_2, b_2) \iff \begin{matrix} a_2 \leq a_1 & \wedge & b_1 \leq b_2 \\ \uparrow \text{præorden i } A & & \uparrow \text{præorden i } B \end{matrix}$$

En \mathcal{O} -profunktor fra A til B er en ordnungsbevarende afbildning $A^{\text{op}} \times B \rightarrow 2$, hvor 2 er mængden $\{0, 1\}$ med den sædvanlige ordning \leq .

Bikategorien af \mathcal{O} -profunktorer er givet ved:

(i) Objekter: præordnede mængder.

(ii) 2-celler fra A til B : \mathcal{O} -profunktorer fra A til B .

For to \mathcal{O} -profunktorer f_1, f_2 fra A til B er der netop en 2-celle fra f_1

til f_2 , hvis $(a, b)f_1 = 1 \implies (a, b)f_2 = 1 \quad \forall a \in A, b \in B$

ellers ingen.

(iii) Lad f være en \mathcal{O} -profunktor fra A til B og g en \mathcal{O} -profunktor fra B til C

$f * g$ er den \mathcal{O} -profunktor fra A til C , der er givet ved:

$$(6.17) \quad (a, c)(f * g) = \begin{cases} 1, \text{ hvis } \exists b \in B : (a, b)f = (b, c)g = 1 \\ 0 \text{ ellers.} \end{cases}$$

Lad f_1, f_2 være \mathcal{O} -profunktorer fra A til B og g_1, g_2 \mathcal{O} -profunktorer fra B til C .

Hvis

$$(a, b)f_1 = 1 \implies (a, b)f_2 = 1 \text{ og } (b, c)g_1 = 1 \implies (b, c)g_2 = 1$$

gælder det også, at

$$(a, c)(f_1 * g_1) = 1 \implies (a, c)(f_2 * g_2) = 1$$

D. v. s., hvis der er en 2 -celle $f_1 \Rightarrow f_2$ og en 2 -celle $g_1 \Rightarrow g_2$, er der også en 2 -celle $f_1 * g_1 \Rightarrow f_2 * g_2$.

* kan derfor defineres på 2 -celler.

(iv) For enhver præordnet mængde A er identitets- 2 -cellen på A flg. af I_A

$$(6.18) \quad (a, a')I_A = \begin{cases} 1, & \text{hvis } a \leq a' \\ 0 & \text{ellers} \end{cases}$$

(v) Af definitionen på $*$ følger, at $*$ er associativ.

(vi) Lad f være en \mathcal{O} -profunktor fra A til B , så er

$$\begin{aligned} (a, b)(I_A * f) &= \begin{cases} 1, & \text{hvis } \exists a' \in A : a \leq a' \wedge (a', b)f = 1 \\ 0 & \text{ellers} \end{cases} \\ &= (a, b)f \end{aligned}$$

Analogt ser man, at

$$f * I_B = f.$$

\mathcal{O} -profunktorerne udgør altså en bicategori, med en 2 -kategori.

Lad f være en \mathcal{O} -profunktor $A \rightarrow B$ og g en \mathcal{O} -profunktor $B \rightarrow A$

Vi siger, at f er vinstreudspjæret til g , $f \dashv g$, såfremt

$$(6.19) \quad a \leq a' \implies (a, a')(f * g) = 1 \quad \text{og}$$

$$(6.20) \quad (b, b')(g * f) = 1 \implies b \leq b'$$

En Θ -promonad i A er en Θ -profunktor t fra A til A med følgende egenskaber:

$$(6.21) \quad a \leq a' \implies (a, a')t = 1$$

$$(6.22) \quad (a, a')(t * t) = 1 \implies (a, a')t = 1$$

Hvis $f * g$ betragtes - f og g som nedrest side 6.11 - fås (6.21) af (6.19) og

(6.22) af (6.20) på flg. måde:

$$(a, a')(f * g * f * g) = 1 \iff \exists b_1, b_2 \in B \text{ og } a_1 \in A : 1 = (a, b_1)f = (b_1, a_1)g = (a_1, b_2)f = (b_2, a')g$$

$$\iff \exists b_1, b_2 \in B : (a, b_1)f = (b_1, b_2)(g * f) = (b_2, a')g = 1$$

$$\implies \exists b_1, b_2 \in B : b_1 \leq b_2 \wedge (a, b_1)f = (b_2, a')g = 1$$

$$\implies \exists b_2 \in B : (a, b_2)f = (b_2, a')g = 1$$

$$\implies (a, a')(f * g) = 1$$

Altså giver adjungerede Θ -profunktorer anledning til en Θ -promonad.

Omvendt! Lad t være en Θ -promonad i A . Vi skal konstruere en præordinal

mængde A_t og Θ -profunktorer $f_t: A \rightarrow A_t$ og $g_t: A_t \rightarrow A$, så-

ledes at $f_t + g_t$ og $f_t * g_t = t$

A_t skal være mængden A med følgende præ-ordning

$$a \leq_t a' \iff (a, a')t = 1$$

\leq_t er transitiv, fordi

$$a \leq_t a' \wedge a' \leq_t a'' \implies (a, a')t = (a', a'')t = 1 \implies (a, a'')(t * t) = 1$$

$$\implies (a, a'')t = 1 \implies a \leq_t a''$$

\leq_t er reflexiv ifølge (6.21)

$A \xrightarrow{f_t} A_t$ defineres ved: $(a, \bar{a})_{f_t} = (a, \bar{a})_t \quad \forall a \in A, \bar{a} \in A_t$

$A_t \xrightarrow{g_t} A$ defineres ved: $(\bar{a}, a)_{g_t} = (\bar{a}, a)_t \quad \forall \bar{a} \in A_t, a \in A$

At f_t og g_t er ordningsbevarende følger af (6.22)

$$(a, a')_{(f_t * g_t)} = 1 \iff \exists \bar{a} \in A_t : (a, \bar{a})_t = (\bar{a}, a')_t = 1$$

$$\iff (a, a')_t = 1 \quad , \text{ ifølge (6.21) og (6.22)}$$

Altså $f_t * g_t = t$

$f_t \rightarrow g_t$, fordi

$$(\bar{a}, \bar{a}')_{(g_t * f_t)} = 1 \Rightarrow \exists a \in A : (\bar{a}, a)_{g_t} = (a, \bar{a}')_{f_t} = 1$$

$$\Rightarrow \exists a \in A : (\bar{a}, a)_t = (a, \bar{a}')_t = 1$$

$$\Rightarrow (\bar{a}, \bar{a}')_t = 1 \Rightarrow \bar{a} \leq_t \bar{a}'$$

altså er (6.20) opfyldt. (6.19) er trivielt opfyldt.

Nu forsøger vi at oversætte ovenstående til præfunktører og præmonader.

lad (A, T, η, μ) være en præmonad

$$A \xrightarrow{T} A, \quad A(-, -) \xrightarrow{\eta} T, \quad T * T \xrightarrow{\mu} T$$

\mathcal{B} skal være den kategori, der er bestemt ved

(i) $|\mathcal{B}| = |A|$

(ii) $\forall A_1, A_2 \in |A| : \mathcal{B}(A_1, A_2) = (A_1, A_2)T$

(iii) $\forall A_1, A_2, A_3 \in |A|, x \in \mathcal{B}(A_1, A_2)$ og $y \in \mathcal{B}(A_2, A_3)$:

(6.23) $x \circ y = (cl(x, y))_{\mu_{A_1, A_3}} \in (A_1, A_3)T = \mathcal{B}(A_1, A_3)$

(iv) $\forall A \in |A|$ er identiteten på A i \mathcal{B}

(6.24) $(I_A)_{\eta_{A, A}}$

hvor I_A er identiteten på A i A .

$$\forall A, A' \in |A| \text{ er } (I_A)_{AA} \cdot x = (\text{cl}((I_A)_{AA}, x))_{\mu_{AA}} = (\text{cl}(I_A, x))_{((\eta * T) \cdot \mu)_{AA}} \\ = x \quad \forall x \in B(A, A'), \text{ ifølge (2.5).}$$

Analogt følger af (2.6) at $x \cdot (I_{A'})_{A'A'} = x$.

• er associativ, idet der $\forall A_1, A_2, A_3, A_4 \in |A|, x \in B(A_1, A_2), y \in B(A_2, A_3)$
og $z \in B(A_3, A_4)$ gælder

$$x \cdot (y \cdot z) = (\text{cl}(x, (\text{cl}(y, z))_{\mu_{A_2, A_3}}))_{\mu_{A_1, A_4}} = (\text{cl}((\text{cl}(x, y))_{\mu_{A_1, A_3}}, z))_{\mu_{A_1, A_4}} \\ = (x \cdot y) \cdot z, \text{ ifølge (2.7)}$$

Bliv altså en kategori.

F skal være den profunktor $A \dashrightarrow B$, der er bestemt ved

$$(i) \quad \forall A \in |A| \text{ og } B \in |B| = |A| \text{ er } (A, B)F = (A, B)T \in |Eus|$$

$$(ii) \quad \forall A, A' \in |A|, B, B' \in |B|, a \in A(A', A) \text{ og } b \in B(B, B') = (B, B')T \\ \text{er } (a, b)F \text{ givet ved}$$

$$(6.25) \quad \begin{array}{ccc} (A, B)T & \xrightarrow{(a, b)F} & (A', B')T \\ x & \rightsquigarrow & (x)(a, I_B)T \cdot b \end{array}$$

Lad $A \in |A|, B \in |B|$ og $x \in (A, B)T$, så er

$$(x)(I_A, (I_B)_{B,B})F = (x)(I_A, I_B)T \cdot (I_B)_{B,B} = x. \text{ Altså } (I_A, (I_B)_{B,B})F = I_{(A,B)T}$$

Lad $A, A', A'' \in |A|$ og $B, B', B'' \in |B|, a' \in A(A'', A'), a \in A(A', A), b \in B(B, B')$
og $b' \in B(B', B'')$. Så er

$$(x)((a' \cdot a, b \cdot b')F) = (x)(a' \cdot a, I_B)T \cdot b \cdot b' \\ = (\text{cl}((x)(a' \cdot a, I_B)T, b))_{\mu_{A', B'}} \cdot b' \\ = (\text{cl}((x)(a, I_B)T, b))(a', I_{B'})((T * T))_{\mu_{A', B'}} \cdot b' \\ = (\text{cl}((x)(a, I_B)T, b))_{\mu_{A', B'}} \cdot (a', I_{B'})T \cdot b'$$

på grund af μ 's naturlighed.

$$= (x)(a, b)F \cdot (a', b')F \quad \text{for } x \in (A, B)T$$

$$\text{Altså } (a' \cdot a, b \cdot b')F = (a, b)F \cdot (a', b')F.$$

F er således virkelig en profunktor fra A til B .

G skal være den profunktor $B \rightarrow A$, der er bestemt ved

$$(i) \quad \forall B \in |B|, A \in |A| \text{ er } (B, A)G = (B, A)T \in |E_{us}|$$

$$(ii) \quad \forall B, B' \in |B|, A, A' \in |A|, b \in B(B', B) \text{ og } a \in A(A, A') \text{ er } (b, a)G \text{ givet ved}$$

$$(6.26) \quad (B, A)T \xrightarrow{(b, a)G} (B', A')T$$

$$x \rightsquigarrow b \cdot (x)((I_B, a)T)$$

$\forall A \in |A|, B \in |B|$ og $x \in (B, A)T$ er

$$(x)((I_B)\eta_{BB}, I_A)G = (I_B)\eta_{BB} \cdot (x)((I_B, I_A)T) = x. \text{ Altså } ((I_B)\eta_{BB}, I_A)G = I_{(B, A)T}$$

lad $A, A', A'' \in |A|$, $B, B', B'' \in |B|$, $a \in A(A, A')$, $a' \in A(A', A'')$,

$b \in B(B', B)$ og $b' \in B(B'', B')$. Så er

$$(x)((b' \cdot b, a \cdot a')G) = b' \cdot b \cdot (x)((I_B, a \cdot a')T)$$

$$= b' \cdot (cl(b, (x)((I_B, a \cdot a')T)))\mu_{b', A''}$$

$$= b' \cdot (cl(b, (x)((I_B, a)T)))((I_{B'}, a')(T * T))\mu_{b', A''}$$

$$= b' \cdot (cl(b, (x)((I_B, a)T)))\mu_{b', A'}((I_{B'}, a')T)$$

for grund af μ 's naturlighed

$$= (x)((b, a)G \cdot (b', a')G)$$

$$\text{Altså } (b' \cdot b, a \cdot a')G = (b, a)G \cdot (b', a')G$$

G er således virkelig en profunktor.

Proposition 14: F og G er adjungerede profunktorer, $F \dashv G$, med
frønsadjunktion $\hat{\eta}$ og ulfrønsadjunktion ε bestemt ved

$$(6.27) \quad A(A, A') \xrightarrow{\hat{\eta}_{AA'}} (A, A')(F * G)$$

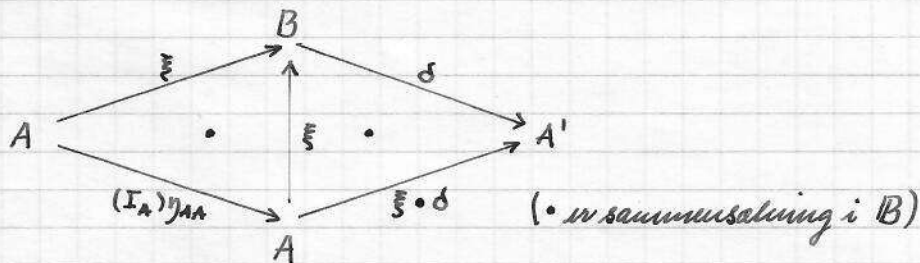
$$a \rightsquigarrow cl((I_A)\eta_{AA}, (a)\eta_{AA'}) = cl((a)\eta_{AA'}, (I_{A'})\eta_{A'A'})$$

$$(6.28) \quad B, B'(G * F) \xrightarrow{\varepsilon_{BB'}} B(B, B') = (B, B')T$$

$$cl(\xi, \delta) \rightsquigarrow (cl(\xi, \delta))\mu_{BB'}$$

σ er iso: Lad $B \in |B|$, $\xi \in (A, B)F$ og $\delta \in (B, A')G$. Så er cylinderkategoridiagrammet

(6.31)



A F B G A

al $cl(\xi, \delta) = cl((I_A)_{AA}, \xi \cdot \delta) \in (A, A')(F * G)$. Hvis nu, at $\sigma_{AA'}$ er på.

Lad nu $B, B' \in |B|$, $\xi_1 \in (A, B)F$, $\xi_2 \in (A, B')F$, $\delta_1 \in (B, A')G$ og $\delta_2 \in (B', A')G$

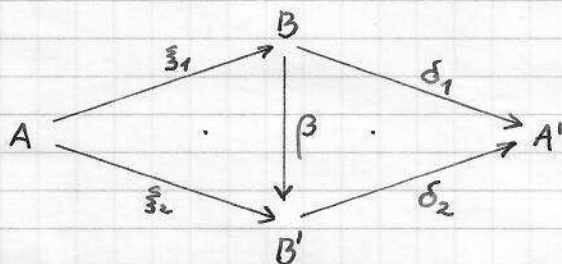
Hvis β er en morfisme fra B til B' i B , så er

$$(\xi_1)((I_{A'})_{\beta})F = \xi_2 \text{ og } (\delta_1)((\beta, I_{A'})G) = \delta_2, \text{ og } \xi_1 \cdot \beta = \xi_2 \wedge \delta_1 = \beta \cdot \delta_2$$

per def. af F og G .

$$\text{Altså er } \xi_2 \cdot \delta_2 = \xi_1 \cdot \beta \cdot \delta_2 = \xi_1 \cdot \delta_1$$

(6.32)



A F B G A

Dette viser, at $\sigma_{AA'}$ er en-ulydige.

$\sigma_{AA'}$ er altså en isomorfi med

(6.33)

$$(A, A')(F * G) \xrightarrow{\sigma_{AA'}^{-1}} (A, A')T$$

$$cl(\xi, \delta) \rightsquigarrow \xi \cdot \delta$$

$\eta \cdot \sigma = \hat{\eta}$, idet det for $A, A' \in |A|$ og $a \in A(A, A')$ gælder

$$(a)(\eta \cdot \sigma)_{AA'} = ((a)\eta_{AA'})\sigma_{AA'} = \text{cl}((I_A)\eta_{AA'}, (a)\eta_{AA'}) = (a)\hat{\eta}_{AA'}$$

$$(\sigma * \sigma)\hat{\mu} = \mu \cdot \sigma, \text{ idet}$$

$$\begin{array}{ccc}
 \text{cl}(\text{cl}((I_A)\eta_{AA'}, \xi), \text{cl}((I_{A'})\eta_{A'A'}, \delta)) & \longleftarrow & \text{cl}(\xi, \delta) \\
 \downarrow & \xleftarrow{(\sigma * \sigma)_{AA'}} & \downarrow \\
 (A, A')((F * G) * (F * G)) & & (A, A')(T * T) \\
 \downarrow \text{cl}(a, (B, A, A), F, G, F * G)_{AA'} & & \downarrow \mu_{AA'} \\
 (A, A')(F * (G * (F * G))) & & (A, A')T \\
 \downarrow \text{cl}(F * a, (B, A, A), G, F, G^{-1})_{AA'} & & \downarrow \text{cl}(\xi, \delta)_{AA'} \\
 (A, A')(F * ((G * F) * G)) & & (A, A')T \\
 \downarrow \text{cl}(F * (E * G))_{AA'} & & \downarrow \sigma_{AA'} \\
 (A, A')(F * (B(-, -) * G)) & \xrightarrow{\text{cl}(F * l, (B, A, A))_{AA'}} & (A, A')(F * G) \\
 \downarrow \text{cl}((I_A)\eta_{AA'}, \text{cl}(\xi, \delta)) & & \downarrow \text{cl}((I_A)\eta_{AA'}, \xi \cdot \delta) = \text{cl}((I_A)\eta_{AA'}, \text{cl}(\xi, \delta)_{AA'})
 \end{array}$$

for $\tilde{A} \in |A|$, $\xi \in (A, \tilde{A})T$ og $\delta \in (\tilde{A}, A')T$.

σ er altså en promonad-isomorfi.

Studerer vi det konstruerede \mathbb{B} og profunktorerne F og G fra side 6.13-6.15 lidt nøjere, finder vi, at det gælder lidt mere end sætning 4, nemlig

Sætning 4': Til en vilkårlig promonad (A, T, η, μ) findes der en lille kategori \mathbb{B} og en funktor $A \xrightarrow{\Phi} \mathbb{B}$, således at det adjungerede par $\underline{\Phi} \dashv \bar{\Phi}$ bestemmer den givne promonad (op til promonad-isomorfi.)

Basis: Vi konstruerer funktoren $\phi: \mathcal{A} \longrightarrow \mathcal{B}$ på følgende måde:

$$(i) \quad \forall A \in |\mathcal{A}| : (A)\phi = A$$

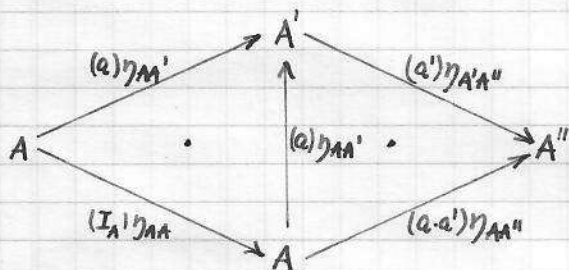
$$(ii) \quad \forall A, A' \in |\mathcal{A}| \text{ og } a \in \mathcal{A}(A, A') : (a)\phi = (a)\eta_{AA'} \in (A, A')\mathcal{T} = \mathcal{B}(A, A')$$

ϕ er en funktor, fordi $^1) \forall A \in |\mathcal{A}|$ er $(I_A)\phi = (I_A)\eta_{AA}$ identiteten på $A \in \mathcal{B}$,

og $^2) \forall A, A', A'' \in |\mathcal{A}|, a \in \mathcal{A}(A, A')$ og $a' \in \mathcal{A}(A', A'')$ er

$$(a \cdot a')\phi = (a \cdot a')\eta_{AA''} = (I_A)\eta_{AA'} \cdot (a \cdot a')\eta_{AA''} = (a)\eta_{AA'} \cdot (a')\eta_{A'A''} = (a)\phi \cdot (a')\phi$$

↑
ifølge nedstående cylindiske kommut. diagram



$$\mathcal{A} \quad \mathcal{F} \quad \mathcal{B} \quad \mathcal{G} \quad \mathcal{A}$$

$$(A, B)\phi = \mathcal{B}(A\phi, B) = \mathcal{B}(A, B) = (A, B)\mathcal{T} = (A, B)\mathcal{F} \quad \forall A \in |\mathcal{A}|, B \in |\mathcal{B}|$$

$$(x)((a, b)\phi) = (x)(\mathcal{B}(a\phi, b)) = (a)\phi \cdot x \cdot b = (a)\eta_{A'A} \cdot x \cdot b$$

$$= (\text{id}((a)\eta_{A'A}, x))\mu_{A'B} \cdot b = (x)((a, I_B)\mathcal{T}) \cdot b, \text{ ifølge (2.5)}$$

$$= (x)((a, b)\mathcal{F}), \text{ ifølge (6.25)}$$

for alle $A, A' \in |\mathcal{A}|, B, B' \in |\mathcal{B}|, a \in \mathcal{A}(A', A), b \in \mathcal{B}(B, B')$ og $x \in (A, B)\mathcal{T}$

Altså er $\phi = \mathcal{F}$

Analogt ses $\bar{\phi} = \mathcal{G}$

Proposition 14 på side 6.15 er altså en følge af proposition 8 side 3.9

Definition 18: Lad $(\mathcal{A}, \mathcal{T}, \eta, \mu)$ være en promonad. Kategorien \mathcal{B} fra side 6.13

og profunktorerne ϕ og $\bar{\phi}$ kaldes Kleisli-resolutionen af $(\mathcal{A}, \mathcal{T}, \eta, \mu)$

Sætning 4' knytter til enhver promonad en funktor, der er identiteten på objekter. Nu forsøger vi at gå den modsatte vej.

Lad \mathcal{A} og $\tilde{\mathcal{B}}$ være små kategorier med samme objektmængde, og lad $\mathcal{A} \xrightarrow{\psi} \tilde{\mathcal{B}}$ være en funktor, så at $\forall A \in |\mathcal{A}| : (A)\psi = A$

$$\mathcal{A} \begin{array}{c} \xrightarrow{\psi} \\ \xleftarrow{\bar{\psi}} \end{array} \tilde{\mathcal{B}}$$

Følg proposition 8 i $\underline{\psi} + \bar{\psi}$.

Lad (T, η, μ) være den tilsvarende promonad i A .

$T = \underline{\psi} * \bar{\psi}$, η er fordeladjunktoren for $\underline{\psi} + \bar{\psi}$ altså givet ved (3.13).

$$(6.35) \quad \begin{array}{ccc} A(A, A') & \xrightarrow{\eta_{AA'}} & (A, A')(\underline{\psi} * \bar{\psi}) \\ \downarrow & \rightsquigarrow & \downarrow \\ & & cl(\int \underline{\psi}, I_{A'} \underline{\psi}) \end{array}$$

og μ er bestemt ved, at diagrammet

$$(6.36) \quad \begin{array}{ccc} (\underline{\psi} * \bar{\psi}) * (\underline{\psi} * \bar{\psi}) & \xrightarrow{\mu} & \underline{\psi} * \bar{\psi} \\ \downarrow a(A, \tilde{B}, A, A)_{\underline{\psi}, \bar{\psi}, (\underline{\psi} * \bar{\psi})} & & \uparrow \psi * l(\tilde{B}, A)_{\bar{\psi}} \\ \underline{\psi} * (\bar{\psi} * (\underline{\psi} * \bar{\psi})) & & \\ \downarrow \psi * a(\tilde{B}, A, \tilde{B}, A)_{\bar{\psi}, \underline{\psi}, \bar{\psi}}^{-1} & & \\ \underline{\psi} * ((\bar{\psi} * \underline{\psi}) * \bar{\psi}) & \xrightarrow{\psi * (\varepsilon * \bar{\psi})} & \underline{\psi} * (\tilde{B}(-, -) * \bar{\psi}) \end{array}$$

kommuterer, når z er indledadjunktoren for $\underline{\psi} + \bar{\psi}$, altså ifølge (3.14)

$$(6.37) \quad \begin{array}{ccc} (B, B')(\bar{\psi} * \underline{\psi}) & \xrightarrow{\varepsilon_{BB'}} & \tilde{B}(B, B') \\ \downarrow cl(\xi, \delta) & \rightsquigarrow & \downarrow \xi \cdot \delta \quad (\cdot \text{ sammensætning i } \tilde{B}) \end{array}$$

Vi tager nu Kärstis-resolutionen af (T, η, μ) . Det giver os en lille kategori B og en funktor $\phi: A \rightarrow B$.

B er bestemt ved:

(i) $|B| = |A| = |\tilde{B}|$

(ii) $\forall A, A' \in |A|$ er $B(A, A') = (A, A')T = (A, A')(\underline{\psi} * \bar{\psi})$

(iii) $\forall A \in |A|$ er $(I_A) \eta_{AA} = cl(I_{A \underline{\psi}}, I_{A \bar{\psi}})$ identiteten på A

(iv) $\forall A, A', A'' \in |A|$, $x \in B(A, A')$ og $y \in B(A', A'')$ er

$$x \cdot y = (\text{cl}(x, y))_{\mu_{AA'}} = \text{cl}(\xi, \delta \cdot \rho \cdot \gamma)$$

\downarrow
 i_B

for $x = \text{cl}(\xi, \delta) \in (A, A')(\Psi * \bar{\Psi})$ og $y = \text{cl}(\rho, \gamma) \in (A', A'')(\Psi * \bar{\Psi})$

Φ er bestemt ved:

(i) Φ er identiteten på objekter i \mathbb{A} .

(ii) $\forall A, A' \in |\mathbb{A}|$ og $a \in A(A, A')$ er $(a)\Phi = (a)\eta_{AA'} = \text{cl}(a\Psi, I_{A'\bar{\Psi}})$
i $(A, A')(\Psi * \bar{\Psi}) = \mathbb{B}(A, A')$.

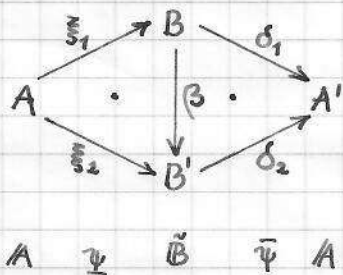
$\mathbb{B} \cong \check{\mathbb{B}}$, idet vi kan definere en isomorfi $\tau: \mathbb{B} \longrightarrow \check{\mathbb{B}}$ på følgende måde:

(i) τ er identiteten på objekter.

(ii) $\forall A, A' \in |\mathbb{B}|$ og $x = \text{cl}(\xi, \delta) \in (A, A')(\Psi * \bar{\Psi}) = \mathbb{B}(A, A')$ er
 $(x)\tau = (\text{cl}(\xi, \delta))\tau = \xi \cdot \delta$, hvor \cdot er sammens. i $\check{\mathbb{B}}$.

τ er veldefineret:

lad $\xi_1 \in (A, B)\Psi = \check{\mathbb{B}}(A\Psi, B) = \check{\mathbb{B}}(A, B)$, $\xi_2 \in (A, B')\Psi$, $\delta_1 \in (B, A')\bar{\Psi}$,
 $\delta_2 \in (B', A')\bar{\Psi} = \check{\mathbb{B}}(B', A')$ og $\beta \in \check{\mathbb{B}}(B, B')$



$$\begin{aligned} \xi_2 &= \xi_1 \cdot (I_A, \beta)\Psi \wedge \delta_1 = \delta_2 \cdot (\beta, I_{A'})\bar{\Psi} \\ \Downarrow \\ \xi_2 &= \xi_1 \cdot \beta \wedge \delta_1 = \beta \cdot \delta_2 \\ \Downarrow \\ \xi_1 \cdot \delta_1 &= \xi_2 \cdot \delta_2 \end{aligned}$$

hvor \cdot er sammens. i $\check{\mathbb{B}}$

τ er en funktor:

lad $x = \text{cl}(\xi, \delta) \in (A, A')(\Psi * \bar{\Psi}) = \mathbb{B}(A, A')$ og $y = \text{cl}(\rho, \gamma) \in \mathbb{B}(A', A'')$

$$\begin{aligned} \text{Så er } (x \cdot y)\tau &= ((\text{cl}(x, y))_{\mu_{AA'}})\tau = (\text{cl}(\xi, \delta \cdot \rho \cdot \gamma))\tau = \xi \cdot \delta \cdot \rho \cdot \gamma \\ &= (x)\tau \cdot (y)\tau \end{aligned}$$

$$\text{og } ((I_A)\eta_{AA'})\tau = I_{A\Psi} \cdot I_{A\Psi} = I_{A\Psi} = I_A = I_{A\tau}$$

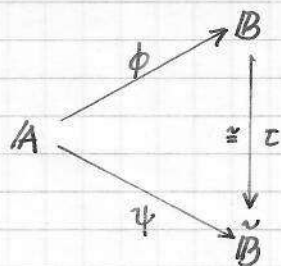
Det ses let, at τ er invertibel med $\tau^{-1}: \check{\mathbb{B}} \longrightarrow \mathbb{B}$ givet ved

(i) τ^{-1} er identiteten på objekter i $\check{\mathbb{B}}$

(ii) $\forall A, A' \in |\check{\mathbb{B}}|$ og $d \in \check{\mathbb{B}}(A, A')$ er $(d)\tau^{-1} = \text{cl}(I_A, d) \in (A, A')(\Psi * \bar{\Psi})$

Vi ser nu, at diagrammet

(6.38)



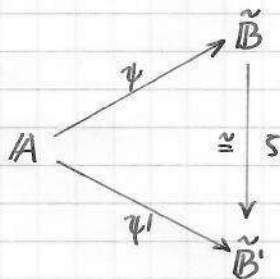
kommutter, idet

$$\forall A \in |A| \text{ er } A \phi \tau = A = A \psi$$

$$\forall A, A' \in |A| \text{ og } a \in A(A, A') \text{ er } (a) \phi \tau = a \psi \cdot I_{A'} \psi = a \psi$$

Definition 19: Vi siger, at to funktorer $\psi : A \longrightarrow \tilde{B}$ og $\psi' : A \longrightarrow \tilde{B}'$ er ækvivalente, såfremt der findes en isomorfi ζ , så at

(6.39)



kommutter.

Struktursætning for promonader:

Der er en én-tydig korrespondance mellem isomorfiklasser af promonader i A og ækvivalensklasser af funktorer ψ fra A til små kategorier med samme objektmængde som A , således at ψ er identitets på objekter.

Bewis: Lad (T, η, μ) og (T', η', μ') være profunktorer i A og $(B, \underline{\phi}, \bar{\phi})$ være Kleisli-resolutionen af (T, η, μ) . Tilsvarende $(B', \underline{\phi}', \bar{\phi}')$.

Lad individene $\sigma : (T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$ være en promonadisonomorfi

Vi kan så definere $\zeta : B \longrightarrow B'$ på følgende måde:

(i) ζ er identitets på objekter.

(ii) $\forall B, B' \in |B|$ og $b \in B(B, B') = (B, B')T$ er

$$b \cdot \zeta = b \cdot \sigma_{BB'} \in (B, B')T' = B'(B, B').$$

$$\forall B \in |B| \text{ er } \begin{array}{ccccccc} (I_B) \zeta & = & (I_B) \eta_{BB} \sigma_{BB} & = & (I_B) \eta'_{BB} & = & I_B \\ \uparrow & & \uparrow & & \uparrow & & \uparrow \\ i_B & & i_A & & i_A & & i_{B'} \end{array}$$

$\forall B, B', B'' \in |B|$, $b \in B(B, B')$ og $b' \in B(B', B'')$ er

$$\begin{aligned} (b \cdot b') \zeta &= (b \cdot b') \sigma_{BB''} = (\text{cl}(b, b')) \mu_{BB''} \sigma_{BB''} = (\text{cl}(b, b')) (\sigma + \sigma)_{BB''} \mu'_{BB''} \\ &= (\text{cl}(b \sigma_{BB'}, b' \sigma_{B'B''})) \mu'_{BB''} = b \zeta \cdot b' \zeta \end{aligned}$$

ζ er en isomorfi med ζ^{-1} givet ved $b \zeta^{-1} = b \sigma_{BB'}^{-1}$, $\forall B, B' \in |B|, b \in B(B, B')$

$\phi \zeta = \phi'$, idet $(a) \phi \zeta = (a) \eta_{AA'} \sigma_{AA'} = (a) \eta'_{AA'} = (a) \phi'$, $\forall A, A' \in |A|, a \in A(A, A')$

Vi kan altså afbilde den isomorfiklasse af promonader i_A , der indeholder (T, η, μ) i den ækvivalensklasse af funktorer, der er identitet på objekter, som indeholder ϕ .

lad nu ψ og ψ' være funktorer, der er identitet på objekter og ζ en isomorfi mellem små kategorier, så at (6.39) kommuterer. $\psi + \bar{\psi}$ giver anledning til en promonad (T, η, μ) og $\psi' + \bar{\psi}'$ giver anledning til en promonad (T', η', μ') i A .

Vi kan definere $\sigma: T \Rightarrow T'$ ved

$$(6.40) \quad \begin{aligned} (A, A') T = (A, A') (\psi * \bar{\psi}) &\xrightarrow{\sigma_{AA'}} (A, A') (\psi' * \bar{\psi}') = (A, A') T' \\ \text{cl}(\xi, \delta) &\rightsquigarrow \text{cl}((\xi) \zeta, (\delta) \zeta) \end{aligned}$$

$\sigma_{A, A'}$ er veldefineret. Dette følger direkte af, at ζ er en functor.

$\sigma_{A, A'}$ er naturlig i A og A' , idet det for $a \in A(\bar{A}, A)$ og

$a' \in A(A', \bar{A}')$ gælder

$$\begin{aligned} (\text{cl}(\xi, \delta)) \sigma_{AA'} \cdot (a, a') (\psi' * \bar{\psi}') &= (\text{cl}((\xi) \zeta, (\delta) \zeta)) (a, a') (\psi' * \bar{\psi}') \\ &= \text{cl}((a) \psi' \cdot (\xi) \zeta, (\delta) \zeta \cdot (a') \psi') \\ &= (\text{cl}(\xi, \delta)) ((a, a') (\psi * \bar{\psi})) \sigma_{\bar{A}, \bar{A}'}, \text{ ifølge (6.39)} \end{aligned}$$

$\forall A, A' \in |A|$ og $a \in A(A, A')$ er

$$(a) \eta_{AA'} \sigma_{AA'} = (\text{cl}(a\psi, I_{A'})) \sigma_{AA'} = \text{cl}(a\psi', I_{A'}) = (a) \eta'_{AA'} \text{ og}$$

$\forall A, A' \in |A|$ og $\text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \text{cl}(\rho, \gamma)) \in (A, A')((\psi * \bar{\psi}) * (\psi * \bar{\psi}))$ er

$$\begin{aligned} (\text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \text{cl}(\rho, \gamma))) \mu_{AA'} \sigma_{AA'} &= (\text{cl}(\xi, \delta \cdot \rho \cdot \gamma)) \sigma_{AA'} \quad , \text{ ifølge (6.36)} \\ &= (\text{cl}((\xi)\zeta, (\delta)\zeta \cdot (\rho)\zeta \cdot (\gamma)\zeta)) \\ &= (\text{cl}(\text{cl}((\xi)\zeta, (\delta)\zeta), \text{cl}((\rho)\zeta, (\gamma)\zeta))) \mu'_{AA'} \\ &= (\text{cl}(\text{cl}(\xi, \delta), \text{cl}(\rho, \gamma))(\sigma * \sigma))_{AA'} \mu'_{AA'} \end{aligned}$$

σ er en naturlig isomorfi med σ^{-1} bestemt ved

$$(6.41) \quad \begin{array}{ccc} (A, A')(\psi' * \bar{\psi}') & \xrightarrow{\sigma_{AA'}} & (A, A')(\psi * \bar{\psi}) \\ \text{cl}(\xi, \delta) & \rightsquigarrow & \text{cl}((\xi)\zeta^{-1}, (\delta)\zeta^{-1}) \end{array}$$

Altså er (T, η, μ) og (T', η', μ') isomorfe promonader.

Vi kan altså afbilde den ækvivalensklasse af funktorer, der er identiteter på objekter, der indholder ψ i den isomorfiklasse af promonader, der indholder (T, η, μ) .

Den således etablerede korrespondance mellem isomorfiklasser af promonader i \mathbb{A} og ækvivalensklasser af funktorer ψ fra \mathbb{A} til små kategorier, så at ψ er id. på obj., er iv-ulydige ifølge sætning 6.18 til 6.22.

Hermed er struktursætningens bevis.

Definition 20: Lad (T, η, μ) og (T', η', μ') være promonader i \mathbb{A} .

En promonadtransformation $p: (T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$

er en transformation $p: T \Rightarrow T'$, så at diagrammet:

(6.42)

$$\begin{array}{ccc} & \mathbb{A}(-, -) & \\ \eta \swarrow & & \searrow \eta' \\ T & \xrightarrow{p} & T' \end{array}$$

(6.43)

$$\begin{array}{ccc}
 T * T & \xrightarrow{p^* p} & T' * T' \\
 \downarrow \mu & & \downarrow \mu' \\
 T & \xrightarrow{p} & T'
 \end{array}$$

kommuterer

Ved sammenligning med def. 17 ses, at en promonadisomorfi er en promonadtransformasjon, der er iso.

På side 3.13 har vi bygget promonadtransformasjon mellem promonader i en diskret kategori.

Proposition 15: Lad (T, η, μ) og (T', η', μ') være promonader i \mathcal{A} ; og lad $\psi: \mathcal{A} \rightarrow \tilde{\mathcal{B}}$ og $\psi': \mathcal{A} \rightarrow \tilde{\mathcal{B}}'$ være repræsentanter for de tilsvarende ækvivalensklasser af funktorer.

Der findes da en én-tydig forbindelse mellem promonadtransformationer $p: (T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$ og funktorer $\tilde{p}: \tilde{\mathcal{B}} \rightarrow \tilde{\mathcal{B}}'$, for hvilke diagrammet

(6.44)

$$\begin{array}{ccc}
 & \mathcal{A} & \\
 \psi \swarrow & & \searrow \psi' \\
 \tilde{\mathcal{B}} & \xrightarrow{\tilde{p}} & \tilde{\mathcal{B}}'
 \end{array}$$

kommuterer.

Bewis: Lad p være en promonadtransformasjon $(T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$.

Lad $(\mathcal{B}, \underline{\Phi}, \bar{\Phi})$ være Klisti-resolutionen af (T, η, μ) og $(\mathcal{B}', \underline{\Phi}', \bar{\Phi}')$ være Klisti-resolutionen af (T', η', μ') .

Vi kan da definere en funktor $P: \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}'$ på følgende måde:

$$(i) \forall B \in |\mathcal{B}| = |\mathcal{A}| = |\mathcal{B}'| : BP = B$$

$$(ii) \forall B, B' \in |\mathcal{B}| \text{ og } b \in \mathcal{B}(B, B') = (B, B')T \text{ er } (b)P = (b)_{p_{BB'}} \in \mathcal{B}'(B, B')$$

Bewiset for, at P er en funktor, er analogt til bewiset for, at ζ er en funktor ovenfor side 6.23. Tilsvarende for bewiset for $\phi P = \phi'$.

Der findes en isomorfi $\tau: \mathcal{B} \rightarrow \check{\mathcal{B}}$ og en isomorfi $\tau': \mathcal{B}' \rightarrow \check{\mathcal{B}}'$, så at $\phi \cdot \tau = \psi$ og $\phi' \cdot \tau' = \psi'$, idet ϕ og ψ tilhører samme æko. klasse, og ϕ' og ψ' tilhører samme æko. klasse.

Vi sætter $\check{P} = \tau^{-1} \cdot P \cdot \tau': \check{\mathcal{B}} \rightarrow \check{\mathcal{B}}'$. Så kommuterer (6.44).

Had nu omvendt funktoren $\check{P}: \check{\mathcal{B}} \rightarrow \check{\mathcal{B}}'$ varegivet, så at (6.44) kommuterer.

$\underline{\psi} + \bar{\psi}$ giver anledning til promonaden $(\underline{\psi} * \bar{\psi}, \eta_{\psi}, \mu_{\psi})$ med η_{ψ} bestemt ved (6.35) og μ_{ψ} bestemt ved (6.36) og (6.37). Tilsvarende giver $\underline{\psi}' + \bar{\psi}'$ anledning til $(\underline{\psi}' * \bar{\psi}', \eta_{\psi'}, \mu_{\psi'})$.

Vi kan konstruere $g: (\underline{\psi} * \bar{\psi}, \eta_{\psi}, \mu_{\psi}) \Rightarrow (\underline{\psi}' * \bar{\psi}', \eta_{\psi'}, \mu_{\psi'})$ på følgende måde:

$$(6.45) \quad \begin{array}{ccc} (A, A')(\underline{\psi} * \bar{\psi}) & \xrightarrow{g_{AA'}} & (A, A')(\underline{\psi}' * \bar{\psi}') \\ \text{cl}(\xi, \delta) & \rightsquigarrow & \text{cl}(\xi\check{P}, \delta\check{P}) \end{array}$$

At g virkelig er en promonadtransformasjon, bewises analogt til bewiset side 6.23 og 6.24 for σ .

Hfølge det givne findes der promonadisomorfier σ og σ'

$$\sigma: (\underline{\psi} * \bar{\psi}, \eta_{\psi}, \mu_{\psi}) \Rightarrow (T, \eta, \mu)$$

$$\sigma': (\underline{\psi}' * \bar{\psi}', \eta_{\psi'}, \mu_{\psi'}) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$$

Vi sætter $p = \sigma^{-1} \cdot g \cdot \sigma': (T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$. Så er p virkelig en promonadtransformasjon.

ku-indydingen:

lad $\tilde{P} : \tilde{B} \longrightarrow \tilde{B}'$ være givet.

Vi danner q bestemt ved (6.45) og direkte $P : B \longrightarrow B'$ som ovenst side 6.26 med p erstattet med q .

Nu betragtes funktionen

$$\tau^{-1} \cdot P \cdot \tau' : \tilde{B} \longrightarrow \tilde{B}' ,$$

hvor τ er isomorfismen τ (6.38) og τ' den tilsvarende isomorfi $B' \longrightarrow \tilde{B}'$.

$\tau^{-1} \cdot P \cdot \tau'$ er identiteten på objektet.

$\forall b, b' \in |\tilde{B}|$ og $b \in \tilde{B}(b, b')$ er

$$\begin{aligned} (b)(\tau^{-1} \cdot P \cdot \tau') &= (cl(I_B, b))(P \cdot \tau') = (cl(I_B, b)q_{bb'})\tau' \\ &\quad \uparrow \tilde{B} \\ &= (cl(I_{\tilde{B}}, b\tilde{P}))\tau' \\ &= b\tilde{P} \end{aligned}$$

Altså $\tau^{-1} \cdot P \cdot \tau' = \tilde{P}$.

lad omvendt $p : (T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu')$ være givet.

Vi danner funktionen $P : B \longrightarrow B'$ som ovenst side 6.26, og direkte promonadtransformationen

$$q : (\Phi * \bar{\Phi}, \eta_\Phi, \mu_\Phi) \Rightarrow (\Phi' * \bar{\Phi}', \eta_{\Phi'}, \mu_{\Phi'})$$

ved (6.45) med ψ erstattet med Φ , ψ' erstattet med Φ' og \tilde{P} erstattet med P .

Nu betragtes promonadtransformationen

$$\sigma^{-1} \cdot q \cdot \sigma' : (T, \eta, \mu) \Rightarrow (T', \eta', \mu') ,$$

hvor σ^{-1} er transformationen σ fra (6.29) og σ' har en tilsvarende betydning.

$\forall A, A' \in |A|$ og $a \in (A, A')T$ er

ε , bestemt ved:

$$\forall B \in |\mathbb{B}| \text{ er } \varepsilon_B = I_{B_T} \in \mathbb{B}(B_T, B) = \mathbb{B}(B \psi \phi, B)$$

Desuden er

$$(\tau, \eta, \mu) = (\phi \cdot \psi, \eta, \phi \circ \varepsilon \circ \psi)$$

Følge proposition 9 får vi $\bar{\tau}$ -monaden $(\bar{\tau}, \bar{\eta}, \bar{\mu})$ i promonaden

$$(\bar{\tau}, \bar{\eta}, f(A, A, A)_{\bar{\tau}, \bar{\tau}} \cdot \bar{\mu})$$

i \mathcal{A} , med $f(A, A, A)_{\bar{\tau}, \bar{\tau}}$ bestemt ved (3.10).

Af definitionen på Kleisli-resolution af promonad følger nu, at $(\mathbb{B}, \psi, \bar{\phi}) = (\mathbb{B}, \bar{\psi}, \bar{\phi})$ er Kleisli-resolutionen af $(\bar{\tau}, \bar{\eta}, f(A, A, A)_{\bar{\tau}, \bar{\tau}} \cdot \bar{\mu})$.

Hermed har vi bevist følgende:

Proposition 16: Kleisli-resolutionen af billedet af monaden (τ, η, μ) ved $\bar{\tau}$ er billedet af Kleisli-resolutionen af (τ, η, μ) .

Bibliografi.

- [1] Bénabou, J.: Introduction to bicategories, Reports of the Midwest Category Seminar, Springer-Verlag, 1967, 1-77.
- [2] Biluberg, S. of J. C. Moore: Adjoint functors and triples, Ill. J. Math., 9 (1966), 381-398.
- [3] Biluberg, S. of G. M. Kelly: Closed Categories, Proc. of the Conference on Categorical Algebra, La Jolla, 1965. Springer-Verlag 1966.
- [4] Bénabou, J.: Categories avec multiplication, C.R. Acad. Sci., Paris, 256 (1963), 1887-1890.
- [5] Bénabou, J.: Algèbre élémentaire dans les catégories avec multiplication, C.R. Acad. Sc., Paris, 258, (1964), 771-774.
- [6] Bénabou, J.: Categories relatives, C.R. Acad. Sc., Paris, 260, (1965), 3824-3827.
- [7] Lawvere, W.: The Category of Categories as a Foundation for Mathematics, Proceedings of the Conference on Categorical Algebra, La Jolla, 1965. Springer-Verlag 1966.
- [8] Kisti: Every standard construction is induced by a pair of adjoint functors, Proc. Amer. Math. Soc. 16, (1965), 544-546.
- [9] Huber, P. J.: Homology theory in general categories, Math. Ann., 144 (1961), 361-385.
- [10] Kock, Anders: Monads of universal algebra, Aarhus Universitet, 1968.
- [11] Freyd, Peter: Abelian Categories, Harper and Row, New York, 1966.

November 1968.

Harun Boşma Juslesu.