

2.6 Simple parameters.

data types with simple parameters.

まず simple parameters 付きの finite coproducts を簡単に述べる。

次に simple parameters 付き自然数について述べて、

最後に Hagino signatures のような simple parameters 付き帰納的データ型を見よ。これには、strong functor と呼ばれるものが重要な役割をもつ。

Ren

1.8.3. Examples. (ii)

B が finite products をもつ

$\Rightarrow S(B)$ は split fibered finite products をもつ

fibered finite product
各 fiber category $(B)_I$
が finite products をもつ
reindexing functor U^*
で保たれるもの

$S(B)$ の $I \in B$ 上の fibered category は
 $B//I$ と書いて、object は B の object X ,

$X \rightarrow Y$ in $B//I$

$I \times X \rightarrow Y$ in B

index

(I) Distributive coproducts

(II) Natural numbers

(III) Hagino signatures and strong functors $\leftarrow \frac{F}{B} \cup$.

(i) Distributive coproducts

普通の coproduct

$$\frac{X \rightarrow Z \quad Y \rightarrow Z}{X + Y \rightarrow Z} \quad (+\text{naturality})$$

(def) coproducts with simple parameters

$\forall I \in \mathbb{B}$,

$$\frac{I \times X \rightarrow Z \quad I \times Y \rightarrow Z}{I \times (X + Y) \rightarrow Z} \quad (\text{natural in } X, Y, Z)$$

(分配則は一般に成り立たない)

2.6.1 Proposition

\mathbb{B} を 有限直積 有限直和 つきの 圈 とする。

以下は 同値

↑で 定義

(i) \mathbb{B} は coproducts with simple parameters をもつ。

(ii) $\downarrow_{\mathbb{B}}$ は fibered coproducts をもつ。

(iii) \mathbb{B} は 分配的な coproducts をもつ。つまり

$$I \times X \rightarrow (I \times X) + (I \times Y) \leftarrow I \times Y$$

$$I \times i_1: I \times X \rightarrow I \times (X + Y) \quad I \times i_2: I \times Y \rightarrow I \times (X + Y)$$

は iso.

proof (i) \Leftrightarrow (ii) は 明らかに 同値

(i) \Leftrightarrow (ii) も 直ぐ.

$$\frac{I \times X \longrightarrow Z \text{ in } B}{X \longrightarrow Z \text{ in } B//I} \quad \text{の対応より}$$

(ii) は $B//I$ の coproduct であることを示し、
reindexing functor で 保たれるこは

$$^*u : I \rightarrow J \quad \text{に対して} \quad u^*(X+Y) = X+Y \quad (= より) \text{ 明らか}.$$

ちなみに 分配的ではない圏 の例として Ab, Grp がある。

(Ab の例が “簡単”、直和と直積は 有限へとも一致して、

$$A \times (B+C) \cong A \times B + C$$

$$(A+B) + (A+C) \cong A \times B + A \times C \quad \text{するべ)$$

(II) Natural numbers.

Rem 有限直積付きの圏での natural number object (NNO) は
次のようなもので、

$$1 \xrightarrow{o} N \xrightarrow{s} N$$

任意の $1 \xrightarrow{x} X \xrightarrow{g} X$ の形の図式に対し、
唯一下に可換な図式 $h: N \rightarrow X$ があるもの。

$$\begin{array}{ccccc} 1 & \xrightarrow{o} & N & \xrightarrow{s} & N \\ || & & \downarrow h & & \downarrow h \\ 1 & \xrightarrow{x} & X & \xrightarrow{g} & X \end{array}$$

NNO は次をみたす。

$$h_0 = x, \quad h(sn) = g(h(n)) \quad (n \text{ は } \underbrace{ss \dots s}_n)$$

Sets の場合だと写像の形で、

$$h(n) = g^n(x)$$

と書ける。

これを simple parameters を付ける。

Def

$$I \xrightarrow{\circ} N \xrightarrow{S} N$$

が "NNO with simple parameters" であるとは、

任意の I と $f: I \times 1 \rightarrow X$ と $g: I \times X \rightarrow X$

に対して唯一下記可換図式 $h: I \times N \rightarrow X$ があること。

$$\begin{array}{ccccc} I \times 1 & \xrightarrow{id \times 0} & I \times N & \xrightarrow{id \times S} & I \times N \\ \parallel & & \downarrow \langle \pi, h \rangle & & \downarrow \langle \pi, h \rangle \\ I \times 1 & \xrightarrow{\langle \pi, f \rangle} & I \times X & \xrightarrow{\langle \pi, g \rangle} & I \times X \end{array}$$

いま、

$$h(i, 0) = f i \quad (i \text{ は } I \text{ の generalized element})$$

$$h(i, S_n) = g(i, h(i, n))$$

これを、 $B//I$ で考えれば" 唯一 NNO になる よね。

→ま) $\begin{matrix} S(B) \\ \downarrow \\ B \end{matrix}$ の fibered NNO とされる。

もう少し一般化して、一般の fibration で考えると、次のようになります。

2.6.2 Definition

fibered terminal objects のある fibration が

fibered natural numbers object をもつとは、

各 fiber は NNO があり、reindexing functors で保たれることは。

2.6.3 Proposition

B : 有限直積をもつ圏。次は同値。

(i) B は NNO with simple parameters をもつ。

(ii) B は NNO O,S をもち、任意の $I \in B$ に対して、
functor $I^* : B \rightarrow B//I$ を定めよ、

$B//I$ において $I^*(O), I^*(S)$ は NNO である。

(iii) $\begin{matrix} S(B) \\ \downarrow \\ B \end{matrix}$ は fibered NNO をもつ。

$$\left. \begin{array}{l} \text{(ii) において,} \\ I^* : B \longrightarrow B//I \\ X \\ \downarrow \\ Y \\ I \times X \xrightarrow{\pi} X \\ \downarrow \\ Y \xleftarrow{f} X \end{array} \right\} \text{は functor}$$

proof 明らかだと思つた。

(Ⅲ) Hagino signatures and strong functors

Remark

Def 2.3.7 Hagino signatures

X は S (= 既に fresh な symbol の集合) の atomic types

Hagino signature とは 分配的 (?) signature で

唯一の function symbol をもつ、それが次の
どちらかであるようなもの。

$$\text{constr} : \sigma \longrightarrow X$$

$$\text{destr} : X \longrightarrow \sigma$$

但し $\sigma \in \overline{\text{SUFx}}$ (閉包は finite product & finite coproduct で自己反射的
= とせあらわす)

Def. S の B における model とは、(S : 集合)

S を 离散圏 としたときの functor

$$S \rightarrow B$$

S の B における model の 圈 とは、functor category

$$B^S$$

$\eta = \epsilon$.

2.6.4 Definition

\mathbb{B} : distributive category

$A: S \rightarrow \mathbb{B}$ i.e. $(As)_{s \in S} \quad As \in \mathbb{B}$

$\sigma \in \overline{S \cup \{X\}}$

$\text{poly. functor } T(A)_\sigma : \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$ と

σ の構造に関する帰納的以下のように定義する。

$$T(A)_\sigma = \begin{cases} \text{the constant functor } As & \text{if } \sigma = s \in S \\ \text{the identity functor } 1_{\mathbb{B}} & \text{if } \sigma = X \\ \text{the constant functor } 0 & \text{if } \sigma = 0 \\ \text{the constant functor } 1 & \text{if } \sigma = 1 \\ T(A)_{\sigma_1} + T(A)_{\sigma_2} & \text{if } \sigma = \sigma_1 + \sigma_2 \\ T(A)_{\sigma_1} \times T(A)_{\sigma_2} & \text{if } \sigma = \sigma_1 \times \sigma_2 \end{cases}$$

あとで使う。

algebra \simeq co-algebra を定義する。

Def

任意の自己函手 $T: \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}$ に対し、

algebra とくは T -algebra とは、

"carrier" object $Y \in \mathcal{B}$ と morphism $\varphi: T(Y) \rightarrow Y$ の組

co-algebra とは carrier object Z と morphism $\psi: Z \rightarrow T(Z)$ の組

example

G : 群 とする $T(X) = 1 + X \times X + X$ に対し、

$T(G) \rightarrow G$ が $1 \xrightarrow{e} G$, $G \times G \xrightarrow{m} G$, $G \xrightarrow{\mu^{-1}} G$

で T は決定的。

dynamical systems を考える。 Z を "状態空間", 写像 (map)

$Z \rightarrow T(Z)$ を 遷移関数, dynamics とする

coalgebra 的 (です) 例えは

Σ : finite alphabet

$$T(X) = (1+X)^\Sigma$$

となる。co-algebra $Z \rightarrow T(Z)$ は

$$Z \times \Sigma \longrightarrow 1 + Z$$

$$(z, \sigma) \longmapsto \begin{cases} \text{unsuccessful} \in 1 \\ z' \in Z \quad (z' \text{ is newstate}) \end{cases}$$

をもとオートマトン的 (状態遷移を定義する) とする

Def $T: \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}$ に対して、図 $\text{Alg}(T)$ を、

objects : T -algebra

morphism : $\left(\begin{array}{c} T(Y) \\ \downarrow \varphi \\ Y \end{array} \right) \xrightarrow{h} \left(\begin{array}{c} T(Z) \\ \downarrow \psi \\ Z \end{array} \right)$ は、 T で可換ならば
 $h: Y \rightarrow Z$ in \mathcal{B} .

$$\begin{array}{ccc} T(Y) & \xrightarrow{T\varphi} & T(Z) \\ \downarrow \varphi & & \downarrow \psi \\ Y & \xrightarrow{h} & Z \end{array}$$

$\text{CoAlg}(T)$ も同様

$\text{Alg}(T)$ の initial object, $\text{CoAlg}(T)$ の terminal object
 (一対一で同値)

Note that, $T(X) = 1 + X$ の initial algebra は
 定義から、 $N \vee 0$ のことである。

$$\begin{array}{ccc} 1 + N & \xrightarrow{1+h} & 1 + X \\ \downarrow [0,s] & & \downarrow [x,g] \\ N & \xrightarrow{h} & X \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} 1 & \xlongequal{\quad} & 1 \\ \downarrow 0 & & \downarrow x \\ N & \xrightarrow{h} & X \end{array} \quad \begin{array}{ccc} N & \xrightarrow{h} & X \\ \downarrow s & & \downarrow g \\ N & \xrightarrow{h} & X \end{array}$$

(この二つが等しい)

2.6.5 Lemma (Lembeek)

Initial T -algebra $\varphi : T(Y) \rightarrow Y$ は iso.

→ φ fixed point.

proof.

$$\begin{array}{ccc} T^2(Y) & \xrightarrow{T(\varphi)} & T(Y) \\ \downarrow T(\varphi) & & \downarrow \varphi \\ T(Y) & \xrightarrow{\varphi} & Y \end{array} \quad \begin{array}{ccc} T(Y) & \xrightarrow{T(f)} & T^2(Y) \\ \varphi \downarrow & & \downarrow T(\varphi) \\ Y & \xrightarrow{\exists! f} & T(Y) \end{array}$$

右は initial T -algebra が φ の唯一存在性 f .

$\varphi \circ f : Y \rightarrow T(Y) \rightarrow Y$ は identity. (\vdash 一意性).

$$f \circ \varphi = T(\varphi) \circ T(f) = T(\varphi \circ f) = T(\text{id}) = \text{id}$$

□

Exercises 2.6.4

$T : \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}$ の initial algebra は, w -chain

$$0 \xrightarrow{!} T(0) \xrightarrow{T(!)} T^2(0) \longrightarrow \dots$$

a colimit が存在して T が w -colimit を preserve すれば,
それが iso.

2.6.6 Definition

$\sigma(x) \in \overline{S \cup \{x\}}$, $A : S \longrightarrow B$
 B : distributive.

帰納的 Hagino signature

$$\sigma(x) \xrightarrow{\text{constr}} X$$

⇒ B の initial model とは,
initial $T(A)_S$ -algebra で, これも

$$T(A)_S(x) \xrightarrow{\text{constr}} X$$

と書く.

余帰納的 Hagino signature ⇒ terminal model は
同様に定義する.

以下, simple fibration を使, てこのようなデータ型のパラメータ付き
ハーディングを作成.

2.6.7 Definition

\mathbb{B} : finite products 有り

$T: \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$ が strong であるとは,
strength natural transformation $st: - \times T\Box \Rightarrow T(- \times \Box)$
があり,

$$\begin{array}{ccc} I \times TX & \xrightarrow{st} & T(I \times X) \\ & \searrow \pi' & \downarrow T(\pi') \\ & TX & \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccc} I \times (J \times TX) & \xrightarrow{id \times st} & I \times T(J \times X) & \xrightarrow{st} & T(I \times (J \times X)) \\ \parallel & & & & \parallel \\ (I \times J) \times TX & \xrightarrow{st} & & & T((I \times J) \times X) \end{array}$$

左共に可換 $\vdash \text{既定} = C$.

2.6.8 Examples.

(i) 任意の函手 $T: \text{Sets} \rightarrow \text{Sets}$ は strong である.
strength は,

$$\begin{array}{ccc} I \times TX & \longrightarrow & T(I \times X) \\ \Downarrow & & \Downarrow \\ (i, a) & \longmapsto & T(f: x \mapsto \langle i, x \rangle)(a) \\ & & X \xrightarrow{\quad} I \times X \end{array}$$

で与えられる.

- e St は natural

$$\begin{array}{ccc}
 I \times TX & \xrightarrow{\text{st}} & T(I \times X) \\
 \downarrow \langle k, Th \rangle & & \downarrow T(\langle k, h \rangle) \\
 I' \times TX' & \xrightarrow{\text{st}} & T(I' \times X') \\
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 (i, a) \mapsto T(x \mapsto \langle i, x \rangle)(a) \\
 \downarrow \\
 (k(i), Th(a)) \mapsto T(x \mapsto \langle k(i), x \rangle)(Th(a))
 \end{array}$$

$$\begin{aligned}
 & T(x \mapsto \langle k(i), x \rangle) \quad (\text{Th } (\alpha)) \\
 &= T(x \mapsto \langle k(i), h(x) \rangle) \quad (\alpha) \\
 &= T(\langle k, h \rangle) \circ T(x \mapsto \langle i, x \rangle) \quad (\alpha)
 \end{aligned}$$

- ## ① 17日の図式

$$\begin{array}{ccc}
 I \times TX & \xrightarrow{s^+} & T(I \times X) \\
 \pi' \searrow & \downarrow T(\pi') & \nearrow \quad \downarrow \\
 & T(X) & T(\pi') \circ T(x \mapsto \langle i, x \rangle) \text{ (a)} \\
 & & = T(x \mapsto x) \text{ (a)} \\
 & & = a
 \end{array}$$

- ## ② 2. 目, 因式

$$\begin{array}{c}
 (i, (j, a)) \xrightarrow{\quad} (i, T(x \mapsto (j, x))(a)) \xrightarrow{\quad} T(y \mapsto (i, y)) \\
 \downarrow h \qquad \qquad \qquad \circ T(x \mapsto (j, x))(a) \\
 ((i, j), a) \xrightarrow{\quad} T(x \mapsto ((i, j), x))(a)
 \end{array}$$

例えは, functor $\text{list}(-)$

$$A \longmapsto \text{list}(A)$$

$\vdash \rightarrow \text{list} \not\in \text{list}$,

$$\text{st: } I \times \text{list}(A) \longrightarrow \text{list}(I \times A)$$

(す,

$$(i, \langle a_1, \dots, a_n \rangle) \longmapsto \langle (i, a_1), \dots, (i, a_n) \rangle$$

||

$$\text{map } (x \mapsto (i, x)) \quad a$$

べらんこ.

2.6.8

Examples

(ii) B : distributive category (= 独立,

} identity functor 1_B ,

constant functors は strong.

さて $T, S : B \rightarrow B$ が strong ならば,

$T \times S, T + S$ は strong.
 $Y \mapsto TY \times SY \quad Y \mapsto TY + SY$

すなはち, $T(A)_o$ は strong である.

これを示す.

- $\mathbb{1}_B$ は, $st = id$ となる

$$\begin{array}{ccc} I \times X & = & I \times X \\ & \searrow \pi' & \downarrow \pi' \\ & X & \end{array} \quad \begin{array}{ccc} I \times (J \times X) & = & I \times (J \times X) \\ & \downarrow \alpha' & \tilde{\downarrow} \\ (I \times J) \times X & \longrightarrow & (I \times J) \times X \end{array}$$

つまり $t''(t)$.

- constant functor $A: \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}$ は, $st = \pi': I \times A \rightarrow A$ となる

$$\begin{array}{ccc} I \times A & \xrightarrow{\pi'} & A \\ & \searrow \pi' & \downarrow id \\ & A & \end{array} \quad \begin{array}{ccc} I \times (J \times A) & \xrightarrow{id \times \pi'} & I \times A \\ & \downarrow \alpha' & \longrightarrow \\ (I \times J) \times A & \xrightarrow{\pi'} & A \end{array}$$

つまり $t''(t)$.

- T の strength $\in st_T$, S の strength $\in st_S$ とする。
 $st \in$

$$\begin{array}{ccc} I \times (TX \times SX) & \xrightarrow{st} & T(I \times X) \times S(I \times X) \\ \downarrow \Delta \times 1 & & \uparrow st_T \times st_S \\ (I \times I) \times (TX \times SX) & \xrightarrow{\sim} & (I \times TX) \times (I \times SX) \end{array}$$

で定める。(定義から自然)

1つ目の図式は

$$\begin{array}{ccc} I \times (TX \times SX) & \rightarrow (I \times TX) \times (I \times SX) & \xrightarrow{st_T \times st_S} T(I \times X) \times S(I \times X) \\ & \searrow \pi' & \swarrow \pi' \times \pi' \\ & TX \times SX & \end{array}$$

27日の図式も計算は簡単。

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & 1 \times (\Delta \times 1) & & & & \\
 I \times (J \times (T X \times S X)) & \longrightarrow & I \times ((J \times J) \times (T X \times S X)) & \longrightarrow & I \times ((J \times T X) \times (J \times S X)) & \longrightarrow & I \times (T(J \times X) \times S(J \times X)) \\
 & \searrow \Delta \times (\Delta \times 1) & \downarrow \Delta \times 1 & & \downarrow \Delta \times 1 & & \downarrow \Delta \times 1 \\
 & & (I \times I) \times ((J \times J) \times (T X \times S X)) & \longrightarrow & (I \times I) \times ((J \times T X) \times (J \times S X)) & \longrightarrow & (I \times I) \times (T(J \times X) \times S(J \times X)) \\
 & \downarrow \alpha^{-1} & \downarrow \alpha^{-1} & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & (I \times J) \times (T X \times S X) & \longrightarrow & (I \times (J \times T X)) \times (I \times (J \times S X)) & \longrightarrow & (I \times T(J \times X)) \times (I \times S(J \times X)) \\
 & \downarrow (\Delta \times \Delta) \times 1 & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 (I \times J) \times (T X \times S X) & \longrightarrow & ((I \times I) \times (J \times J)) \times (T X \times S X) & \longrightarrow & ((I \times J) \times T X) \times ((J \times J) \times S X) & \longrightarrow & T(I \times (J \times X)) \times T(I \times (J \times X)) \\
 & \searrow \Delta \times 1 & \downarrow & \nearrow & \downarrow & & \nearrow \\
 & & ((I \times J) \times (I \times J)) \times (T X \times S X) & & T((I \times J) \times T X) \times S((I \times J) \times S X) & & T(\alpha^{-1}) \times T(\alpha^{-1})
 \end{array}$$

この外側の 2 番目の図式は簡単。

これが $S \times T$ の図式

• $T \circ strength \in st_T$, $S \circ strength \in st_S$ など。
 $st \in$,

$$I \times (TX + SX) \cong (I \times TX) + (I \times SX) \xrightarrow{st_T + st_S} T(I \times X) + S(I \times X)$$

で定められる。

1日目は

$$\begin{array}{ccccc} I \times (TX + SX) & \xleftarrow{\cong} & (I \times TX) + (I \times SX) & \xrightarrow{st_T + st_S} & T(I \times X) + S(I \times X) \\ & \searrow \pi' & \swarrow \pi' & \downarrow T(\pi') + T(\pi') & \\ & TX & SX & T(\pi') + T(\pi') & \end{array}$$

左側はがんばるとできるが
 面白くない。

2日目は、

$$\begin{array}{ccccc} I \times (J \times (TX + SX)) & \xrightarrow{\cong} & I \times (J \times TX) + (J \times SX) & \xrightarrow{I \times (st + st)} & I \times (T(J \times X) + S(J \times X)) \\ & \downarrow \cong & & & \downarrow \cong \\ & (I \times (J \times TX)) + (I \times (J \times SX)) & & (I \times st) + (I \times st) & (I \times T(J \times X)) + (I \times S(J \times X)) \\ & \downarrow \alpha^{-1} & & \downarrow \alpha'^{-1} + \alpha^{-1} & \downarrow st + st \\ & & & & T(I \times (J \times X)) + S(I \times (J \times X)) \\ & & & & \downarrow T(\alpha^{-1}) + S(\alpha^{-1}) \\ (I \times J) \times (TX + SX) & \xrightarrow{\cong} & ((I \times J) \times TX) + ((I \times J) \times SX) & \xrightarrow{st + st} & T((I \times J) \times X) + S((I \times J) \times X) \end{array}$$

外側

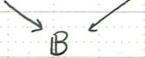
2.6.9 Proposition

B : finite products 有.

次の bijective correspondence がある.

strong functors $B \rightarrow B$

split functors $s(B) \longrightarrow s(B)$



この対応により, strong functor $T: B \rightarrow B$ に対し,
対応する split functor の各 fiber へ制限を.

$T//I : B//I \longrightarrow B//I$

と書くこととする.

proof.

strong functor (T, st) が split functor $\bar{T}: s(B) \rightarrow s(B)$
を作る. これより,

$$(I, X) \xrightarrow{\bar{T}} (I, TX)$$

$$\begin{array}{cccc} I \times X & (I, X) & (I, TX) & I \times TX \\ \downarrow f & \downarrow (u, f) & \longrightarrow & \downarrow st \\ Y & (J, Y) & (J, TY) & T(I \times X) \\ & & & \downarrow Tf \\ & & & TY \end{array}$$

で定める. これが split functor であることを示す.

$$\textcircled{1} \quad \bar{T}(1_{(I, X)}) = (1, T(\pi) \circ st) = (1, \pi') = 1_{(I, TX)}$$

$$\begin{array}{ccc} I \times X & \xrightarrow{\pi} & I \times TX \xrightarrow{st} T(I \times X) \\ \downarrow \pi & \mapsto & \pi' \downarrow \quad \diagup T(\pi') \\ X & \xrightarrow{\quad} & TX \end{array} \quad (\text{strong の四式の1つ目})$$

$$\textcircled{2} \quad (I, X) \xrightarrow{(u, f)} (J, Y) \xrightarrow{(v, g)} (K, Z) \quad (= \text{対応},)$$

$$(v, g) \circ (u, f) = (v \circ u, g \circ \langle u \circ \pi, f \rangle) \\ Z \leftarrow J \times Y \leftarrow I \times X$$

$$\begin{matrix} t_1, t_2 \\ \overline{T}((v, g) \circ (u, f)) \end{matrix}$$

$$= (v \circ u, T(g \circ \langle u \circ \pi, f \rangle) \circ st) \\ TZ \leftarrow T(I \times X) \leftarrow I \times TX$$

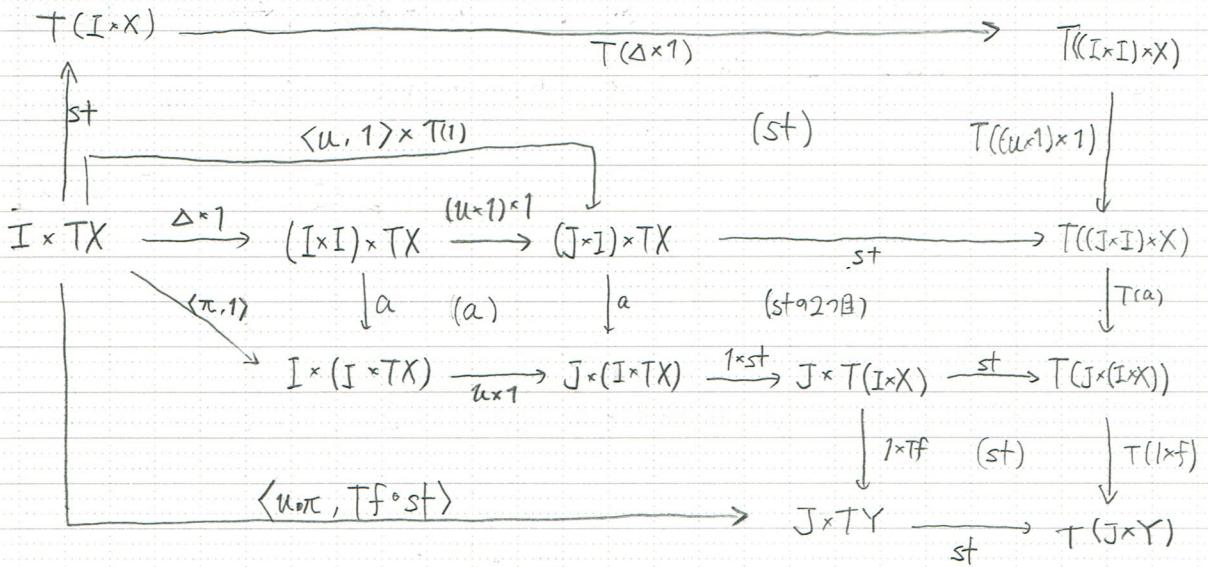
$$\overline{T}(v, g) \circ \overline{T}(u, f)$$

$$= (v, Tg \circ st) \circ (u, Tf \circ st) \\ TZ \leftarrow T(J \times Y) \leftarrow J \times TY \quad TY \leftarrow T(I \times X) \leftarrow I \times TX$$

$$= (v \circ u, Tg \circ st \circ \langle u \pi, Tf \circ st \rangle)$$

$$Tg \circ T(u \circ \pi, f) \circ st = Tg \circ st \circ \langle u \pi, Tf \circ st \rangle \\ TZ \leftarrow I \times X \quad T(J \times Y) \leftarrow J \times TY \leftarrow I \times TX$$

を示せば良い。

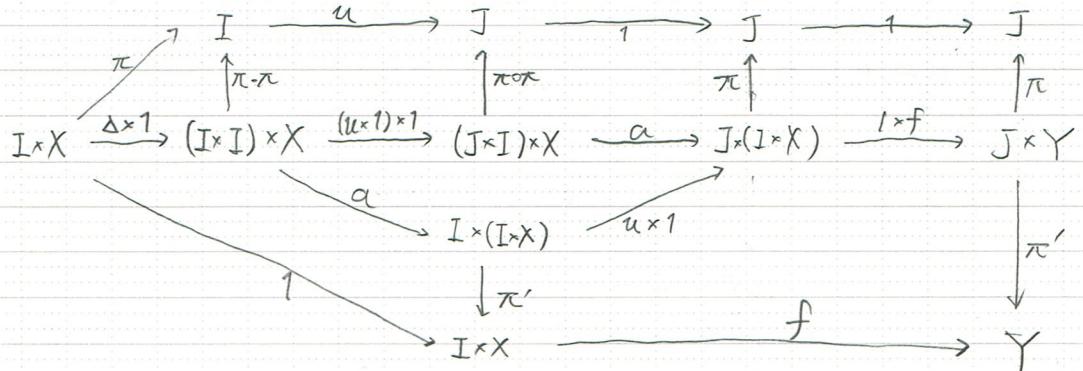


(st) は st の naturality

(α) は α の naturality

何も書かれてない所は 計算すると分かる。

外周の上側は、 $T(\text{_____}) \circ st$ の形だよ、
この _____ の部分は、



よし。 $\langle u \circ \pi, f \rangle$ は等しいよ示された。

③ cartesian morphism を preserve するとき、

$$S(B) \xrightarrow{\cong} S(B)$$

$\swarrow \quad \searrow$

B

が可換になることを示す。

後者は明らか。 $S(B)$ の cartesian morphism は、

$$Y \xrightarrow{\pi} Y$$

where $I \times Y \xrightarrow{u=\pi'} Y$

$$I \xrightarrow{u} J$$

$t=t$ がさす、 $T((u, \pi'))$ を調べればいいが、これは 17 図の図式

$$I \times TY \xrightarrow{s+} T(I \times Y)$$

$\pi' \searrow \downarrow T(\pi')$

TY

がさす、 $(u, \pi') : (I, TY) \rightarrow (J, TY)$ はねえで OK.

次に逆の対応を作り、すなはち

split functor $S(B) \xrightarrow{R} S(B)$ と strong functor \bar{R} を作る。

R は $S(B) \xrightarrow{R} S(B)$ を可換にするがさす。

$$\begin{array}{c} S(B) \\ \xrightarrow{R} \\ S(B) \\ \searrow \\ B \end{array}$$

各 $I \in \mathcal{B}$ に対して fibered category を制限すると

$$B/I \xrightarrow{R_I} B/I$$

正論導く。特に $I = 1$ にすれば

$$B \cong B/1 \longrightarrow B/1 \cong B$$

正論導く。これを \bar{R} とする。又とは strength を作る。

$$I \xrightarrow{I} I \text{ in } B$$

I に対応する reindexing functor $B \cong B//I \longrightarrow B//I$ を

I^* と書く。 R は split fibered functor とする。

$$I^* \circ \bar{R} = R_I \circ I^*.$$

いま simple fibration を考へているから、 $I^*(X) = X$
 $t \mapsto t$ とする。

$$\begin{aligned}\bar{R}(X) &= I^* \circ \bar{R}(X) \\ &= R_I \circ I^*(X) \\ &= R_I(X)\end{aligned}$$

いま、 $I : I \times X \longrightarrow I \times X$ in B ,

$$I : X \longrightarrow I \times X \text{ in } B//I,$$

$$\begin{array}{ccc} R_I(I) : R_I(X) & \longrightarrow & R_I(I \times X) \text{ in } B//I, \\ & \parallel & \parallel \\ & \bar{R}(X) & \bar{R}(I \times X) \end{array}$$

$$st = R_I(I) : I \times \bar{R}(X) \longrightarrow \bar{R}(I \times X) \text{ in } B$$

" I に対応して" st を定めよ。

① st は自然である。次を示す。

$$\begin{array}{ccc}
 J \times \bar{R}(X) & \xrightarrow{st} & \bar{R}(J \times X) \\
 u \times 1 \uparrow & & \uparrow \bar{R}(u \times 1) \quad 1 \times \bar{R}(f) \uparrow \\
 I \times \bar{R}(X) & \xrightarrow{st} & \bar{R}(I \times X) \\
 & & \uparrow \bar{R}(I \times f)
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{ccc}
 I \times \bar{R}(Y) & \xrightarrow{st} & \bar{R}(I \times Y) \\
 & & \uparrow \bar{R}(I \times f)
 \end{array}$$

1-目は、 $s(B)$ の因式

$$\begin{array}{ccccc}
 & (u, \pi') & \nearrow (J, X) & \searrow (1, 1) & \\
 (I, X) & \swarrow & & & (J, J \times X) \\
 \downarrow (1, 1) & & & & \\
 (I, I \times X) & \xrightarrow{(1, 1 \times (u, \pi'))} & (I, J \times X) & \xrightarrow{(u, \pi')} &
 \end{array}$$

を R で送る元を取る

$$(I, X) \xrightarrow{(u, \pi')} (J, X) \xrightarrow{(1, 1)} (J, J \times X)$$

(u, π') は cartesian morphism over $u: I \rightarrow J$ だから、 R で送る

$$(I, \bar{R}(X)) \xrightarrow{(u, \pi)} (J, \bar{R}(X)) \xrightarrow{(1, st)} (J, \bar{R}(J \times X))$$

これは B 上で

$$I \times \bar{R}(X) \xrightarrow{u \times 1} J \times \bar{R}(X) \xrightarrow{st} \bar{R}(J \times X)$$

次に

$$(I, X) \rightarrow (I, I \times X) \xrightarrow{(1, 1 \times (u, \pi'))} (I, J \times X) \xrightarrow{(u, \pi')} (J, J \times X)$$

を R で送る。最後のは cartesian morphism で最初の 2 つは R_I

$$(I, \bar{R}(X)) \xrightarrow{(1, st)} (I, \bar{R}(I \times X)) \xrightarrow{R(1, 1 \times (u, \pi'))} (I, \bar{R}(J \times X)) \xrightarrow{(u, \pi')} (J, \bar{R}(J \times X))$$

これを \mathbb{B} で見ると、

$$\begin{array}{ccccc} I \times \bar{R}(X) & \xrightarrow{\langle \pi, st \rangle} & I \times \bar{R}(I \times X) & \xrightarrow{\langle \pi, f \rangle} & I \times \bar{R}(J \times X) \\ & & \searrow f & & \downarrow \pi' \\ & & & & \bar{R}(J \times X) \end{array}$$

この $f: \bar{R}(I \times X) \longrightarrow \bar{R}(J \times X)$ in $\mathbb{B} // I$

は、

$$I \times X \longrightarrow J \times X \quad \text{in } \mathbb{B} // I$$

$$(= I \times (I \times X) \xrightarrow{(u \times 1) \circ \pi'} J \times X \quad \text{in } \mathbb{B})$$

を R_I で表したもの、さらにこれは、

$$I \times X \xrightarrow{u \times 1} J \times X \quad \text{in } \mathbb{B} // I$$

を I^* で表したものであるが、 $R_I I^* = I^* \bar{R}$ と。

$$f = \bar{R}(I \times X) \longrightarrow \bar{R}(J \times X) \quad \text{in } \mathbb{B} // I$$

$$\left(I \times \bar{R}(I \times X) \xrightarrow{\bar{R}(u \times 1) \circ \pi'} \bar{R}(J \times X) \quad \text{in } \mathbb{B} \right)$$

したがって $f \circ \langle \pi, st \rangle$ は \mathbb{B} で

$$\begin{array}{ccccc} I \times \bar{R}(X) & \xrightarrow{\langle \pi, st \rangle} & I \times \bar{R}(I \times X) & & \\ & \searrow st & \downarrow \pi' & & \\ & & \bar{R}(I \times X) & \xrightarrow{\bar{R}(u \times 1)} & \bar{R}(J \times X) \end{array}$$

と書けた。よって 1番目の四式は可換。

2番目の図式は、

$$\begin{array}{ccc}
 & (I, f \circ \pi') & \\
 (I, X) \nearrow & \nearrow (I, Y) & \\
 & (I, I \times Y) & \text{in } S(B) \\
 (I, I \times X) \nearrow & \nearrow (I, (I \times f) \circ \pi') &
 \end{array}$$

を R で送れば“良い”。

$$\begin{array}{c}
 f \circ \pi' : X \rightarrow Y \quad \text{in } B//I \quad (I \times f) \circ \pi' : I \times X \rightarrow I \times Y \quad \text{in } B//I \\
 \text{は, } I^* f : X \rightarrow Y \quad \text{in } B//I \quad = I^*(I \times f) : I \times X \rightarrow I \times Y \quad \text{in } B//I \\
 \text{だから, } R_I(f \circ \pi') \quad (I \times f : I \times X \rightarrow I \times Y \quad \text{in } B//I) \\
 = R_I I^*(f) \\
 = I^* \bar{R}(f) = \bar{R}f \circ \pi' \\
 I \times \bar{R}(X) \xrightarrow{\bar{R}f \circ \pi'} \bar{R}(Y) \\
 \text{よって上側を R で送ると,} \\
 st \circ \langle \pi, \bar{R}f \circ \pi' \rangle \\
 = st \circ (I \times \bar{R}f) \\
 \text{よって下側を R で送ると,} \\
 \bar{R}(I \times f) \circ \pi' \circ \langle \pi, st \rangle \\
 = \bar{R}(I \times f) \circ st
 \end{array}$$

よって st は自然。

② strength の 1 番目の図式

$$I \times \bar{R}(X) \xrightarrow{s+} \bar{R}(I \times X)$$

$\pi \searrow \quad \downarrow R(\pi')$

$$\bar{R}(X)$$

これは

$$(I, X) \xrightarrow{(1, 1)} (I, I \times X)$$

$\bar{!} \searrow \quad \downarrow (I, \pi' \circ \pi')$

$$(I, X) \quad \downarrow \bar{!}$$

$$(1, X)$$

を R に送れば良い。

③ strength の 2 番目の図式

$$(I \times J, X) \longrightarrow (I \times J, J \times X) \longrightarrow (I \times J, I \times (J \times X))$$

を送ればできそう (確かめたくない).

最後は bijective であることをたしかめなければならぬ。

(T, st) : strong functor いはずれ,

$\bar{T} : (I, X) \longrightarrow (I, TX) \quad \text{より} \quad \bar{T}X = TX.$

$$\begin{pmatrix} (I, X) \\ (I, f) \\ (I, Y) \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} (I, TX) \\ (I, Tf \circ st) \\ (I, TY) \end{pmatrix}$$

$Tf \circ st$ は、

$$\begin{array}{ccc} I \times TX & \xrightarrow{\cong} & T(I \times X) \\ \downarrow & & \downarrow \\ TY & \xleftarrow{Tf} & \end{array}$$

でこれは $\bar{T} = T$ を示す。

$st'_{I,X} : I \times TX \longrightarrow T(I \times X)$ が元の st と等しいことは、

$$B//I \text{ において } X \longrightarrow I \times X$$

$$B \text{ において } I \times X \xrightarrow{\langle \pi, 1 \rangle} I \times (I \times X)$$

を \bar{T} で送る。

$$st' = TX \longrightarrow T(I \times X) \quad \text{in } B//I$$

$$I \times TX \longrightarrow T(I \times X) \quad \text{in } B$$

いはずれか、

$$\bar{T}(\langle \pi, 1 \rangle) : I \times TX \xrightarrow{st} T(I \times X) \xrightarrow{T(1)} T(I \times X)$$

となりこれは st に等しいので OK.

$R : \mathcal{S}(B) \rightarrow \mathcal{S}(B)$ と \bar{R} が等しいことを示す。

$$\bar{R}(I, X) = (I, \bar{R}X) = R(I, X)$$

$$\begin{array}{ccc}
 (I, X) & (I, R_I X) & I \\
 \downarrow (u, f) & \downarrow & \downarrow u \\
 (J, Y) & (J, R_J Y) & J
 \end{array}
 \text{は}
 \begin{array}{c}
 I \xrightarrow{\quad} I^* R_I X \\
 \downarrow st \\
 R_I(I^* X) = R_1(I^* X) \\
 \downarrow R_1(f) \\
 R_J Y = R_1(Y)
 \end{array}$$

$$(I, R_I X) \longrightarrow (I, R_I(I^* X)) \longrightarrow (I, R_1(Y))$$

$$I^* R_I X \xrightarrow{st} R_I(I^* X) \quad I^* R_I(I^* X) \xrightarrow{R_I f \circ \pi'} R_1 Y$$

この合成は $R(u, f) \circ I^* R_I X \rightarrow R_1 Y$ に等しい。

$$\begin{aligned}
 I^* R_I(I^* X) &\xrightarrow{R_I f \circ \pi'} R_1 Y & I^* R_I X &\longrightarrow R_I(I^* X) \\
 = I^* R_1 f && = R_I(X \xrightarrow{1} I^* X \text{ in } B/I) \\
 = R_I I^* f &&
 \end{aligned}$$

よってこの合成は、 R_I の次を述べたもの。

$$\begin{aligned}
 (I, X) &\longrightarrow (I, I^* X) \longrightarrow (I, Y) \\
 (I^* X \xrightarrow{1} I^* X) \circ (I^*(I^* X) \xrightarrow{f \circ \pi'} Y) \\
 = I^* X &\xrightarrow{\langle \pi, 1 \rangle} I^*(I^* X) \xrightarrow{f \circ \pi'} Y
 \end{aligned}$$

よって $R_I f$ に等しい。 $(I, R_I(Y)) \rightarrow (J, R_I(Y))$: cartesian morphism

合成 (τ, Rf) なる

2.6.10 Definition

Strong functor $T: \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}$ に対して、

algebra $\varphi: TX \rightarrow X$ は 次をみたすとき

initial with simple parameters という。

任意の $I \in \mathcal{B}$ に対して、

$$\begin{aligned} I^*(\varphi) : I \times TX &\longrightarrow X && \text{in } \mathcal{B} \\ TX &\longrightarrow X && \text{in } \mathcal{B}/I \end{aligned}$$

は $T/I : \mathcal{B}/I \rightarrow \mathcal{B}/I$ の initial algebra いわゆる。

simple parameter 付き NNO のときは、 strong functor

$$TX = 1 + X \longrightarrow X$$

に対して algebra

$$[0, S] : 1 + N \longrightarrow N$$

は 任意の $I \in \mathcal{B}$ に対して、

$$\begin{aligned} I^*[0, S] : I \times (1 + N) &\longrightarrow N && \text{in } \mathcal{B} \\ (I \times 1) + (I \times N) & & & \end{aligned}$$

$$T/I(N) = (1 + N) \xrightarrow{I^*\varphi} N \quad \text{in } \mathcal{B}/I$$

(2)

$$(1 + N) \xrightarrow{T/I(h)} (1 + X)$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow I^*\varphi & & \downarrow I^*\varphi \\ N & \xrightarrow{h} & X \end{array} \quad \text{in } \mathcal{B}/I$$

これを B で書き直す。

$$\begin{array}{ccccc}
 I \times (1+N) & \xrightarrow{\langle \pi, s \rangle} & I \times (1+I \times N) & \xrightarrow{1 \times (1+h)} & I \times (1+X) \\
 \downarrow \langle \pi, [0,s] \pi' \rangle & & & & \downarrow \langle \pi, \varphi \rangle / \langle \langle \pi, x \rangle, \pi' \rangle \\
 I \times N & \xrightarrow{\langle \pi, h \rangle} & I \times X & &
 \end{array}$$

分配則を使うと

$$\begin{array}{ccccc}
 I \times 1 & \xrightarrow{id \times 0} & I \times N & \xrightarrow{id \times s} & I \times N \\
 \Downarrow & & \downarrow \langle \pi, h \rangle & & \downarrow \langle \pi, h \rangle \\
 I \times 1 & \xrightarrow{\langle \pi, x \rangle} & I \times X & \xrightarrow{\langle \pi, g \rangle} & I \times X
 \end{array}$$

(=「j は可」 (s+は前に帰納的構成 (t=t))