

fibration

alg-d

http://alg-d.com/math/kan_extension/

2017年5月2日

1 圏の fibration

C, F を圏, $P: F \rightarrow C$ を関手とする. $a \in C, u \in F$ を対象として $Pu = a$ となるとき, ここでは $u \mapsto a$ と書く. よって $f: a \rightarrow b$ を C の射, $k: u \rightarrow v$ を F の射として $Pu = a, Pv = b$ となるとき次のような図式で表す.

$$\begin{array}{ccc} u & \xrightarrow{k} & v \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & b \end{array}$$

更に $Pk = f$ となっているとき, この四角は可換であるという.

また, ここでは関手 $P: F \rightarrow C$ と対象 $a \in C$ に対して部分圏 $F(a) \subset F$ を

- $\text{Ob}(F(a)) := P^{-1}(a)$.
- $\text{Mor}(F(a)) := P^{-1}(\text{id}_a)$

で定める. 圏 $F(a)$ を P の a におけるファイバーという. fibration とは, $a \in C$ を動かしたときにファイバー $F(a)$ が良いふるまいをするような P のことをいう. まず fibration の簡単な場合として, discrete fibration を見る.

定義. 関手 $P: F \rightarrow C$ が C 上の discrete fibration

\iff 任意の対象 $v \in F$ と C の射 $f: a \rightarrow Pv$ に対して, $u \in F$ と $k: u \rightarrow v$ が一意に

存在して $Pk = f$ となる .

$$\begin{array}{ccc} u & \overset{k}{\dashrightarrow} & v \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & Pv \end{array}$$

$P: F \rightarrow C$ を discrete fibration とすると , 対象 $a \in C$ に対して $P(k) = \text{id}_a$ となるような k は id しかない . 故にファイバー $F(a)$ は離散圏となる . よって $F(a)$ を集合 $\{u \in \text{Ob}(F) \mid Pu = a\}$ と思ってよい . 次に C の射 $f: a \rightarrow b$ と元 $v \in F(b)$ を取る . discrete fibration の定義から $Pk = f$ となる F の射 k が一意に取れるので , これを使って $Ff(v) := \text{dom}(k)$ と定める .

$$\begin{array}{ccc} Ff(v) & \overset{k}{\dashrightarrow} & v \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & b \end{array}$$

これは写像 $Ff: F(b) \rightarrow F(a)$ を定める . また一意性 (discrete fibration の定義) から明らかに $F(g \circ f) = Ff \circ Fg$, $F(\text{id}) = \text{id}$ である . 故にこれは関手 $F: C^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$ を定める .

次に $P: F \rightarrow C$, $Q: G \rightarrow C$ を C 上の discrete fibration とする . P から Q への射とは関手 $K: F \rightarrow G$ で $QK = P$ を満たすものである .

$$\begin{array}{ccc} F & \xrightarrow{K} & G \\ & \searrow \scriptstyle P & \swarrow \scriptstyle Q \\ & \scriptstyle = & \\ & \downarrow & \\ & C & \end{array}$$

$u \in F(a)$ とすると $Pu = a$ なので $Q(K(u)) = a$, 即ち $Ku \in G(a)$ である . よって写像 $\varphi_a: F(a) \rightarrow G(a)$ が $\varphi_a(u) := Ku$ で定義できる . この φ_a は自然変換 $\varphi: F \Rightarrow G$ を定める .

∴) $f: a \rightarrow b$ とする . 次の Set での図式が可換であることを示せばよい .

$$\begin{array}{ccc} Fa & \xrightarrow{\varphi_a} & Ga \\ Ff \uparrow & & \uparrow Gf \\ Fb & \xrightarrow{\varphi_b} & Gb \end{array}$$

$v \in Fb$ を取る . まず $Gf \circ \varphi_b(v) = Gf(K(v)) \in G$ は次の図式により定まる .

$$\begin{array}{ccc} Gf(Kv) & \xrightarrow{\quad} & Kv \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & b \end{array}$$

一方 $Ff(v) \in F$ は次の図式により定まる .

$$\begin{array}{ccc} Ff(v) & \xrightarrow{k} & v \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & b \end{array}$$

このとき $P(k) = f$ だから $Q(K(k)) = f$ となる .

$$\begin{array}{ccc} K(Ff(v)) & \xrightarrow{K(k)} & Kv \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & b \end{array}$$

Q が discrete fibration だから一意性により $Gf(Kv) = K(Ff(v))$ が分かる . 故に φ の定義から $Gf \circ \varphi_b = \varphi_a \circ Ff$ である .

C 上の discrete fibration がなす圏を $\text{DFib}(C)$ と書くことにする .

命題 1. 圏同型 $\text{DFib}(C) = \widehat{C}$ が成り立つ .

証明. 既を示したように , discrete fibration $P: F \rightarrow C$ から $F \in \widehat{C}$ が , 射 $K \in \text{DFib}(C)$ から $\varphi \in \widehat{C}$ が定まるのであった . これは明らかに関手 $\text{DFib}(C) \rightarrow \widehat{C}$ を定める .

逆に $F \in \widehat{C}$ に対してコンマ圏の射影 $P: y \downarrow F \rightarrow C$ を考える .

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{1} & \xrightarrow{F} & \widehat{C} \\ \uparrow & \swarrow & \uparrow y \\ y \downarrow F & \xrightarrow{P} & C \end{array}$$

$P: y \downarrow F \rightarrow C$ は discrete fibration である .

$\therefore \langle b, x \rangle \in y \downarrow F$ と $f: a \rightarrow b$ を取る . このとき $f: \langle a, Ff(x) \rangle \rightarrow \langle b, x \rangle$ である .

$$\begin{array}{ccc} \langle a, Ff(x) \rangle & \xrightarrow{f} & \langle b, x \rangle \\ \downarrow & & \downarrow \\ a & \xrightarrow{f} & b \end{array}$$

この図式を可換にするような射は明らかにこの f しかないから $P: y \downarrow F \rightarrow C$ は discrete fibration である .

$F, G \in \widehat{C}$ として $\varphi: F \Rightarrow G$ を自然変換とすれば , コンマ圏の普遍性から関手 $K: y \downarrow F \rightarrow y \downarrow G$ が得られる .

$$\begin{array}{ccc} \begin{array}{ccc} \mathbf{1} & \xrightarrow{G} & \widehat{C} \\ \uparrow & \swarrow & \uparrow y \\ y \downarrow G & \xrightarrow{Q} & C \end{array} & = & \begin{array}{ccc} \mathbf{1} & \xrightarrow{G} & \widehat{C} \\ \uparrow \varphi & \swarrow & \uparrow y \\ \mathbf{1} & \xrightarrow{F} & \widehat{C} \\ \uparrow & \swarrow & \uparrow y \\ y \downarrow F & \xrightarrow{P} & C \end{array} \\ \begin{array}{ccc} \uparrow & \swarrow & \uparrow y \\ \uparrow & \swarrow & \uparrow y \\ y \downarrow F & \xrightarrow{P} & C \end{array} & & \end{array}$$

この K は C 上の discrete fibration の射 $K: P \rightarrow Q$ を与える . こうして関手 $\widehat{C} \rightarrow \text{DFib}(C)$ が定まる . これらが互いに逆を与えることを示せばよい .

まず discrete fibration $P: F \rightarrow C$ から定まる $F \in \widehat{C}$ を取る .

$$\begin{aligned} \text{Ob}(y \downarrow F) &= \{ \langle a, u \rangle \mid a \in C, u \in F(a) \} \\ &= \{ \langle a, u \rangle \mid a \in C, u \in F, Pu = a \} \\ &= \text{Ob}(F) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Hom}_{y \downarrow F}(\langle a, u \rangle, \langle b, v \rangle) &= \{ f: a \rightarrow b \mid Ff(v) = u \} \\ &= \{ k: u \rightarrow v \} \end{aligned}$$

だから $(P: F \rightarrow C) = (y \downarrow F \rightarrow C)$ である .

逆に $F \in \widehat{C}$ に対して discrete fibration $P: y \downarrow F \rightarrow C$ を取ったとき , $a \in C$ に対して $(y \downarrow F)(a) = \{\langle a, u \rangle \mid u \in Fa\} = Fa$ である . \square

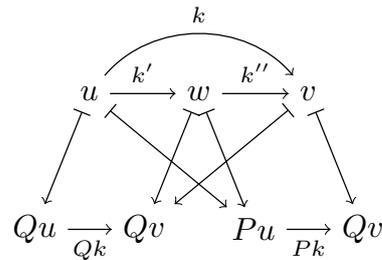
定義. 関手 $P: F \rightarrow C$ が C 上の discrete opfibration

$\iff P^{\text{op}}: F^{\text{op}} \rightarrow C^{\text{op}}$ が C^{op} 上の discrete fibration .

関手 $C^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Set}$ に対応するのが discrete fibration だったのに対して , profunctor $A \multimap B$, 即ち関手 $B^{\text{op}} \times A \rightarrow \mathbf{Set}$ に対応するのが two-sided discrete fibration である .

定義. 関手の span $A \xleftarrow{Q} E \xrightarrow{P} B$ が A から B への two-sided discrete fibration とは , 以下の条件を満たすことをいう .

- (1) 対象 $u \in E$ と A の射 $f: Qu \rightarrow a$ に対して , E の射 $k: u \rightarrow v$ が一意に存在して $Qk = f$, $Pk = \text{id}$ となる .
- (2) 対象 $v \in E$ と B の射 $g: b \rightarrow Pv$ に対して , E の射 $k: u \rightarrow v$ が一意に存在して $Pk = g$, $Qk = \text{id}$ となる .
- (3) E の任意の射 $k: u \rightarrow v$ を取る . $Qk: Qu \rightarrow Qv$ に対して条件 1 で得られる射を k' , $Pk: Pu \rightarrow Pv$ に対して条件 2 で得られる射を k'' とする . このとき $\text{cod}(k') = \text{dom}(k'')$ であり , $k'' \circ k' = k$ となる .



A から B への two-sided discrete fibration がなす 充満部分圏を $\text{DFib}(A, B) \subset \text{Span}(A, B)$ と書く .

命題 2. $\text{DFib}(A, B) = \mathbf{Set}^{B^{\text{op}} \times A}$.

証明. 略 \square

命題 3. 関手 $P: E \rightarrow B$ が discrete fibration

$\iff \mathbf{1} \leftarrow E \xrightarrow{P} B$ が two-sided discrete fibration .

証明. (\implies) $P: E \rightarrow B$ を discrete fibration として定義の 3 条件を示す. 一意に定まる関手 $E \rightarrow \mathbf{1}$ を Q と書く.

(1) P が discrete fibration だから, $Pk = \text{id}$ となる E の射 k は id しかないが, この k は $Qk = \text{id}$ を満たすのでよい.

(2) $v \in E, b \in B, g: b \rightarrow Pv$ とする. P が discrete fibration だから, $Pk = g$ となる E の射 k が一意に存在するが, この k は $Qk = \text{id}$ を満たすのでよい.

(3) $k: u \rightarrow v$ を E の射とすると条件 1, 2 で得られる射はそれぞれ id, k であるから $k \circ \text{id} = k$ となりよい.

(\impliedby) 明らか. □

同様にして

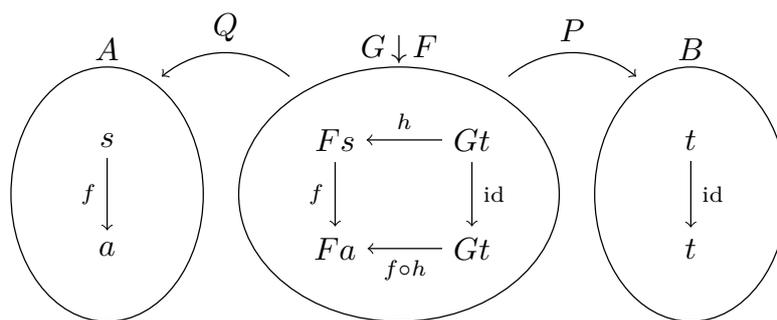
命題 4. 関手 $Q: E \rightarrow A$ が discrete opfibration

$\iff A \xleftarrow{Q} E \rightarrow \mathbf{1}$ が two-sided discrete fibration. □

定理 5. $A \xrightarrow{F} C \xleftarrow{G} B$ を関手とすると, コンマ圏が与える $\text{span } A \xleftarrow{Q} G \downarrow F \xrightarrow{P} B$ は two-sided discrete fibration である.*¹

証明. まず $A \xleftarrow{Q} G \downarrow F \xrightarrow{P} B$ が two-sided discrete fibration の 3 条件を満たすことを示す.

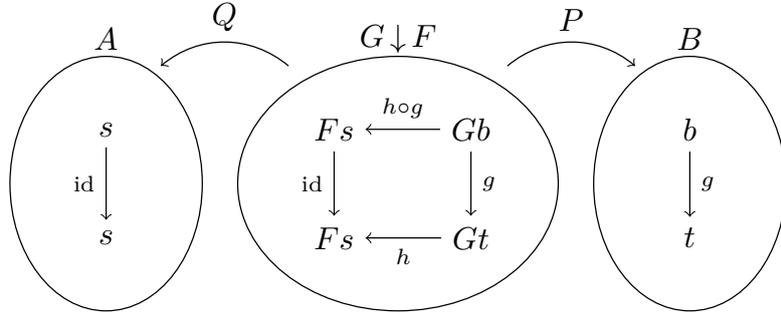
(1) 対象 $u := \langle t, s, h \rangle \in G \downarrow F$ と A の射 $f: Qu = s \rightarrow a$ に対して, $Qk = f, Pk = \text{id}$ となる $F \downarrow G$ の射は明らかに $k = \langle \text{id}, f \rangle: \langle t, s, h \rangle \rightarrow \langle t, a, f \circ h \rangle$ のみである.



(2) $v := \langle s, t, h \rangle \in F \downarrow G$ と B の射 $g: b \rightarrow Pv = t$ に対して, $Qk = \text{id}, Pk = g$ と

*¹ 逆に, 任意の two-sided discrete fibration はコンマ圏を使って表されるようですがまだ証明を書いてません.

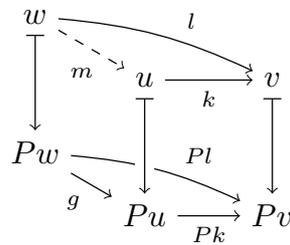
なる $F \downarrow G$ の射は明らかに $k = \langle g, \text{id} \rangle: \langle b, s, h \circ g \rangle \rightarrow \langle t, s, h \rangle$ のみである .



(3) $F \downarrow G$ の射 $\langle g_0, g_1 \rangle: \langle s, t, h \rangle \rightarrow \langle s', t', h' \rangle$ を取る . このとき条件 2 , 1 から得られる射はそれぞれ $\langle \text{id}, g_1 \rangle$, $\langle g_0, \text{id} \rangle$ だから $\langle g_0, \text{id} \rangle \circ \langle \text{id}, g_1 \rangle = \langle g_0, g_1 \rangle$ となる . \square

関手 $C^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Set}$ ではなく , pseudofunctor $C^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Cat}$ に対応するのが fibration である . (圏 C を 2-morphism が id のみの 2-category と見なしている)

定義. $P: F \rightarrow C$ を関手とする . F の射 $k: u \rightarrow v$ が P -cartesian $\iff F$ の射 $l: w \rightarrow v$ と C の射 $g: Pw \rightarrow Pu$ で $Pk \circ g = Pl$ となるものに対して , $m: w \rightarrow u$ が一意に存在して $Pm = g$, $k \circ m = l$ となる . 即ち次の図式が可換となる .



このとき u を v の Pk に沿った pullback という .^{*2}

定義. 関手 $P: F \rightarrow C$ が C 上の fibration (もしくは Grothendieck fibration もしくは fibered category)

$\iff F$ の対象 $v \in F$ と C の射 $f: a \rightarrow Pv$ に対して P -cartesian な射 $k: u \rightarrow v$ で

^{*2} この定義は , 「可換」の意味が通常と違うだけで , 普通の pullback の定義と同様である .

$Pk = f$ となるものが存在する .

$$\begin{array}{ccc}
 u & \overset{k}{\dashrightarrow} & v \\
 \downarrow & P\text{-cartesian} & \downarrow \\
 a & \xrightarrow{f} & Pv
 \end{array}$$

命題 6. 関手 $P: F \rightarrow C$ が discrete fibration

$\iff P: F \rightarrow C$ が fibration で , 任意の $a \in C$ に対して $F(a)$ が離散圏となる .

証明. (\implies) $P: F \rightarrow C$ が discrete fibration であるとする . 各ファイバー $F(a)$ は離散圏だったから , fibration であることを示せばよい . その為に F の対象 $v \in F$ と C の射 $f: a \rightarrow Pv$ を任意に取る . 仮定より F の射 $k: u \rightarrow v$ が一意に存在して $Pk = f$ となる . この k が P -cartesian であることを示せばよい . その為に F の射 $l: w \rightarrow v$ と C の射 $g: Pw \rightarrow a$ で $f \circ g = Pl$ となるものを取る .

$$\begin{array}{ccccc}
 w & & & & \\
 \downarrow & \dashrightarrow & & \searrow l & \\
 & m & u & \xrightarrow{k} & v \\
 & & \downarrow & & \downarrow \\
 Pw & & & Pl & \\
 \downarrow & & & & \downarrow \\
 & g & a & \xrightarrow{f} & Pv
 \end{array}$$

P が discrete fibration だから , $m: w \rightarrow u$ が一意に存在して $Pm = g$ となる . このとき $P(k \circ m) = Pk \circ Pm = f \circ g = Pl$ だから , 再び discrete fibration の条件より $k \circ m = l$ でなければならない . 故に k は P -cartesian である .

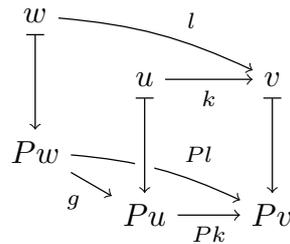
(\impliedby) fibration の定義から k は存在するので , 一意性を示せばよい . $k: u \rightarrow v$, $k': u' \rightarrow v$ が $Pk = f$, $Pk' = f$ を満たすとする . 次の図式の実線部分が可換だから , 点線の射 m が一意に存在して可換となる .

$$\begin{array}{ccccc}
 u' & & & & \\
 \downarrow & \dashrightarrow & & \searrow k' & \\
 & m & u & \xrightarrow{k} & v \\
 & & \downarrow & & \downarrow \\
 a & & & f & \\
 \downarrow & & & & \downarrow \\
 & \text{id}_a & a & \xrightarrow{f} & Pv
 \end{array}$$

今 $F(a)$ が離散圏だから, $Pm = \text{id}_a$ より $m = \text{id}$ でなければならない. よって $k = k'$ である. □

命題 7. 同型射は P -cartesian である.

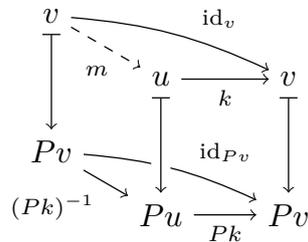
証明. $k: u \rightarrow v$ を同型射として, 次が可換であるとする.



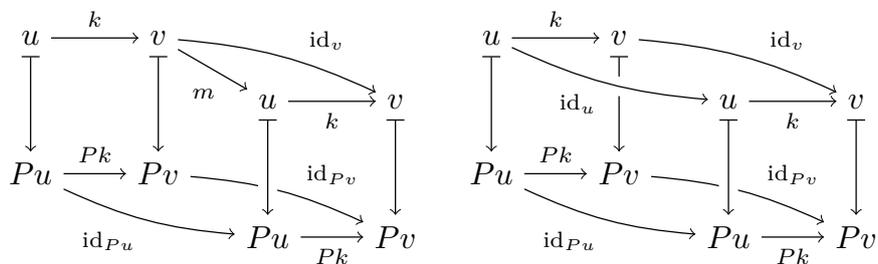
このとき $m := k^{-1} \circ l$ とすれば $k \circ m = l$, $Pm = Pk^{-1} \circ Pl = g$ となる. このような m は明らかに一意だから k は P -cartesian である. □

命題 8. $k: u \rightarrow v$ が P -cartesian で Pk が同型ならば, k も同型である.

証明. $k: u \rightarrow v$ が P -cartesian だから, $m: v \rightarrow u$ が一意に存在して $Pm = (Pk)^{-1}$, $k \circ m = \text{id}_v$ となる.



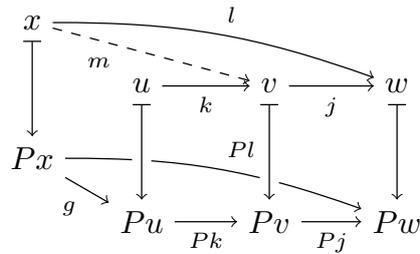
よって $m \circ k = \text{id}_u$ を示せばよい. 次の二つの図式は可換である.



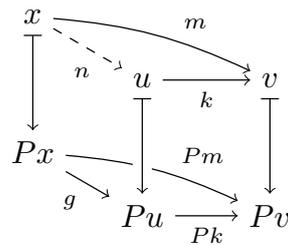
故に P -cartesian の普遍性から $m \circ k = \text{id}_u$ である. □

命題 9. $k: u \rightarrow v, j: v \rightarrow w$ が P -cartesian ならば $j \circ k: u \rightarrow w$ も P -cartesian である .

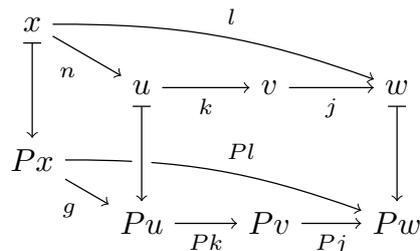
証明. F の射 $l: x \rightarrow w$ と C の射 $g: Px \rightarrow Pu$ が $P(j \circ k) \circ g = Pl$ を満たすとする .



j が P -cartesian だから , ある $m: x \rightarrow v$ が一意に存在して $j \circ m = l, Pm = Pk \circ g$ を満たす .



よって k が P -cartesian であることより $n: x \rightarrow u$ が一意に存在して $k \circ n = m, Pn = g$ となる . このとき



は可換である . またこのような n は明らかに一意である . 従って $j \circ k$ は P -cartesian である . □

定義. $P: F \rightarrow C, Q: G \rightarrow C$ を C 上の fibration とする . これらの間の射とは , 関手 $K: F \rightarrow G$ であって以下の条件を満たすものを言う .

- (1) $QK = P$ である .
- (2) $k \in F$ が P -cartesian ならば $Kf \in G$ も Q -cartesian である .

\mathcal{C} 上の fibration , その間の射 , 自然変換がなす 2-category を $\text{Fib}(\mathcal{C}) \subset \text{Cat}/\mathcal{C}$ と書く .

2 strict 2-category 中での fibration

fibration は strict 2-category の 1-morphism に一般化される .

定義. strict 2-category \mathcal{C} の 1-morphism $p: a \rightarrow b$ が fibration

\iff 任意の $u \in \mathcal{C}$ に対して関手 $p \bullet -: \mathcal{C}(u, a) \rightarrow \mathcal{C}(u, b)$ が fibration であり , また任意の $k: v \rightarrow u$ に対して $- \bullet k: \mathcal{C}(u, a) \rightarrow \mathcal{C}(v, a)$ が $(p \bullet -)$ -cartesian を $(p \bullet -)$ -cartesian に写す .

この定義を具体的に書き下すと次のようになる: 任意の $u \in \mathcal{C}$, $f: u \rightarrow a$, $g: u \rightarrow b$, $\theta: g \implies p \circ f$ に対して , ある $f': u \rightarrow a$ と p -cartesian な $\alpha: f' \implies f$ が存在して $p \bullet \alpha = \theta$ となる .

$$u \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \uparrow \alpha \\ \xrightarrow{f'} \end{array} a \xrightarrow{p} b \quad = \quad u \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \theta \uparrow \\ \xrightarrow{g} \end{array} a \xrightarrow{p} b$$

ここで

定義. $p: a \rightarrow b$ とする . $\alpha: f' \implies f: u \rightarrow a$ が p -cartesian

\iff 任意の $k: v \rightarrow u$ に対して $\alpha \bullet k \in \mathcal{C}(v, a)$ が $(p \bullet -)$ -cartesian となる .

この定義を具体的に書き下すと次のようになる: $v \in \mathcal{C}$, $k: v \rightarrow u$, $f'': v \rightarrow a$, $\xi: f'' \implies f \circ k$, $\gamma: p \circ f'' \implies p \circ f' \circ k$ が

$$v \xrightarrow{k} u \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \uparrow \alpha \\ \xrightarrow{f'} \end{array} a \xrightarrow{p} b \quad = \quad v \xrightarrow{k} u \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \uparrow \xi \\ \xrightarrow{f''} \end{array} a \xrightarrow{p} b$$

$\begin{array}{c} \xrightarrow{\gamma} \\ \uparrow \\ \xrightarrow{f''} \end{array}$

を満たすならば , $\zeta: f'' \implies f' \circ k$ が一意に存在して

$$v \xrightarrow{k} u \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \uparrow \alpha \\ \xrightarrow{f'} \end{array} a \quad = \quad v \xrightarrow{k} u \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \uparrow \xi \\ \xrightarrow{f''} \end{array} a$$

$\begin{array}{c} \xrightarrow{\zeta} \\ \uparrow \\ \xrightarrow{f''} \end{array}$

$$\begin{array}{ccc}
 v \xrightarrow{k} u & \xrightarrow{f'} & a \xrightarrow{p} b \\
 \downarrow \zeta \uparrow & \nearrow f'' & \\
 & &
 \end{array}
 =
 \begin{array}{ccc}
 v \xrightarrow{k} u & \xrightarrow{f'} & a \xrightarrow{p} b \\
 \downarrow \gamma \uparrow & \nearrow f'' & \\
 & &
 \end{array}$$

となる .

命題 10. 2-category \mathbf{Cat} における fibration は , 先に定義した fibration (Grothendieck fibration) と一致する .

証明. 関手 $P: A \rightarrow B$ が \mathbf{Cat} の 1-morphism として fibration であれば , $P = P \bullet -: A = \mathbf{Cat}(1, A) \rightarrow \mathbf{Cat}(1, B) = B$ が Grothendieck fibration である . 故に Grothendieck fibration $P: A \rightarrow B$ が \mathbf{Cat} の 1-morphism として fibration であることを示せばよい .

その為に任意の圏 U , 関手 $F: U \rightarrow A, G: U \rightarrow B$, 自然変換 $\theta: G \Rightarrow PF$ を取る .

$$\begin{array}{ccc}
 U & \xrightarrow{F} & A \xrightarrow{P} B \\
 \downarrow \theta \uparrow & & \\
 U & \xrightarrow{G} & B
 \end{array}$$

$u \in U$ に対して $\theta_u: Gu \rightarrow PFu$ である . 今 P が Grothendieck fibration だから , P -cartesian な射 $\alpha_u: a_u \rightarrow Fu$ が存在して $P(\alpha_u) = \theta_u$ とできる .

$$\begin{array}{ccc}
 a_u & \overset{\alpha_u}{\dashrightarrow} & Fu \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 Gu & \xrightarrow{\theta_u} & PFu
 \end{array}$$

この a_u を使って $F'(u) := a_u$ と定義すると , この F' は関手 $U \rightarrow A$ を与える .

∴) 圏 U の射 $k: u \rightarrow v$ に対して , 次の図式から得られる射を $F'(k)$ と定義すればよい .

$$\begin{array}{ccccc}
 F'(u) & \xrightarrow{\alpha_u} & Fu & \xrightarrow{Fk} & Fv \\
 \downarrow & \dashrightarrow F'(k) & \downarrow & \downarrow \alpha_v & \downarrow \\
 Gu & \xrightarrow{\theta_u} & PFu & \xrightarrow{PFk} & PFv \\
 \downarrow Gk & & \downarrow & \downarrow \theta_v & \\
 & & Gv & \xrightarrow{\theta_v} & PFv
 \end{array}$$

このとき, F' の定義から明らかに $\alpha: F' \Rightarrow F$ は自然変換で

$$U \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \uparrow \alpha \\ \xrightarrow{F'} \end{array} A \xrightarrow{P} B = U \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \theta \uparrow \\ \xrightarrow{G} \end{array} A \xrightarrow{P} B$$

となる. この α が (Cat の 2-morphism の意味で) P -cartesian であることを示せばよい. その為に関手 $K: V \rightarrow U, F'': U \rightarrow A$ と自然変換 $\xi: F'' \Rightarrow FK, \gamma: PF'' \Rightarrow PF'K$ が

$$V \xrightarrow{K} U \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \uparrow \alpha \\ \xrightarrow{F'} \end{array} A \xrightarrow{P} B = V \xrightarrow{K} U \begin{array}{c} \xrightarrow{F} \\ \uparrow \xi \\ \xrightarrow{F''} \end{array} A \xrightarrow{P} B$$

$\begin{array}{c} \gamma \uparrow \\ \xrightarrow{F''} \end{array} A \xrightarrow{P} B$

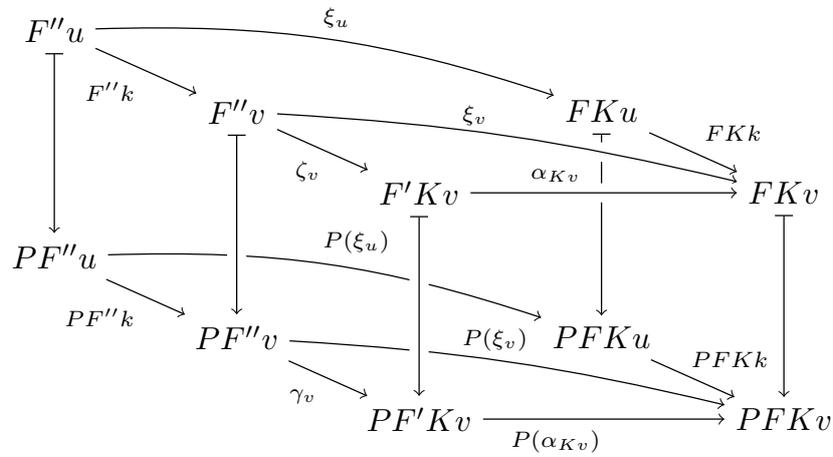
を満たすとする. すると $v \in V$ に対して $P(\alpha_{Kv}) \circ \gamma_v = P(\xi_v)$ である.

$$\begin{array}{ccccc} F''v & \xrightarrow{\xi_v} & FKv & & \\ \downarrow \zeta_v & \nearrow & \downarrow \alpha_{Kv} & & \\ F'Kv & \xrightarrow{\alpha_{Kv}} & FKv & & \\ \downarrow \gamma_v & \searrow P(\xi_v) & \downarrow P(\alpha_{Kv}) & & \\ PF''v & \xrightarrow{\gamma_v} & PF'Kv & \xrightarrow{P(\alpha_{Kv})} & PFKv \end{array}$$

α_{Kv} が P -cartesian だったから, $\zeta_v: F''v \rightarrow F'Kv$ が一意に存在して可換となる. この ζ_v は自然変換 $\zeta: F'' \Rightarrow F'K$ を与える.

∴) $k: u \rightarrow v$ に対して, 定義から, 次の二つの図式が可換である.

$$\begin{array}{ccccccc} F''u & \xrightarrow{\xi_u} & FK u & \xrightarrow{FKk} & FK v & & \\ \downarrow \zeta_u & \nearrow & \downarrow \alpha_{Ku} & & \downarrow \alpha_{Kv} & & \\ F'Ku & \xrightarrow{\alpha_{Ku}} & FK u & \xrightarrow{FKk} & FK v & & \\ \downarrow F'Kk & \searrow & \downarrow \alpha_{Kv} & & \downarrow \alpha_{Kv} & & \\ F'Kv & \xrightarrow{\alpha_{Kv}} & FK v & & FK v & & \\ \downarrow \gamma_u & \searrow P(\xi_u) & \downarrow P(\alpha_{Ku}) & & \downarrow P(\alpha_{Kv}) & & \\ PF''u & \xrightarrow{\gamma_u} & PF'Ku & \xrightarrow{P(\alpha_{Ku})} & PFKu & \xrightarrow{PFKk} & PFKv \\ & & \downarrow PF'Kk & & \downarrow P(\alpha_{Kv}) & & \\ & & PF'Kv & \xrightarrow{P(\alpha_{Kv})} & PFKv & & \end{array}$$



故に α_{Kv} の普遍性から $F'Kk \circ \zeta_u = \zeta_v \circ F''k$ となり, $\zeta: F'' \Rightarrow F'K$ が自然変換であることが分かる.

また定義から明らかに

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{c} V \xrightarrow{K} U \xrightarrow{F} A \\ \zeta \uparrow \quad \uparrow \alpha \\ F'' \end{array} & = & \begin{array}{c} V \xrightarrow{K} U \xrightarrow{F} A \\ \uparrow \xi \\ F'' \end{array} \\
 \\
 \begin{array}{c} V \xrightarrow{K} U \xrightarrow{F'} A \xrightarrow{P} B \\ \zeta \uparrow \\ F'' \end{array} & = & \begin{array}{c} V \xrightarrow{K} U \xrightarrow{F'} A \xrightarrow{P} B \\ \gamma \uparrow \\ F'' \end{array}
 \end{array}$$

を満たす

□

命題 11. 有限完備な 2-category \mathcal{C} の 1-morphism $p: a \rightarrow b$ について, 以下は同値.

- (1) p は fibration .
- (2) 任意の $j: x \rightarrow b$ に対して, コンマ対象の普遍性から得られる $i: j \downarrow = p \rightarrow j \downarrow p$ は \mathcal{C}/x における右随伴を持つ.

(3) コンマ対象の普遍性から得られる $i: a \rightarrow \text{id}_b \downarrow p$ は C/b における右随伴を持つ .

証明. (1 \implies 2) $p: a \rightarrow b$ が fibration だから $k: j \downarrow p \rightarrow a$ と p -cartesian な $\tau: k \implies p_1$ が存在して $p \circ k = j \circ p_0$, $p \bullet \tau = \eta$ となる .

故に strict 2-pullback $j \downarrow = p$ の 1-次的普遍性から

となる . $i \dashv r$ を示せばよい . まず i, r の定義より

となるから，コンマ対象 $j \downarrow p$ の 2 次元的普遍性により， $\varepsilon: i \circ r \implies \text{id}_{j \downarrow p}$ が一意に存在して

$$\begin{array}{c} a \\ p_1 \uparrow \\ j \downarrow p \\ \text{id} \left(\begin{array}{c} \xleftarrow{\varepsilon} \\ \xrightarrow{i \circ r} \end{array} \right) \\ j \downarrow p \end{array} = \begin{array}{c} a \\ p_1 \uparrow \\ \tau \\ \leftarrow k \\ j \downarrow p \end{array} \quad j \downarrow p \begin{array}{c} \xrightarrow{\text{id}} \\ \uparrow \varepsilon \\ \xrightarrow{i \circ r} \end{array} j \downarrow p \xrightarrow{p_0} x = j \downarrow p \begin{array}{c} \xrightarrow{p_0} \\ \uparrow \text{id} \\ \xrightarrow{p_0} \end{array} x$$

となる．このとき

$$\begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow q_1 \parallel \\ x \times_b a \xrightarrow{p_1} x \\ \uparrow i \\ x \times_b a \end{array} \begin{array}{c} \xrightarrow{\tau} \\ \xrightarrow{r} \\ \xrightarrow{p_0} \end{array} \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow q_1 \parallel \\ x \times_b a \xrightarrow{p_1} x \\ \uparrow i \\ x \times_b a \end{array} \begin{array}{c} \xrightarrow{p} \\ \xrightarrow{p_0} \\ \xrightarrow{q_0} \end{array} \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow j \\ x \end{array} = \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow q_1 \parallel \\ x \times_b a \xrightarrow{p_1} x \\ \uparrow i \\ x \times_b a \end{array} \begin{array}{c} \xrightarrow{\eta} \\ \xrightarrow{p_0} \\ \xrightarrow{q_0} \end{array} \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow j \\ x \end{array} = \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow q_1 \parallel \\ x \times_b a \xrightarrow{p_0} x \\ \uparrow i \\ x \times_b a \end{array} \begin{array}{c} \xrightarrow{p_0} \\ \xrightarrow{q_0} \end{array} \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \uparrow j \\ x \end{array}$$

となるから $p \bullet (\tau \bullet i) = \text{id}$ である． τ が p -cartesian だから $\tau \bullet i$ も p -cartesian であり，故に $\tau \bullet i = p_1 \bullet (\varepsilon \bullet i)$ は同型である． $p_0 \bullet (\varepsilon \bullet i) = \text{id}$ だから，コンマ対象の普遍性により $\varepsilon \bullet i$ が同型とわかる．等式

$$\begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \left(\begin{array}{c} \xleftarrow{k \circ i} \\ \xrightarrow{q_1 \parallel} \\ \xrightarrow{(\tau \bullet i)^{-1}} \end{array} \right) \\ j \downarrow p \xrightarrow{q_0} x \end{array} = \begin{array}{c} a \xrightarrow{p} b \\ \parallel \\ j \downarrow p \xrightarrow{q_0} x \end{array}$$

から, strict 2-pullback の 2 次元的普遍性により $\eta: \text{id} \implies r \circ i$ が存在して

$$\begin{array}{c} a \\ q_1 \uparrow \\ j \downarrow = p \\ \text{roi} \left(\begin{array}{c} \eta \\ \leftarrow \\ \rightleftharpoons \\ \right) \text{id} \\ j \downarrow = p \end{array} \right. = \left. \begin{array}{c} a \\ \text{roi} \left(\begin{array}{c} \eta \bullet i \\ \leftarrow \\ \rightleftharpoons \\ \right) q_1 \\ j \downarrow = p \end{array} \right) \end{array} \right. \quad j \downarrow = p \xrightarrow{\text{roi}} j \downarrow = p \xrightarrow{q_0} x = j \downarrow = p \begin{array}{c} \xrightarrow{q_0} \\ \uparrow \text{id} \\ \xrightarrow{q_0} \end{array} x
 \end{array}$$

となる.

(以下, 書いてる途中)

(2 \implies 3) 明らか.

(3 \implies 1) 随伴 $i \dashv r: a \rightarrow \text{id}_b \downarrow p$ の unit, counit を η, ε とする.

(以下, 書いてる途中)

□

定義. 2-category \mathcal{C} の span $a \xleftarrow{q} e \xrightarrow{p} b$ が two-sided discrete fibration

\iff 任意の $u \in \mathcal{C}$ に対して $\mathcal{C}(u, a) \xleftarrow{q \bullet -} \mathcal{C}(u, e) \xrightarrow{p \bullet -} \mathcal{C}(u, b)$ が two-sided discrete fibration .

この条件を具体的に書き下すと次のようになる:

- (1) 任意の $u \in \mathcal{C}$, $f: u \rightarrow e$, $g: u \rightarrow a$, $\varphi: q \circ f \implies g$ に対して, $f': u \rightarrow e$ と $\alpha: f \implies f'$ が一意に存在して $q \bullet \varphi = \theta$, $p \bullet \varphi = \text{id}$ となる.

$$\begin{array}{c} u \\ f' \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \varphi \\ \rightleftharpoons \\ \right) f \\ e \\ a \xleftarrow{q} \end{array} \right) = \begin{array}{c} u \\ g \curvearrowright \\ \theta \Downarrow \\ e \\ a \xleftarrow{q} \end{array} \quad f' \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \varphi \\ \rightleftharpoons \\ \right) f = \text{id} \\ e \\ p \rightarrow b \end{array}
 \end{array}$$

- (2) 任意の $u \in \mathcal{C}$, $f': u \rightarrow e$, $g: u \rightarrow b$, $\theta: g \implies p \circ f'$ に対して, $f: u \rightarrow e$ と $\psi: f \implies f'$ が一意に存在して $q \bullet \psi = \text{id}$, $p \bullet \psi = \theta$ となる.

$$\begin{array}{c} u \\ f' \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \psi \\ \rightleftharpoons \\ \right) f = \text{id} \\ e \\ a \xleftarrow{q} \end{array} \right) = \begin{array}{c} u \\ f' \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \psi \\ \rightleftharpoons \\ \right) f \\ e \\ p \rightarrow b \end{array} \right) = \begin{array}{c} u \\ g \curvearrowright \\ \theta \Downarrow \\ e \\ p \rightarrow b \end{array}
 \end{array}$$

- (3) $\alpha: f \implies f': u \rightarrow e$ とする. $q \bullet \alpha: q \circ f \implies q \circ f'$ に対して条件 1 を適用して得られる φ と, $p \bullet \alpha: p \circ f \implies p \circ f'$ に対して条件 1 を適用して得られる ψ を取る. このとき $\text{cod}(\varphi) = \text{dom}(\psi)$ であり $\psi * \varphi = \alpha$ となる.

命題 12. 2-category \mathbf{Cat} における two-sided discrete fibration は, 先に定義した関手の two-sided discrete fibration と一致する.

証明. 略 □

命題 13. $a \xleftarrow{q} e \xrightarrow{p} b$ が two-sided discrete fibration のとき, p は fibration で q は opfibration である.

証明. $p: e \rightarrow b$ が fibration であることを示す. 任意の

$$\begin{array}{c} u \xrightarrow{f} e \xrightarrow{p} b \\ \theta \uparrow \parallel \\ u \xrightarrow{g} e \end{array}$$

を取る. two-sided discrete fibration の条件より, $\alpha: f' \Rightarrow f$ が存在して

$$\begin{array}{c} u \\ \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \alpha \\ \rightarrow \end{array} \right) \\ f \downarrow \quad f' \\ e \\ \leftarrow q \quad \rightarrow p \end{array} = \text{id} \quad \begin{array}{c} u \\ \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \alpha \\ \rightarrow \end{array} \right) \\ f \downarrow \quad f' \\ e \\ \leftarrow q \quad \rightarrow p \end{array} = \begin{array}{c} u \xrightarrow{g} e \xrightarrow{p} b \\ \theta \downarrow \parallel \\ u \xrightarrow{f} e \end{array}$$

となる. この α が p -cartesian であることを示せばよい. そこで

$$\begin{array}{c} v \xrightarrow{k} u \xrightarrow{f} e \xrightarrow{p} a \\ \gamma \uparrow \parallel \quad \uparrow \alpha \\ v \xrightarrow{f''} e \end{array} = \begin{array}{c} v \xrightarrow{k} u \xrightarrow{f} e \xrightarrow{p} a \\ \uparrow \xi \\ v \xrightarrow{f''} e \end{array}$$

が成り立つとする. two-sided discrete fibration の条件を ξ に適用して

$$\begin{array}{c} v \\ \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \varphi \\ \rightarrow \end{array} \right) \\ h \downarrow \quad f'' \\ e \\ \leftarrow q \quad \rightarrow p \end{array} = \begin{array}{c} v \xrightarrow{q \circ f \circ k} e \xrightarrow{p} a \\ q \bullet \xi \downarrow \parallel \\ v \xrightarrow{h} e \end{array} \quad \begin{array}{c} v \\ \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \varphi \\ \rightarrow \end{array} \right) \\ h \downarrow \quad f'' \\ e \\ \leftarrow q \quad \rightarrow p \end{array} = \text{id}$$

$$\begin{array}{c} v \\ \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \psi \\ \rightarrow \end{array} \right) \\ f \circ k \downarrow \quad h \\ e \\ \leftarrow q \quad \rightarrow p \end{array} = \text{id} \quad \begin{array}{c} v \\ \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \psi \\ \rightarrow \end{array} \right) \\ f \circ k \downarrow \quad h \\ e \\ \leftarrow q \quad \rightarrow p \end{array} = \begin{array}{c} v \xrightarrow{p \circ f''} e \xrightarrow{p} b \\ p \bullet \xi \downarrow \parallel \\ v \xrightarrow{f \circ k} e \end{array}$$

$$f \circ k \left(\begin{array}{c} v \\ \downarrow h \\ \leftarrow \psi \leftarrow \varphi \\ \downarrow \\ e \end{array} \right) f'' = f \circ k \left(\begin{array}{c} v \\ \leftarrow \xi \\ \downarrow \\ e \end{array} \right) f''$$

を満たすような $h: v \rightarrow e$, $\varphi: f'' \Rightarrow h$, $\psi: h \Rightarrow f \circ k$ を得る. また γ から

$$f' \circ k \left(\begin{array}{c} u \\ \leftarrow \delta \\ \downarrow \\ e \end{array} \right) h' = \text{id} \quad f' \circ k \left(\begin{array}{c} u \\ \leftarrow \delta \\ \downarrow \\ e \end{array} \right) h' = f' \circ k \left(\begin{array}{c} u \\ \downarrow p \circ f'' \\ \downarrow \gamma \\ e \end{array} \right) p$$

を満たす δ を得る. このとき

$$\begin{array}{c} v \\ \downarrow k \\ u \\ \leftarrow \delta \\ \downarrow f' \\ e \\ \downarrow p \\ b \end{array} \left(\begin{array}{c} \leftarrow \alpha \\ \downarrow f \end{array} \right) h' = \begin{array}{c} v \\ \downarrow k \\ u \\ \leftarrow \delta \\ \downarrow f' \\ e \\ \downarrow p \\ b \end{array} \left(\begin{array}{c} \leftarrow \alpha \\ \downarrow f \end{array} \right) p \circ f'' \xrightarrow{\gamma} \begin{array}{c} v \\ \downarrow k \\ u \\ \downarrow p \circ \xi \\ e \\ \downarrow p \\ b \end{array} \left(\begin{array}{c} \leftarrow \alpha \\ \downarrow f \end{array} \right) p \circ \xi$$

$$\begin{array}{c} v \\ \downarrow k \\ u \\ \leftarrow \delta \\ \downarrow f' \\ e \\ \downarrow p \\ b \end{array} \left(\begin{array}{c} \leftarrow \alpha \\ \downarrow f \end{array} \right) h' = \text{id}$$

だから, ψ の一意性により

$$\begin{array}{c} v \\ \downarrow k \\ u \\ \leftarrow \delta \\ \downarrow f' \\ e \\ \downarrow p \\ b \end{array} \left(\begin{array}{c} \leftarrow \alpha \\ \downarrow f \end{array} \right) h' = \begin{array}{c} v \\ \downarrow k \\ u \\ \leftarrow \psi \\ \downarrow \\ e \end{array} \left(\begin{array}{c} \leftarrow \alpha \\ \downarrow f \end{array} \right) h$$

であり, 特に $h = h'$ となる.

$\zeta := \delta * \varphi$ とおく . このとき

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \alpha \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{f'} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \uparrow \zeta \\
 & & f''
 \end{array}
 & = &
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \psi \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{f'} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \uparrow \varphi \\
 & & h \\
 & & f''
 \end{array}
 & = &
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \xi \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{f'} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & f''
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \zeta \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f'} \\ \xrightarrow{f''} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \xrightarrow{p} \\
 & & b
 \end{array}
 =
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \gamma \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f'} \\ \xrightarrow{f''} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \xrightarrow{p} \\
 & & b
 \end{array}$$

である . よって , このような ζ が一意であることを示せばよい .

一意であることを示すため , $\zeta' : f'' \Rightarrow f' \circ k$ が

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \alpha \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{f'} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \uparrow \zeta' \\
 & & f''
 \end{array}
 & = &
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \xi \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{f'} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & f''
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \zeta' \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f'} \\ \xrightarrow{f''} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \xrightarrow{p} \\
 & & b
 \end{array}
 =
 \begin{array}{ccc}
 v & \xrightarrow{k} & u \\
 & \searrow & \uparrow \gamma \\
 & & \begin{array}{c} \xrightarrow{f'} \\ \xrightarrow{f''} \end{array} \\
 & \swarrow & a \\
 & & \xrightarrow{p} \\
 & & b
 \end{array}$$

を満たすとする . two-sided discrete fibration の条件を ζ' に適用して

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \varphi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow q & & \\
 a & &
 \end{array}
 & = &
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \varphi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow q & & \\
 a & &
 \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{ccc}
 & \xrightarrow{q \circ f' \circ k} & v \\
 & \searrow & \uparrow \zeta' \\
 & & e \\
 & \swarrow & \\
 & & a
 \end{array}
 & &
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \varphi' & & \\
 e & & \\
 & \xrightarrow{p} & b
 \end{array}
 = \text{id}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \psi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow q & & \\
 a & &
 \end{array}
 & = & \text{id}
 \end{array}
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \psi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow p & & \\
 & & b
 \end{array}
 =
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \psi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow p & & \\
 & \xrightarrow{p \circ f''} & b
 \end{array}
 \begin{array}{ccc}
 & \searrow & \uparrow \gamma \\
 & & e \\
 & \swarrow & \\
 & & a
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \psi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow q & & \\
 a & &
 \end{array}
 & = &
 \begin{array}{ccc}
 v & & \\
 \left(\begin{array}{c} \leftarrow \\ \leftarrow \\ \leftarrow \end{array} \right) & & \\
 \downarrow \varphi' & & \\
 e & & \\
 \leftarrow q & & \\
 a & &
 \end{array}
 \end{array}$$

を満たすような $h'': v \rightarrow e$, $\varphi': f'' \Rightarrow h''$, $\psi': h'' \Rightarrow f \circ k$ を得る. 一意性により $\psi' = \delta$ である. また

だから $\varphi' = \varphi$ である. 故に $\zeta' = \psi' * \varphi' = \delta * \varphi = \zeta$ となる. □

命題 14. $a \xrightarrow{f} c \xleftarrow{g} b$ のときコンマ対象が与える $\text{span } a \xleftarrow{q} g \downarrow f \xrightarrow{p} b$ は two-sided discrete fibration である.

証明. $u \in \mathcal{C}$ に対して $\mathcal{C}(u, -)$ はコンマ対象と交換するから明らか. □

定理 15. 任意の 1-morphism $f: a \rightarrow b$ は $f = p \circ g$ ($p: c \rightarrow b$ は fibration, $g: a \rightarrow c$ は右随伴) の形で書ける.

証明. コンマ対象 $\text{id}_b \downarrow f$ の普遍性から次の $g: a \rightarrow \text{id}_b \downarrow f$ を得る.

このとき $f = p \circ g$ で $q \dashv g$ である. また $a \xleftarrow{q} \text{id}_b \downarrow f \xrightarrow{p} b$ は two-sided discrete fibration だから p は fibration である. □