

圏論のノート

箱 (@o_ccah)

2019 年 7 月 20 日

概要

圏論の基礎事項をまとめた。特に、米田の補題を有効に用いて、随伴の諸性質を見通しよく記述することに重点を置いた。

目次

1	圏, 関手, 自然変換	2
1.1	圏	2
1.2	簡単な圏論的概念	3
1.3	関手	4
1.4	自然変換	6
1.5	圏同値	7
1.6	関手圏	8
1.7	“圏”, “関手”, “自然変換”	10
2	米田の補題, “関手” の表現	11
2.1	米田の補題	11
2.2	コンマ圏	13
2.3	米田の補題が導く圏同型	14
2.4	“関手” の表現	15
3	余極限と極限	16
3.1	余極限と極限	16
3.2	余極限・極限の保存	16
4	随伴	17
4.1	とある一対一対応	17
4.2	随伴, 単位と余単位	19
4.3	随伴と忠実性・充満性	22
4.4	随伴と圏同値	23
4.5	随伴と余極限・極限	24

記号と用語

- 本稿を通して、対象は a, b, c など、射は f, g, h など、圏は A, B, C など、関手は F, G, H など、自然変換は α, β, γ などで表すことが多い。
- 写像（特に関手による対象・射の対応）の適用 $f(x)$ を、括弧を省いて fx とも書く。この記号法は右結合とする。したがって、 gfx は $g(f(x))$ を表す。

1 圏，関手，自然変換

1.1 圏

定義 1.1 (圏) 圏 A とは、

- A の対象の集合 $\text{ob}(A)$
- $a, b \in \text{ob}(A)$ に対して、 A の a から b への射の集合 $\text{Hom}_A(a, b)$ を対応させる写像
- $a \in \text{ob}(A)$ に対して、 a の恒等射 $1_a \in \text{Hom}_A(a, a)$ を対応させる写像
- $a, b, c \in \text{ob}(A)$ に対して、射の合成 $\text{Hom}_A(a, b) \times \text{Hom}_A(b, c) \rightarrow \text{Hom}_A(a, c); (f, g) \mapsto g \circ f$ を対応させる写像

の組であって、2 条件

(CAT1) 任意の $a, b \in \text{ob}(A)$ と $f \in \text{Hom}_A(a, b)$ に対して $f \circ 1_a = 1_b \circ f = f$ である。

(CAT2) 任意の $a, b, c, d \in \text{ob}(A)$ と $f \in \text{Hom}_A(a, b)$, $g \in \text{Hom}_A(b, c)$, $h \in \text{Hom}_A(c, d)$ に対して、 $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$ である。

を満たすものをいう。 $\text{ob}(A)$ を単に A とも書く。 $a, b \in \text{ob}(A)$ に対して、 $f \in \text{Hom}_A(a, b)$ を $f: a \rightarrow b$ とも書く。

定義 1.2 (同型) A を圏、 $a, b \in \text{ob}(A)$, $f: a \rightarrow b$ とする。 $g: b \rightarrow a$ が $g \circ f = 1_a$ かつ $f \circ g = 1_b$ を満たすとき、 g を f の逆射といい、 $g = f^{-1}$ と書く。逆射をもつ射を同型射あるいは単に同型という。対象 a から b への同型射が存在するとき、 a と b は同型であるといい、 $a \cong b$ と書く。

f の逆射は、存在すれば一意である。また、合成可能な射 f, g がともに同型射ならば $g \circ f$ も同型射で $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$ であり、 f が同型射ならば f^{-1} も同型射で $(f^{-1})^{-1} = f$ である。したがって、圏 A における同型は、 $\text{ob}(A)$ 上の同値関係である。

定義 1.3 (反対圏) A を圏とする。 A の反対圏 A^{op} を、次のように定める。

- $\text{ob}(A^{\text{op}}) = \text{ob}(A)$ とする。
- $a, b \in \text{ob}(A^{\text{op}})$ に対して、 $\text{Hom}_{A^{\text{op}}}(a, b) = \text{Hom}_A(b, a)$ とする。
- $a \in \text{ob}(A^{\text{op}})$ に対して、 A^{op} における a の恒等射を A における a の恒等射で定める。
- A^{op} の射 $f: a \rightarrow b$ と $g: b \rightarrow c$ との合成 $g \circ_{A^{\text{op}}} f: a \rightarrow c$ を、 $g \circ_{A^{\text{op}}} f = f \circ_A g$ と定める。ここで、 \circ_A は A における射の合成を表す。

明らかに, $(A^{\text{op}})^{\text{op}} = A$ である.

定義 1.4 (積圏) A, B を圏とする. A と B の積圏 $A \times B$ を, 次のように定める.

- $\text{ob}(A \times B) = \text{ob}(A) \times \text{ob}(B)$ とする.
- $(a, b), (a', b') \in \text{ob}(A \times B)$ に対して, $\text{Hom}_{A \times B}((a, b), (a', b')) = \text{Hom}_A(a, a') \times \text{Hom}_B(b, b')$ とする.
- $(a, b) \in \text{ob}(A \times B)$ に対して, $1_{(a, b)} = (1_a, 1_b)$ とする.
- $A \times B$ の射 $(f, g): (a, b) \rightarrow (a', b')$ と $(f', g'): (a', b') \rightarrow (a'', b'')$ との合成を, $(f', g') \circ (f, g) = (f' \circ f, g' \circ g)$ と定める.

1.2 簡単な圏論的概念

定義 1.5 (終対象・始対象) A を圏とする.

- (1) A の始対象とは, $a \in \text{ob}(A)$ であって, 任意の $b \in \text{ob}(A)$ に対して a から b への射が一意に存在するものをいう.
- (2) A の終対象とは, $a \in \text{ob}(A)$ であって, 任意の $b \in \text{ob}(A)$ に対して b から a への射が一意に存在するものをいう.

$a \in \text{ob}(A)$ について, a が A の始対象・終対象であることは, それぞれ a が A^{op} の終対象・始対象であることと同値である.

命題 1.6 A を圏とする.

- (1) a, a' がともに A の始対象ならば, a から a' への射 $f: a \rightarrow a'$ が一意に存在し, さらにこの f は同型射である.
- (2) a, a' がともに A の終対象ならば, a' から a への射 $f: a' \rightarrow a$ が一意に存在し, さらにこの f は同型射である.

証明 どちらも同様だから, (1) のみ示す. a が始対象であることより $f: a \rightarrow a'$ が一意に存在し, a' が始対象であることより $g: a' \rightarrow a$ が一意に存在する. $g \circ f$ と 1_a はともに a から a への射だから, a が始対象であることより $g \circ f = 1_a$ である. 同様に, $f \circ g = 1_{a'}$ である. よって, f は同型射である. \square

定義 1.7 (モノ射・エピ射) A を圏, $f: a \rightarrow b$ を A の射とする.

- (1) 任意の $c \in \text{ob}(A)$ と A の射 $h, h': b \rightarrow c$ に対して $h \circ f = h' \circ f$ ならば $h = h'$ であるとき, f をエピ射という.
- (2) 任意の $c \in \text{ob}(A)$ と A の射 $h, h': c \rightarrow a$ に対して $f \circ h = f \circ h'$ ならば $h = h'$ であるとき, f をモノ射という.

また,

- (3) A の射 $g: b \rightarrow a$ であって $f \circ g = 1_b$ となるものが存在するとき, g を分裂エピ射という.
- (4) A の射 $g: b \rightarrow a$ であって $g \circ f = 1_a$ となるものが存在するとき, f を分裂モノ射という.

f が A のエピ射・モノ射・分裂エピ射・分裂モノ射であることは、それぞれ、 f が A^{op} のモノ射・エピ射・分裂モノ射・分裂エピ射であることと同値である。

命題 1.8 A を圏、 $f: a \rightarrow b$ を A の射とする。

- (1) f が分裂エピ射ならば、 f はエピ射である。
- (2) f が分裂モノ射ならば、 f はモノ射である。

証明 どちらも同様だから、(1) のみ示す。 f が分裂エピ射であるとする。すると、 A の射 $g: b \rightarrow a$ であって $f \circ g = 1_b$ となるものがとれる。 A の射 $h, h': a \rightarrow c$ が $h \circ f = h' \circ f$ を満たすとする、 $h = g \circ f \circ h = g \circ f \circ h' = h'$ である。よって、 f はエピ射である。□

命題 1.9 A を圏、 $f: a \rightarrow b$ を A の射とする。次の 4 条件は同値である。

- (a) f は同型射である。
- (b) f は分裂エピかつモノである。
- (c) f はエピかつ分裂モノである。
- (d) f は分裂エピかつ分裂モノである。

証明 (a) \implies (d), (d) \implies (b), (d) \implies (c) は明らかだから、あとは (b) \implies (a) と (c) \implies (a) を示せばよい。どちらも同様だから、前者を示す。 f が分裂エピかつモノであるとする。 f が分裂エピであることより、 $g: b \rightarrow a$ であって $f \circ g = 1_b$ となるものがとれる。このとき $f \circ g \circ f = f = f \circ 1_a$ だから、 f がモノであることより $g \circ f = 1_a$ である。よって、 f は g を逆射にもつ同型射である。□

1.3 関手

定義 1.10 (関手) A, B を圏とする。 A から B への関手 F とは、

- 写像 $\text{ob}(A) \rightarrow \text{ob}(B); a \mapsto Fa$
- $a, b \in \text{ob}(A)$ に対して、写像 $\text{Hom}_A(a, b) \mapsto \text{Hom}_B(Fa, Fb); f \mapsto Ff$ を対応させる写像

の組であって、2 条件

(FUN1) 任意の $a \in \text{ob}(A)$ に対して、 $F1_a = 1_{Fa}$ である。

(FUN2) 任意の $a, b, c \in \text{ob}(A)$ と $f \in \text{Hom}_A(a, b)$, $g \in \text{Hom}_A(b, c)$ に対して、 $F(g \circ f) = Fg \circ Ff$ である。

を満たすものをいう。 F が A から B への関手であることを、 $F: A \rightarrow B$ と書く。

圏 A から B への関手を、 A から B への共変関手ともいう。これに対して、 A^{op} から B への関手を、 A から B への反変関手という。

関手が恒等射と合成を保つことから、関手が同型を保つこともわかる。すなわち、 A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$ を関手とすると、 $f: a \rightarrow b$ が A の同型射ならば $Ff: Fa \rightarrow Fb$ も同型射であり、したがって $a \cong b$ ならば $Fa \cong Fb$ である。

定義 1.11 (恒等関手) A を圏とする。 A から A への関手であって、対象の対応・射の対応がすべて恒等写像

であるようなものを、 A の恒等関手といい、 1_A と書く。

定義 1.12 (関手の合成) A, B, C を圏、 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow C$ を関手とする。 F と G との合成 $G \circ F: A \rightarrow C$ を、対象の対応・射の対応を F による対応と G による対応との合成とすることで定める。

定義 1.13 (圏同型) A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$ を関手とする。関手 $G: B \rightarrow A$ が $G \circ F = 1_A$ かつ $F \circ G = 1_B$ を満たすとき、 G を F の逆関手といい、 $G = F^{-1}$ と書く。逆関手をもつ関手を圏同型関手あるいは単に圏同型という。圏 A から B への圏同型関手が存在するとき、 A と B は圏同型であるといい、 $A \cong B$ と書く。

F の逆関手は、存在すれば一意である。また、合成可能な関手 F, G がともに圏同型関手ならば $G \circ F$ も圏同型関手で $(G \circ F)^{-1} = F^{-1} \circ G^{-1}$ であり、 F が圏同型関手ならば F^{-1} も圏同型関手で $(F^{-1})^{-1} = F$ である。

定義 1.14 (反対関手) A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$ を関手とする。 F による A から B への対象・射の対応により、 A^{op} から B^{op} への関手が定まる。これを F の反対関手といい、 F^{op} と書く。

反対関手をとる操作は、恒等関手と関手の合成を保つ。すなわち、圏 A について $(1_A)^{\text{op}} = 1_{A^{\text{op}}}$ であり、また圏 A, B, C の間の関手 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow C$ について $(G \circ F)^{\text{op}} = G^{\text{op}} \circ F^{\text{op}}$ である。したがって、関手 F が圏同型ならば、 F^{op} も圏同型であり、 $(F^{\text{op}})^{-1}(F^{-1})^{\text{op}}$ が成り立つ。

定義 1.15 (忠実・充満・本質的全射) A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$ を関手とする。

- (1) F が忠実であるとは、任意の $a, b \in \text{ob}(A)$ に対して $F: \text{Hom}_A(a, b) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, Fb)$ が単射であることをいう。
- (2) F が充満であるとは、任意の $a, b \in \text{ob}(A)$ に対して $F: \text{Hom}_A(a, b) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, Fb)$ が全射であることをいう。
- (3) F が忠実充満であるとは、 F が忠実かつ充満であることをいう。
- (4) F が本質的全射であるとは、任意の $b \in \text{ob}(B)$ に対してある $a \in \text{ob}(A)$ が存在し、 $Fa \cong b$ となることをいう。

命題 1.16 A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$ を忠実充満関手とする。

- (1) A の射 $f: a \rightarrow b$ について、 Ff が同型射ならば、 f も同型射である。
- (2) A の対象 a, b について、 $a \cong b$ と $Fa \cong Fb$ は同値である。

証明 (1) Ff が同型射であるとする。逆射 $(Ff)^{-1}$ が考えられる。 F の充満性より、 $g: b \rightarrow a$ であって $Fg = (Ff)^{-1}$ となるものがとれる。このとき $F(g \circ f) = Fg \circ Ff = 1_{Fa}$, $F(f \circ g) = Fg \circ Ff = 1_{Fb}$ だから、 F の忠実性より $g \circ f = 1_a$, $f \circ g = 1_b$ を得る。

(2) $a \cong b$ ならば $Fa \cong Fb$ であることは、一般の関手に対して成り立つ。逆を示す。 $Fa \cong Fb$ とすると、同型射 $h: Fa \rightarrow Fb$ がとれる。 F の充満性より、 $f: a \rightarrow b$ であって $Ff = h$ となるものがとれる。(1) より f は同型射であり、したがって $a \cong b$ である。 \square

1.4 自然変換

定義 1.17 (自然変換) A, B を圏, $F, G: A \rightarrow B$ を関手とする. F から G への自然変換とは, $a \in \text{ob}(A)$ に対して $\alpha_a: Fa \rightarrow Ga$ を対応させる族 $\alpha = \{\alpha_a\}_{a \in \text{ob}(A)}$ であって, 自然性条件

(NAT) A の任意の射 $f: a \rightarrow b$ に対して, $Gf \circ \alpha_a = \alpha_b \circ Ff$ である.

を満たすものをいう. α が F から G への自然変換であることを, $\alpha: F \Rightarrow G$ と書く.

定義 1.18 (恒等自然変換) A, B を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手とする. F から F への自然変換であって, 各 $a \in \text{ob}(A)$ に対して $1_{Fa}: Fa \rightarrow Fa$ を与えるようなものを, F の恒等自然変換といい, 1_F と書く.

定義 1.19 (垂直合成) A, B を圏, $F, G, H: A \rightarrow B$ を関手とする. 自然変換 $\alpha: F \Rightarrow G$ と $\beta: G \Rightarrow H$ に対して, $\beta \circ \alpha$ を

$$(\beta \circ \alpha)_a = \beta_a \circ \alpha_a \quad (a \in A)$$

と定めると, これは F から H への自然変換となる. これを, α と β の垂直合成あるいは単に合成という.

定義 1.20 (水平合成) A, B, C を圏, $F, F': A \rightarrow B$, $G, G': B \rightarrow C$ を関手とする. 自然変換 $\alpha: F \Rightarrow F'$ と $\beta: G \Rightarrow G'$ に対して, $\beta * \alpha$ を

$$(\beta * \alpha)_a = G' \alpha_a \circ \beta_{Fa} = \beta_{F'a} \circ G \alpha_a \quad (a \in A)$$

と定めると (右側の等号は β の自然性による), これは $G \circ F$ から $G' \circ F'$ への自然変換となる. これを, α と β の水平合成という.*1

定義 1.21 (自然同型) A, B を圏, $F, G: A \rightarrow B$ を関手, $\alpha: F \Rightarrow G$ を自然変換とする. 自然変換 $\beta: G \Rightarrow F$ が $\beta \circ \alpha = 1_F$ かつ $\alpha \circ \beta = 1_G$ を満たすとき, β を α の逆自然変換といい, $\beta = \alpha^{-1}$ と書く. 逆自然変換をもつ自然変換を自然同型という. 関手 F から G への自然同型が存在するとき, F と G は自然同型であるといい, $F \cong G$ と書く.

$\alpha = \{\alpha_a: Fa \rightarrow Ga\}_{a \in \text{ob}(A)}$ が自然同型であるための必要十分条件は, すべての $a \in \text{ob}(A)$ に対して $\alpha_a: Fa \rightarrow Ga$ が同型射であることであり, このとき α の逆自然変換は $\alpha^{-1} = \{\alpha_a^{-1}: Ga \rightarrow Fa\}_{a \in \text{ob}(A)}$ で与えられる. また, 垂直合成可能な自然変換 α, β がともに自然同型ならば $\beta \circ \alpha$ も自然同型で $(\beta \circ \alpha)^{-1} = \alpha^{-1} \circ \beta^{-1}$ であり, α が圏同型関手ならば α^{-1} も圏同型関手で $(\alpha^{-1})^{-1} = \alpha$ である. したがって, 圏 A から B への関手の間の自然同型は, A から B への関手全体のなす集合上の同値関係である.

命題 1.22 (1) A, B, C を圏, $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow C$ を関手とする. $1_G * 1_F = 1_{G \circ F}$ が成り立つ.

(2) A, B, C, D を圏, $F, F': A \rightarrow B$, $G, G': B \rightarrow C$, $H, H': C \rightarrow D$ を関手とする. 自然変換 $\alpha: F \Rightarrow F'$, $\beta: G \Rightarrow G'$, $\gamma: H \Rightarrow H'$ に対して, $\gamma * (\beta * \alpha) = (\gamma * \beta) * \alpha$ が成り立つ.

(3) A, B, C を圏, $F, F', F'': A \rightarrow B$, $G, G', G'': B \rightarrow C$ を関手とする. 自然変換 $\alpha: F \Rightarrow F'$, $\alpha': F' \Rightarrow F''$, $\beta: G \Rightarrow G'$, $\beta': G' \Rightarrow G''$ に対して, $(\beta' * \alpha') \circ (\beta * \alpha) = (\beta' \circ \beta) * (\alpha' \circ \alpha)$ が成り立つ.

証明 (1) 明らかである.

*1 本稿では用いないが, $1_G * \alpha$, $\beta * 1_F$ はそれぞれ $G * \alpha$, $\beta * F$ と書かれることが多い.

(2) α, β, γ の自然性より, 任意の $a \in \text{ob}(A)$ に対して次の図式中の小四角形はすべて可換となるのでよい:

$$\begin{array}{ccccc}
 & & HGFa & \xrightarrow{HG\alpha_a} & HGF'a \\
 & \swarrow H\beta_{Fa} & \downarrow HG'\alpha_a & \swarrow H\beta_{F'a} & \downarrow \gamma_{GF'a} \\
 HG'Fa & \xrightarrow{HG'\alpha_a} & HG'F'a & & \\
 \downarrow \gamma_{G'Fa} & & \downarrow \gamma_{G'F'a} & & \downarrow \gamma_{GF'a} \\
 & & H'G'Fa & \xrightarrow{H'G'\alpha_a} & H'G'F'a \\
 & \swarrow H'\beta_{Fa} & \downarrow H'G'\alpha_a & \swarrow H'\beta_{F'a} & \downarrow \gamma_{G'F'a} \\
 H'G'Fa & \xrightarrow{H'G'\alpha_a} & H'G'F'a & &
 \end{array}$$

(3) $\alpha, \alpha', \beta, \beta'$ の自然性より, 任意の $a \in \text{ob}(A)$ に対して次の図式中の小四角形はすべて可換となるのでよい:

$$\begin{array}{ccccc}
 GFa & \xrightarrow{G\alpha_a} & GF'a & \xrightarrow{G'\alpha'_a} & GF''a \\
 \downarrow \beta_{Fa} & & \downarrow \beta_{F'a} & & \downarrow \beta_{F''a} \\
 G'Fa & \xrightarrow{G'\alpha_a} & G'F'a & \xrightarrow{G'\alpha'_a} & G'F''a \\
 \downarrow \beta'_{Fa} & & \downarrow \beta'_{F'a} & & \downarrow \beta'_{F''a} \\
 G''Fa & \xrightarrow{G''\alpha_a} & G''F'a & \xrightarrow{G''\alpha'_a} & G''F''a
 \end{array}$$

□

系 1.23 A, B, C を圏, $F, F': A \rightarrow B$, $G, G': B \rightarrow C$ を関手とする. 自然同型 $\alpha: F \Rightarrow F'$ と $\beta: G \Rightarrow G'$ に対して, $\beta * \alpha: G \circ F \Rightarrow G' \circ F'$ も自然同型であり, $(\beta * \alpha)^{-1} = \beta^{-1} * \alpha^{-1}$ である.

証明 命題 1.22 (1), (3) より, $(\beta^{-1} * \alpha^{-1}) \circ (\beta * \alpha) = (\beta^{-1} \circ \beta) * (\alpha^{-1} \circ \alpha) = 1_G * 1_F = 1_{G \circ F}$, $(\beta * \alpha) \circ (\beta^{-1} * \alpha^{-1}) = (\beta \circ \beta^{-1}) * (\alpha \circ \alpha^{-1}) = 1_{G'} * 1_{F'} = 1_{G' \circ F'}$ を得る. □

定義 1.24 (反対自然変換) A, B を圏, $F, G: A \rightarrow B$ を関手, $\alpha: F \Rightarrow G$ を自然変換とする. α による B の射の族 $\{\alpha_a: Fa \rightarrow Ga\}_{a \in \text{ob}(A)}$ は, B^{op} の射の族 $\{\alpha_a: G^{\text{op}}a \rightarrow F^{\text{op}}a\}_{a \in \text{ob}(A^{\text{op}})}$ とみなすこともでき, これは G^{op} から F^{op} への自然変換を定める. これを α の反対自然変換といい, α^{op} と書く.

反対自然変換をとる操作は, 恒等自然変換と自然変換の垂直合成を保つ. すなわち, 関手 F について $(1_F)^{\text{op}} = 1_{F^{\text{op}}}$ であり, また関手 F, G, H の間の自然変換 $\alpha: F \Rightarrow G$, $\beta: G \Rightarrow H$ について $(\beta \circ \alpha)^{\text{op}} = \alpha^{\text{op}} \circ \beta^{\text{op}}$ である. したがって, 自然変換 α が自然同型ならば, α^{op} も自然同型であり, $(\alpha^{\text{op}})^{-1} = (\alpha^{-1})^{\text{op}}$ が成り立つ. さらに, 反対自然変換をとる操作は, 次の意味で自然変換の水平合成と整合的である: 圏 A, B, C , 関手 $F, F': A \rightarrow B$, $G, G': B \rightarrow C$, 自然変換 $\alpha: F \Rightarrow F'$, $\beta: G \Rightarrow G'$ に対して, $(\beta * \alpha)^{\text{op}} = \beta^{\text{op}} * \alpha^{\text{op}}$ が成り立つ.

1.5 圏同値

定義 1.25 (圏同値) A, B を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手とする. 関手 $G: B \rightarrow A$ が $G \circ F \cong 1_A$ かつ $F \circ G \cong 1_B$ (自然同型) を満たすとき, G を F の準逆関手という. 準逆関手をもつ関手を, 圏同値関手あるいは単に圏同値という. 圏 A から B への圏同値関手が存在するとき, A と B は圏同値であるといい, $A \simeq B$ と書く.

明らかに、圏同型関手は圏同値関手である。

命題 1.26 A, B を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手とする. 関手 $G, G': B \rightarrow A$ がともに F の準逆関手ならば, $G \cong G'$ (自然同型) である.

証明 G, G' がともに F の準逆関手とすると, $G = 1_A \circ G \cong G' \circ F \circ G \cong G' \circ 1_B = G'$ である (系 1.23 を用いた). \square

命題 1.27 A, B を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手とする. 次の 2 条件は同値である.

- (1) F は圏同値関手である.
- (2) F は忠実充満かつ本質的全射である.

証明 (a) \implies (b) F が G を準逆にもつ圏同値関手であるとする. 自然同型 $\alpha: G \circ F \cong 1_A$, $\beta: F \circ G \cong 1_B$ をとる.

任意の $b \in \text{ob}(B)$ に対して $\beta_b: FGb \cong b$ だから, F は本質的全射である.

F の忠実充満性を示す. $a, a' \in \text{ob}(A)$ を固定する. $f: a \rightarrow a'$ に対して, 関手 F により $Ff: Fa \rightarrow Fa'$ が得られ, さらに関手 G によって $GFf: Fa \rightarrow Fa'$ が得られる. ここで, α の自然性より $\alpha_{a'} \circ GFf = f \circ \alpha_a$, したがって $GFf = \alpha_{a'}^{-1} \circ f \circ \alpha_a$ である. $\alpha_a, \alpha_{a'}$ は同型射だから対応 $f \mapsto \alpha_{a'}^{-1} \circ f \circ \alpha_a = GFf$ は全単射であり, したがって対応 $f \mapsto Ff$ は単射である. 同様に, 対応 $g \mapsto FGg$ は全単射であり, したがって対応 $f \mapsto Ff$ は全射である. よって, F は忠実充満である.

(b) \implies (a) F が忠実充満かつ本質的全射であるとする. 関手 $G: B \rightarrow A$ を, 次のように定める.

- F の本質的全射性より, 各 $b \in \text{ob}(B)$ に対して, $a \in \text{ob}(A)$ であって $Fa = b$ となるもののものが存在する. このような対応を 1 つとり, G による対象の対応とする.
- F の忠実充満性より, B の射 $g: b \rightarrow b'$ に対して, A の射 f であって $Ff = g$ となるものが一意に存在する. この対応を, G による射の対応とする.

F が関手であることを確かめる. まず, $b \in \text{ob}(B)$ に対して, $F1_{Gb} = 1_{FGb} = 1_b$ より $G1_b = 1_{Gb}$ である. すなわち, G は恒等射を保つ. 次に, B の射 $g: b \rightarrow b'$ と $g': b' \rightarrow b''$ に対して, $F(Gg' \circ Gg) = FGg' \circ FGg = g' \circ g$ より $G(g' \circ g) = Gg' \circ Gg$ である. すなわち, G は合成を保つ. これで確かめられた.

G が F の準逆関手であることを示す. まず, G の定義より, $F \circ G = 1_B$ である. 次に, $G \circ F = 1_A$ を示す. $F \circ G = 1_B$ より, $a \in \text{ob}(A)$ に対して $FGFa = Fa$ である. F の忠実充満性より, F によって 1_{Fa} にうつされる射 $\alpha_a: GFa \rightarrow a$ が一意に存在し, さらにこれは同型射である (命題 1.16). こうして得られる射の族 $\alpha = \{\alpha_a\}_{a \in \text{ob}(A)}$ は, GF から 1_A への自然同型である. 実際, A の射 $f: a \rightarrow a'$ に対して, $F(GFf \circ \alpha_a) = FGFf \circ F\alpha_a = Ff = F\alpha_{a'} \circ Ff = F(\alpha_{a'} \circ f)$ だから, F の忠実性より $GFf \circ \alpha_a = \alpha_{a'} \circ f$ である. よって, G は F の準逆関手であり, したがって F は圏同値である. \square

1.6 関手圏

定義 1.28 (関手圏) A, B を圏とする. A から B への関手を対象, 関手の間の自然変換を射, 恒等自然変換を恒等射, 自然変換の垂直合成を射の合成として, 圏が定まる. この圏を, A から B への関手のなす関手圏といい, B^A と書く.

関手圏における同型射は、自然同型に他ならない。

定義 1.29 (後合成関手・前合成関手) A, B, X を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手とする。

- (1) F が誘導する後合成関手 $F_*: A^X \rightarrow B^X$ を、次のように定める。
 - A^X の対象 S に対して、 B^X の対象 $F \circ S$ を対応させる。
 - A^X の射 $\sigma: S \Rightarrow T$ に対して、 B^X の射 $1_F * \sigma: F \circ S \Rightarrow F \circ T$ を対応させる。
- (2) F が誘導する前合成関手 $F^*: X^B \rightarrow X^A$ を、次のように定める。
 - X^B の対象 S に対して、 X^A の対象 $S \circ F$ を対応させる。
 - X^B の射 $\sigma: S \Rightarrow T$ に対して、 X^A の射 $\sigma * 1_F: S \circ F \Rightarrow T \circ F$ を対応させる。

後・前合成関手を誘導する操作は、恒等関手と関手の合成を保つ。すなわち、圏 X を固定すると、圏 A について $(1_A)_* = 1_{A^X}$, $(1_A)^* = 1_{X^A}$ であり、また圏 A, B, C の間の関手 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow C$ について $(G \circ F)_* = G_* \circ F_*$, $(G \circ F)^* = F^* \circ G^*$ である。したがって、関手 F が圏同型ならば、 F_* および F^* も圏同型であり、 $(F_*)^{-1} = (F^{-1})_*$ および $(F^*)^{-1} = (F^{-1})^*$ が成り立つ。

定義 1.30 (後合成自然変換・前合成自然変換) A, B, X を圏, $F, G: A \rightarrow B$ を関手, $\alpha: F \Rightarrow G$ を自然変換とする。

- (1) α が誘導する後合成自然変換 $\alpha_*: F_* \Rightarrow G_*$ を、

$$\alpha_{*,S} = \alpha * 1_S: F \circ S \Rightarrow G \circ S \quad (S \in A^X)$$

と定める。

- (2) α が誘導する前合成自然変換 $\alpha^*: F^* \Rightarrow G^*$ を、

$$\alpha_S^* = 1_S * \alpha: S \circ F \Rightarrow S \circ G \quad (S \in X^B)$$

と定める。

$\alpha_* = \{\alpha * 1_S\}_{S \in A^X}$ および $\alpha^* = \{1_S * \alpha\}_{S \in X^B}$ の自然性は、後・前合成関手の定義と命題 1.22 を用いて確かめられる。

後・前合成自然変換を誘導する操作は、恒等自然変換と自然変換の垂直合成を保つ。すなわち、圏 X を固定すると、関手 $F: A \rightarrow B$ について $(1_F)_* = 1_{F_*}$, $(1_F)^* = 1_{F^*}$ であり、また関手 $F, G, H: A \rightarrow B$ の間の自然変換 $\alpha: F \Rightarrow G$, $\beta: G \Rightarrow H$ について $(\beta \circ \alpha)_* = \beta_* \circ \alpha_*$, $(\beta \circ \alpha)^* = \beta^* \circ \alpha^*$ である。後自然変換を誘導する操作は B^A から $(B^X)^{(A^X)}$ への関手であり、前自然変換を誘導する操作は B^A から $(X^A)^{(X^B)}$ への関手である、ともいえる。したがって、自然変換 α が自然同型ならば、 α_* および α^* も自然同型であり、 $(\alpha_*)^{-1} = (\alpha^{-1})_*$ および $(\alpha^*)^{-1} = (\alpha^{-1})^*$ が成り立つ。

命題 1.31 A, B, X を圏, $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ を関手とし、 F と G は互いに他を準逆にもつとする。

- (1) $F_*: A^X \rightarrow B^X$ と $G_*: B^X \rightarrow A^X$ は互いに他の準逆である。
- (2) $F^*: X^B \rightarrow X^A$ と $G^*: X^A \rightarrow X^B$ は互いに他の準逆である。

証明 自然同型 $\alpha: G \circ F \cong 1_A$ と $\beta: F \circ G \cong 1_B$ から、自然同型 $\alpha_*: G_* \circ F_* \cong 1_{A^X}$ と $\beta_*: F_* \circ G_* \cong 1_{B^X}$, $\alpha^*: F^* \circ G^* \cong 1_{X^A}$ と $\beta^*: G^* \circ F^* \cong 1_{X^B}$ が誘導されるのでよい。□

さらに、後・前自然変換を誘導する操作は、次の意味で自然変換の水平合成と整合的である。

命題 1.32 A, B, C, X を圏, $F, F': A \rightarrow B$, $G, G': B \rightarrow C$ を関手, $\alpha: F \Rightarrow F'$, $\beta: G \Rightarrow G'$ を自然変換とする。

- (1) $(G \circ F)_*$ から $(G' \circ F')_*$ への自然変換の等式 $(\beta * \alpha)_* = \beta_* * \alpha_*$ が成り立つ。
- (2) $(G \circ F)^*$ から $(G' \circ F')^*$ への自然変換の等式 $(\beta * \alpha)^* = \alpha^* * \beta^*$ が成り立つ。

証明 (1) $S \in \text{ob}(A^X)$ に対して

$$\begin{aligned} (\beta_* * \alpha_*)_S &= \beta_{*, F'_* S} \circ G_* \alpha_{*, S} \\ &= (\beta * 1_{F'} * S) \circ (1_G * \alpha * 1_S) \\ &= \beta * \alpha * 1_S \\ &= (\beta * \alpha)_{*, S} \end{aligned}$$

だから (命題 1.22 (3) を用いた), $(\beta * \alpha)_* = \beta_* * \alpha_*$ が成り立つ。

(2) $S \in \text{ob}(X^C)$ に対して

$$\begin{aligned} (\alpha^* * \beta^*)_S &= F'^* \beta_S^* \circ \alpha_{G^* S}^* \\ &= (1_S * \beta * 1_{F'}) \circ (1_S * 1_G * \alpha) \\ &= 1_S * \beta * \alpha \\ &= (\beta * \alpha)_S^* \end{aligned}$$

だから (命題 1.22 (3) を用いた), $(\beta * \alpha)^* = \alpha^* * \beta^*$ が成り立つ。 □

1.7 “圏”，“関手”，“自然変換”

すべての集合の全体は集合をなさないから、「すべての集合のなす圏 **SET**」を、先に正式に定義した意味での圏として定義することはできない。ところが、これを疑似的な圏とみなし、圏に関する用語を流用することはできる。たとえば、

- 圏 A から **SET** への“関手” F とは、対象 $a \in \text{ob}(A)$ に対して (小さいとは限らない) 集合 Fa を対応させる写像と、 A の射 $f: a \rightarrow b$ に対して写像 $Ff: Fa \rightarrow Fb$ を対応させる写像の族との組であって、恒等射および合成との整合性を満たすもののことである。^{*2}
- 圏 A から **SET** への“関手” F から G への“自然変換” α とは、対象 $a \in \text{ob}(A)$ に対して写像 $\alpha_a: Fa \rightarrow Ga$ を対応させる族であって、自然性条件を満たすもののことである。
- 圏 A に対して、“関手圏” \mathbf{SET}^A を考えることができる。これも疑似的な圏である。上と同様に、圏 B から \mathbf{SET}^A への“関手”や、それらの間の“自然変換”を考えることができる。

以下、このような「用語の濫用」は、“圏”，“関手”，“自然変換”のように、二重引用符で囲むことによって示す。

定義 1.33 (Hom 関手) A を圏, $a \in \text{ob}(A)$ とする。

^{*2} この場合、“関手”の「定義域」である A は正式な圏だから、大きさの問題は発生しない。一方で、**SET** を「定義域」とする“関手”を考えようとすれば、大きさの問題は避けては通れない。本稿では、大きさの問題が発生するような状況は考えない。

(1) “関手” $\text{Hom}_A(a, -): A \rightarrow \mathbf{SET}$ を、次のように定める。

- A の対象 u に対して、集合 $\text{Hom}_A(a, u)$ を対応させる。
- A の射 $p: u \rightarrow v$ に対して、写像 $p \circ -: \text{Hom}_A(a, u) \rightarrow \text{Hom}_A(a, v); h \mapsto p \circ h$ を対応させる。この写像 $p \circ -$ を、 p_* や $\text{Hom}_A(a, p)$ とも書く。

(2) “関手” $\text{Hom}_A(-, a): A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}$ を、次のように定める。

- A の対象 u に対して、集合 $\text{Hom}_A(u, a)$ を対応させる。
- A の射 $p: u \rightarrow v$ に対して、写像 $- \circ p: \text{Hom}_A(v, a) \rightarrow \text{Hom}_A(u, a); h \mapsto h \circ p$ を対応させる。この写像 $- \circ p$ を、 p^* や $\text{Hom}_A(p, a)$ とも書く。

これらの“関手”を総称して、Hom 関手という。

Hom 関手 $\text{Hom}_A(a, -)$ と $\text{Hom}_{A^{\text{op}}}(-, a)$ は等しい。

定義 1.34 (米田埋め込み) A を圏とする。

(1) “関手” $y_A: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}^A$ を、次のように定める。

- A の対象 a に対して、“関手” $\text{Hom}_A(a, -)$ を対応させる。
- A の射 $f: a \rightarrow b$ に対して、“自然変換” $- \circ f: \text{Hom}_A(b, -) \Rightarrow \text{Hom}_A(a, -)$ を対応させる。ここで、この“自然変換”は、各 $u \in A$ に対して写像 $\text{Hom}_A(b, u) \rightarrow \text{Hom}_A(a, u); h \mapsto h \circ f$ を与える。この“自然変換” $- \circ f$ を、 f^* や $\text{Hom}_A(f, -)$ とも書く。

(2) “関手” $y^A: A \rightarrow \mathbf{SET}^{A^{\text{op}}}$ を、次のように定める。

- A の対象 a に対して、“関手” $\text{Hom}_A(-, a)$ を対応させる。
- A の射 $f: a \rightarrow b$ に対して、“自然変換” $f \circ -: \text{Hom}_A(-, a) \Rightarrow \text{Hom}_A(-, b)$ を対応させる。ここで、この“自然変換”は、各 $u \in A$ に対して写像 $\text{Hom}_A(u, a) \rightarrow \text{Hom}_A(u, b); h \mapsto f \circ h$ を与える。この“自然変換” $f \circ -$ を、 f_* や $\text{Hom}_A(-, f)$ とも書く。

これらの“関手”を総称して、米田埋め込みという。

$y_{A^{\text{op}}} = y^A$ である。系 2.2 で、米田埋め込みが忠実充満であることを示す。

2 米田の補題，“関手”の表現

2.1 米田の補題

定理 2.1 (米田の補題) A を圏とする。“関手” $F: A \rightarrow \mathbf{SET}$ と $a \in A$ に対して、写像

$$\begin{aligned}\Phi_{F,a}: \text{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\text{Hom}_A(a, -), F) &\rightarrow Fa, \\ \Psi_{F,a}: Fa &\rightarrow \text{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\text{Hom}_A(a, -), F)\end{aligned}$$

を次のように定める。

- $\Phi_{F,a}$ は、“自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \Rightarrow F$ に対して、 $\alpha_a(1_a)$ を対応させる。
- $\Psi_{F,a}$ は、 $x \in Fa$ に対して、次のように定まる“自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \Rightarrow F$ を対応させる：

$$\alpha_c: \text{Hom}_A(a, c) \rightarrow Fc; \quad f \mapsto Ff(x) \quad (c \in A).$$

すると、

(1) $\Phi_{F,a}$ と $\Psi_{F,a}$ は互いに他の逆写像である.

(2) $\Phi_{F,a}$ と $\Psi_{F,a}$ は, $F \in \mathbf{SET}^A$ と $a \in A$ に関して自然である. すなわち, \mathbf{SET}^A の任意の射 $\sigma: F \Rightarrow G$ と任意の $a \in A$ に対して

$$\begin{array}{ccc} \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F) & \xrightarrow{\Phi_{F,a}} & Fa \\ \sigma \circ - \downarrow & & \downarrow \sigma_a \\ \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), G) & \xrightarrow{\Phi_{G,a}} & Ga \end{array}, \quad \begin{array}{ccc} \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F) & \xleftarrow{\Psi_{F,a}} & Fa \\ \sigma \circ - \downarrow & & \downarrow \sigma_a \\ \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), G) & \xleftarrow{\Psi_{G,a}} & Ga \end{array}$$

は可換であり, 任意の $F \in \mathbf{SET}^A$ と A の任意の射 $f: a \rightarrow b$ に対して

$$\begin{array}{ccc} \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F) & \xrightarrow{\Phi_{F,a}} & Fa \\ -\circ \mathrm{Hom}_A(f, -) \downarrow & & \downarrow Ff \\ \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(b, -), F) & \xrightarrow{\Phi_{F,b}} & Fb \end{array}, \quad \begin{array}{ccc} \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F) & \xleftarrow{\Psi_{F,a}} & Fa \\ -\circ \mathrm{Hom}_A(f, -) \downarrow & & \downarrow Ff \\ \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(b, -), F) & \xleftarrow{\Psi_{F,b}} & Fb \end{array}$$

は可換である.

証明 (1) $x \in Fa$ に対して

$$\Phi_{F,a}(\Psi_{F,a}(x)) = \Psi_{F,a}(x)_a(1_a) = F1_a(x) = x$$

だから, $\Phi_{F,a} \circ \Psi_{F,a}$ は Fa の恒等写像である.

$\Psi_{F,a} \circ \Phi_{F,a}$ が $\mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F)$ の恒等写像であることを示す. $\alpha \in \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F)$ に対して, $\Psi_{F,a}(\Phi_{F,a}(\alpha))$ の c -成分は

$$\Psi_{F,a}(\Phi_{F,a}(\alpha))_c: \mathrm{Hom}_A(a, c) \rightarrow Fc; \quad f \mapsto Ff(\Phi_{F,a}(\alpha)) = Ff(\alpha_a(1_a))$$

で与えられる. ここで, $\alpha: \mathrm{Hom}_A(a, -) \Rightarrow F$ の自然性より

$$Ff(\alpha_a(1_a)) = \alpha_c(\mathrm{Hom}_A(a, f)(1_a)) = \alpha_c(f)$$

だから, $Ff(\alpha_a(1_a)) = \alpha_c(f)$ である. よって, $\Psi_{F,a}(\Phi_{F,a}(\alpha))$ と α の各成分は等しいから, $\Psi_{F,a}(\Phi_{F,a}(\alpha)) = \alpha$ である.

(2) 任意の $F \in \mathbf{SET}^A$ と $a \in A$ に対して $\Psi_{F,a}$ は $\Phi_{F,a}$ の逆写像だから, $\Phi_{F,a}$ の自然性のみを示せば十分である.

第一の図式の可換性を示す. $\sigma: F \Rightarrow G$ を \mathbf{SET}^A の射, $a \in A$ とする. 任意の $\alpha \in \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F)$ に対して,

$$\sigma_a(\Phi_{F,a}(\alpha)) = \sigma_a(\alpha_a(1_a)) = (\sigma \circ \alpha)_a(1_a) = \Phi_{G,a}(\sigma \circ \alpha).$$

したがって, 第一の図式は可換である.

第二の図式の可換性を示す. $F \in \mathbf{SET}^A$, $f: a \rightarrow b$ を A の射とする. 任意の $\alpha \in \mathrm{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\mathrm{Hom}_A(a, -), F)$ に対して, α の自然性より,

$$\begin{aligned} Ff(\Phi_{F,a}(\alpha)) &= Ff(\alpha_a(1_a)) = \alpha_b(\mathrm{Hom}_A(a, f)(1_a)) = \alpha_b(f) \\ &= \alpha_b(\mathrm{Hom}_A(f, -)_b(1_b)) = (\alpha \circ \mathrm{Hom}_A(f, -))_b(1_b) = \Phi_{F,b}(\alpha \circ \mathrm{Hom}_A(f, -)). \end{aligned}$$

したがって, 第二の図式は可換である. □

米田の補題 (定理 2.1) で A を A^{op} に置き換えると, “関手” $F: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}$ と $a \in A^{\text{op}}$ に関して自然な, $\text{Hom}_{\mathbf{SET}^{A^{\text{op}}}}(\text{Hom}_A(-, a), F)$ と Fa との間の全単射が得られることがわかる.

系 2.2 A を圏とする. 米田埋め込み $y_A: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}^A; a \mapsto \text{Hom}_A(a, -)$ は “忠実充満” である. すなわち, 任意の $a, b \in A$ に対して,

$$\text{Hom}_A(b, a) \rightarrow \text{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\text{Hom}_A(a, -), \text{Hom}_A(b, -)); f \mapsto \text{Hom}_A(f, -)$$

は全単射である.

証明 米田の補題 (定理 2.1 (1)) で $F = \text{Hom}_A(b, -)$ と置けば, 結論を得る. □

双対的に, 米田埋め込み $y^A: A \rightarrow \mathbf{SET}^{A^{\text{op}}}; a \mapsto \text{Hom}_A(-, a)$ も “忠実充満” である.

系 2.3 A を圏とする. A の射 $f: a \rightarrow b$ に対して, 次の 3 条件は同値である.

- (a) f は同型射である.
- (b) 任意の $c \in A$ に対して, $f \circ -: \text{Hom}_A(c, a) \rightarrow \text{Hom}_A(c, b)$ は全単射である.
- (c) 任意の $c \in A$ に対して, $- \circ f: \text{Hom}_A(a, c) \rightarrow \text{Hom}_A(b, c)$ は全単射である.

証明 米田埋め込みの “忠実充満” 性と (系 2.2), 忠実充満関手が同型を映すこと (命題 1.16 (1)) の結果である*3. □

2.2 コンマ圏

次節以降で用いるため, コンマ圏を定義しておく.

定義 2.4 (コンマ圏) A, B, C を圏, $K: A \rightarrow C, L: B \rightarrow C$ を関手とする. コンマ圏 $K \downarrow L$ を, 次のように定める.

- $K \downarrow L$ の対象は, $a \in A, b \in B$ と $h: Ka \rightarrow Lb$ の組 (a, b, h) とする.
- $K \downarrow L$ の対象 (a, b, h) から (a', b', h') への射は, $f: a \rightarrow a'$ と $g: b \rightarrow b'$ との組 (f, g) であって $h' \circ Ff = Gg \circ h$ を満たすものとする.
- $K \downarrow L$ の対象 (a, b, h) の恒等射は, $1_{(a, b, h)} = (1_a, 1_b)$ と定める.
- $K \downarrow L$ の射 $(f, g): (a, b, h) \rightarrow (a', b', h')$ と $(f', g'): (a', b', h') \rightarrow (a'', b'', h'')$ との合成は, $(f', g') \circ (f, g) = (f' \circ f, g' \circ g)$ と定める.

$A = \mathbf{1}$ (ただ 1 つの対象と恒等射のみからなる圏) かつ K が $\mathbf{1}$ の唯一の対象を $c \in C$ に対応させる関手であるとき, $F \downarrow G$ を $c \downarrow G$ と書く. $B = \mathbf{1}$ である場合も同様とする.

C が “圏” で $K: A \rightarrow C$ と $L: B \rightarrow C$ が “関手” であっても, コンマ圏 $K \downarrow L$ を考えることができ, これは正式な圏となることに注意する.

*3 米田埋め込みは正式な関手ではなく, “忠実充満” であるというのも用語の濫用にすぎないから, 厳密には, 命題 1.16 をただちに適用することはできない. しかし, 命題 1.16 の証明中の議論をたどることにより, 問題なく結論が得られる.

2.3 米田の補題が導く圏同型

A を圏, $F: A \rightarrow \mathbf{SET}$ を“関手”とし, “関手” $y_A: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}^A$ と $F: \mathbf{1} \rightarrow \mathbf{SET}^A$ から定まるコンマ圏 $y_A \downarrow F$ と, “関手” $\{*\}: \mathbf{1} \rightarrow \mathbf{SET}$ と $F: A \rightarrow \mathbf{SET}$ から定まるコンマ圏 $\{*\} \downarrow F$ を考える^{*4}. $\{*\} \downarrow F$ の対象は「 $a \in A$ と $\{*\}$ から Fa への写像との組」だが, これは「 $a \in A$ と Fa の元との組」とみなせることに注意する.

定理 2.5 A を圏, $F: A \rightarrow \mathbf{SET}$ を“関手”とする. また, $a \in A$ に対して,

$$\begin{aligned}\Phi_{F,a}: \text{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\text{Hom}_A(a, -), F) &\rightarrow Fa, \\ \Psi_{F,a}: Fa &\rightarrow \text{Hom}_{\mathbf{SET}^A}(\text{Hom}_A(a, -), F)\end{aligned}$$

を定理 2.1 のとおりに定める. 関手 $\tilde{\Phi}_F: (y_A \downarrow F)^{\text{op}} \rightarrow \{*\} \downarrow F$ を

- $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の対象 (a, α) ($a \in A$, $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \Rightarrow F$) に対して, $\{*\} \downarrow F$ の対象 $(a, \Phi_{F,a}(\alpha))$ を対応させる.
- $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の射 $f: (a, \alpha) \rightarrow (b, \beta)$ (A の射 $f: a \rightarrow b$ であって $\alpha \circ \text{Hom}_A(f, -) = \beta$ を満たすもの) に対して, $\{*\} \downarrow F$ の射 $f: (a, \Phi_{F,a}(\alpha)) \rightarrow (b, \Phi_{F,b}(\beta))$ を対応させる.

と定め, 関手 $\tilde{\Psi}_F: \{*\} \downarrow F \rightarrow (y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ を

- $\{*\} \downarrow F$ の対象 (a, x) ($a \in A$, $x \in Fa$) に対して, $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の対象 $(a, \Psi_{F,a}(x))$ を対応させる.
- $\{*\} \downarrow F$ の射 $f: (a, x) \rightarrow (b, y)$ (A の射 $f: a \rightarrow b$ であって $Ff(x) = y$ を満たすもの) に対して, $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の射 $f: (a, \Psi_{F,a}(x)) \rightarrow (b, \Psi_{F,b}(y))$ を対応させる.

と定める. すると, $\tilde{\Phi}_F$ と $\tilde{\Psi}_F$ とは互いに他の逆であり, 圏同型 $(y_A \downarrow F)^{\text{op}} \cong \{*\} \downarrow F$ を与える.

証明 $\tilde{\Phi}_F$ が $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ から $\{*\} \downarrow F$ への関手を定めることを示す. 示すべきことは, A の射 $f: a \rightarrow b$ について, f が $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の射 $f: (a, \alpha) \rightarrow (b, \beta)$ であるならば, f は $\{*\} \downarrow F$ の射 $f: (a, \Phi_{F,a}(\alpha)) \rightarrow (b, \Phi_{F,b}(\beta))$ でもあることである. すなわち,

$$\alpha \circ \text{Hom}_A(f, -) = \beta \quad \text{ならば} \quad Ff(\Phi_{F,a}(\alpha)) = \Phi_{F,b}(\beta)$$

である. これは, 定理 2.1 (2) で示した $\Phi_{F,-}$ の自然性そのものである.

$\tilde{\Psi}_F$ が $\{*\} \downarrow F$ から $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ への関手を定めることを示す. 示すべきことは, A の射 $f: a \rightarrow b$ について, f が $\{*\} \downarrow F$ の射 $f: (a, x) \rightarrow (b, y)$ であるならば, f は $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の射 $f: (a, \Psi_{F,a}(x)) \rightarrow (b, \Psi_{F,b}(y))$ でもあることである. すなわち,

$$Ff(x) = y \quad \text{ならば} \quad \Psi_{F,a}(x) \circ \text{Hom}_A(f, -) = \Psi_{F,b}(y)$$

である. これは, 定理 2.1 (2) で示した $\Psi_{F,-}$ の自然性そのものである.

$\tilde{\Phi}_F$ と $\tilde{\Psi}_F$ とが互いに他の逆であることは, 任意の $a \in A$ に対して $\Phi_{F,a}$ と $\Psi_{F,a}$ とが互いに他の逆写像であるという米田の補題の主張 (定理 2.1 (1)) からただちに従う. \square

双対的に, “関手” $F: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}$ に対して, 圏同型 $y^A \downarrow F \cong (\{*\} \downarrow F)^{\text{op}}$ が成り立つ.

^{*4} 前者と後者で F の扱いが異なることに注意せよ.

2.4 “関手” の表現

定義 2.6 (表現) A を圏とする. “関手” $F: A \rightarrow \mathbf{SET}$ の表現とは, $a \in A$ と “自然同型” $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \cong F$ との組 (a, α) をいう. F が表現をもつとき, F は表現可能であるという.

“関手” $F: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}$ の表現とは, $a \in A^{\text{op}}$ と “自然同型” $\alpha: \text{Hom}_{A^{\text{op}}}(a, -) \cong F$ との組のことだが, これは $a \in A$ と “自然同型” $\alpha: \text{Hom}_A(-, a) \cong F$ との組といっても同じである.

定理 2.7 A を圏, $F: A \rightarrow \mathbf{SET}$ を “関手” とする. $a \in A$ と “自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \Rightarrow F$ との組に対して, 次の 3 条件は同値である.

- (a) (a, α) は F の表現である.
- (b) (a, α) は $(y_A \downarrow F)^{\text{op}}$ の始対象である.
- (c) $(a, \alpha_a(1_a))$ は $\{*\} \downarrow F$ の始対象である.

証明 (a) \iff (c) (a, α) が F の表現であるとは, 任意の $b \in A$ に対して写像 $\alpha_b: \text{Hom}_A(a, b) \rightarrow Fb$ が全単射であるということである. 一方で, $(a, \alpha_a(1_a))$ が $\{*\} \downarrow F$ の始対象であるとは, 任意の $b \in A$ と $y \in Fb$ に対して, A の射 $f: a \rightarrow b$ であって $Ff(\alpha_a(1_a)) = y$ を満たすものが一意に存在するということである. すなわち, 任意の $b \in A$ に対して写像 $\text{Hom}_A(a, b) \rightarrow Fb; f \mapsto Ff(\alpha_a(1_a))$ が全単射であるということである. ところで, 米田の補題 (定理 2.1 (1)) より, $b \in A$ に対して

$$\alpha_b(f) = Ff(\alpha_a(1_a))$$

が成り立つ. よって, これらの 2 条件は同値である.

(b) \iff (c) 定理 2.5 が与える圏同型 $(y_A \downarrow F)^{\text{op}} \cong \{*\} \downarrow F$ から従う. □

双対的に, A を圏, $F: A^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{SET}$ を “関手” とするとき, $a \in A$ と “自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(-, a) \Rightarrow F$ との組に対して, (a, α) が F の表現であること, (a, α) が $y^A \downarrow F$ の終対象であること, $(a, \alpha_a(1_a))$ が $(\{*\} \downarrow F)^{\text{op}}$ の終対象であることは, すべて同値である.

系 2.8 A, B を圏, $b \in B$, $K: A \rightarrow B$ を関手とする. $a \in A$ と “自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \Rightarrow \text{Hom}_B(b, K-)$ との組に対して, 次の 4 条件は同値である.

- (a) (a, α) は $\text{Hom}_B(b, K-)$ の表現である.
- (b) (a, α) は $(y_A \downarrow \text{Hom}_B(b, K-))^{\text{op}}$ の始対象である.
- (c) $(a, \alpha_a(1_a))$ は $\{*\} \downarrow \text{Hom}_B(b, K-)$ の始対象である.
- (d) $(a, \alpha_a(1_a))$ は $b \downarrow K$ の始対象である.

証明 (a), (b), (c) の同値性は, 定理 2.7 による. 自然な圏同型 $\{*\} \downarrow \text{Hom}_B(b, K-) \cong b \downarrow K$ から, (c) と (d) の同値性がわかる. □

双対的に, A, B を圏, $b \in B$, $K: A \rightarrow B$ を関手とするとき, $a \in A$ と “自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(-, a) \Rightarrow \text{Hom}_B(K-, b)$ との組に対して, (a, α) が $\text{Hom}_B(K-, b)$ の表現であること, (a, α) が $y^A \downarrow \text{Hom}_B(K-, b)$ の終対象であること, $(a, \alpha_a(1_a))$ が $(\{*\} \downarrow \text{Hom}_B(K-, b))^{\text{op}}$ の終対象であること, $(a, \alpha_a(1_a))$ が $K \downarrow b$ の終対象であることは, すべて同値である.

3 余極限と極限

3.1 余極限と極限

定義 3.1 (対角関手) I, A を圏とする. 対角関手 $\Delta_{I,A}: A \rightarrow A^I$ を, 次のように定める.

- A の対象 a に対して, A^I の対象 $\Delta_{I,A}a$ を, I の任意の対象に a を対応させ, I の任意の射に 1_a を対応させる関手として定める.
- A の射 $f: a \rightarrow b$ に対して, A^I の射 $\Delta_{I,A}f: \Delta_{I,A}a \Rightarrow \Delta_{I,A}b$ を, I の任意の対象に対して f を与える自然変換として定める.

混同のおそれがない場合, $\Delta_{I,A}$ を単に Δ_A や Δ とも書く.

I, A を圏とする. 関手 $T: I \rightarrow A$ を, I を添字圏とする A 上の図式ともいう. 図式 $I \rightarrow A; i \mapsto a_i$ を, 射の対応は省略して $\{a_i\}_{i \in I}$ と書くこともある.

I, A を圏, $T: I \rightarrow A$ を図式とし, 関手 $T: \mathbf{1} \rightarrow A^I$ と $\Delta: A \rightarrow A^I$ から定まるコンマ圏 $T \downarrow \Delta$, あるいは $\Delta \downarrow T$ を考える.

定義 3.2 (余極限・極限) I, A を圏, $T: I \rightarrow A$ を図式とする.

- (1) コンマ圏 $T \downarrow \Delta$ の始対象を, T の余極限という.
- (2) コンマ圏 $\Delta \downarrow T$ の終対象を, T の極限という.

始対象・終対象の一意性 (命題 1.6) より, 余極限・極限は, 存在すれば同型を除いて一意である.

命題 3.3 I, A を圏, $T: I \rightarrow A$ を図式とする.

- (1) $a \in A$ と “自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(a, -) \Rightarrow \text{Hom}_{A^I}(T, \Delta-)$ との組に対して, 次の 4 条件は同値である.
 - (a) (a, α) は $\text{Hom}_{A^I}(T, \Delta-)$ の表現である.
 - (b) (a, α) は $(y_A \downarrow \text{Hom}_{A^I}(T, \Delta-))^{\text{op}}$ の始対象である.
 - (c) $(a, \alpha_a(1_a))$ は $\{*\} \downarrow \text{Hom}_{A^I}(T, \Delta-)$ の始対象である.
 - (d) $(a, \alpha_a(1_a))$ は T の余極限である.
- (2) $a \in A$ と “自然変換” $\alpha: \text{Hom}_A(-, a) \Rightarrow \text{Hom}_{A^I}(\Delta-, T)$ との組に対して, 次の 4 条件は同値である.
 - (a) (a, α) は $\text{Hom}_{A^I}(\Delta-, T)$ の表現である.
 - (b) (a, α) は $y^A \downarrow \text{Hom}_{A^I}(\Delta-, T)$ の終対象である.
 - (c) $(a, \alpha_a(1_a))$ は $(\{*\} \downarrow \text{Hom}_{A^I}(\Delta-, T))^{\text{op}}$ の終対象である.
 - (d) $(a, \alpha_a(1_a))$ は T の極限である.

証明 系 2.8 (とその双対) の特別な場合である. □

3.2 余極限・極限の保存

A, B, I を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手, $T: I \rightarrow A$ を図式とする. 関手 $F_*: T \downarrow \Delta_A \rightarrow F \circ T \downarrow \Delta_B$ が次のように定まる.

- $T \downarrow \Delta_A$ の対象 (a, α) に対して, $F \circ T \downarrow \Delta_B$ の対象 $(Fa, 1_F * \alpha)$ を対応させる.
- $T \downarrow \Delta_A$ の射 $f: (a, \alpha) \rightarrow (b, \beta)$ に対して, $F \circ T \downarrow \Delta_B$ の射 $Ff: (Fa, 1_F * \alpha) \rightarrow (Fb, 1_F * \beta)$ を対応させる.

同様に, 関手 $F_*: \Delta_A \downarrow T \rightarrow \Delta_B \downarrow F \circ T$ が次のように定まる.

- $\Delta_A \downarrow T$ の対象 (a, α) に対して, $\Delta_B \downarrow F \circ T$ の対象 $(Fa, 1_F * \alpha)$ を対応させる.
- $\Delta_A \downarrow T$ の射 $f: (a, \alpha) \rightarrow (b, \beta)$ に対して, $\Delta_B \downarrow F \circ T$ の射 $Ff: (Fa, 1_F * \alpha) \rightarrow (Fb, 1_F * \beta)$ を対応させる.

定義 3.4 (余極限・極限の保存) A, B, I を圏, $F: A \rightarrow B$ を関手, $T: I \rightarrow A$ を図式とする.

- (1) 関手 $F_*: T \downarrow \Delta_A \rightarrow F \circ T \downarrow \Delta_B$ が T の余極限を $F \circ T$ の余極限にうつすとき (すなわち, 始対象を保つとき), F は T の余極限を保つという.
- (2) 関手 $F_*: \Delta_A \downarrow T \rightarrow \Delta_B \downarrow F \circ T$ が T の極限を $F \circ T$ の極限にうつすとき (すなわち, 終対象を保つとき), F は T の極限を保つという.

関手 $F: A \rightarrow B$ が, 任意の圏 I と図式 $T: I \rightarrow A$ に対して T の余極限・極限を保つとき, それぞれ単に F は余極限・極限を保つという.

4 随伴

4.1 とある一対一対応

A, B を圏, $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ を関手とすると, $A^{\text{op}} \times B$ から **SET** への“関手” $\text{Hom}_B(F-, -), \text{Hom}_A(-, G-)$ が考えられることに注意する.

定理 4.1 A, B を圏, $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ を関手とする. 5 個の集合

- $\text{Hom}_B(F-, -)$ から $\text{Hom}_A(-, G-)$ への“自然同型”の全体
- 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ であって, 任意の $a \in A, b \in B$ に対して写像 $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ が全単射であるものの全体^{*5}
- 自然変換 $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ であって, 任意の $a \in A, b \in B$ に対して写像 $\epsilon_b \circ F-: \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b)$ が全単射であるものの全体^{*6}
- 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F, \epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ の組であって, $(\epsilon * F) \circ (F * \eta) = 1_F, (G * \epsilon) \circ (\eta * G) = 1_G$ (三角恒等式という) を満たすものの全体

を考える.

- (1) (A) の元 ϕ に対して, $\eta_a = \phi_{a, Fa}(1_{Fa}): a \rightarrow GFa$ ($a \in A$) と定めると, $\eta = \{\eta_a\}_{a \in A}$ は (B) の元である. また, (B) の元 η に対して, $\phi_{a, b} = G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ と定めると, $\phi = \{\phi_{a, b}\}_{(a, b) \in A^{\text{op}} \times B}$ は (A) の元である. さらに, これらの対応は互いに他の逆を与える.
- (2) (A) の元 ϕ に対して, $\epsilon_b = \phi_{Gb, b}^{-1}(1_{Gb}): FGb \rightarrow b$ ($b \in B$) と定めると, $\epsilon = \{\epsilon_b\}_{b \in B}$ は (C) の元である. また, (C) の元 ϵ に対して, $\psi_{a, b} = \epsilon_b \circ F-: \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b)$ と定めると,

^{*5} $\text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb); g \mapsto Gg \circ \eta_a$ という写像を $G- \circ \eta_a$ と書いている. 以下同様.

^{*6} $\text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b); f \mapsto \epsilon_b \circ Ff$ という写像を $\epsilon_b \circ F-$ と書いている. 以下同様.

$\phi = \{\psi_{a,b}^{-1}\}_{(a,b) \in A^{\text{op}} \times B}$ は (A) の元である。さらに、これらの対応は互いに他の逆を与える。

(3) (A) の元 ϕ に対して、 $\eta_a = \phi_{a,Fa}(1_{Fa}) : a \rightarrow GFa$ ($a \in A$), $\epsilon_b = \phi_{Gb,b}^{-1}(1_{Gb}) : FGb \rightarrow b$ ($b \in B$) と定めると、 $\eta = \{\eta_a\}_{a \in A}$ と $\epsilon = \{\epsilon_b\}_{b \in B}$ との組 (η, ϵ) は (D) の元である。さらに、この対応は (A) から (D) への全単射である。

(4) (D) の元 (η, ϵ) に対して、 η は (B) の元である。さらに、この対応は (D) から (B) への全単射である。

(5) (D) の元 (η, ϵ) に対して、 ϵ は (C) の元である。さらに、この対応は (D) から (C) への全単射である。

証明 (1) (A) の元 $\phi = \{\phi_{a,b}\}_{(a,b) \in A^{\text{op}} \times B}$ が与えられたとする。 $a \in A$ を固定すると、 $\phi_{a,-} = \{\phi_{a,b}\}_{b \in B}$ は $\text{Hom}_B(Fa, -)$ から $\text{Hom}_A(a, G-)$ への“自然同型”である。米田の補題 (定理 2.1 (1)) によれば、 $\text{Hom}_B(Fa, -)$ から $\text{Hom}_A(a, G-)$ への“自然変換”と $\text{Hom}_B(a, GFa)$ の元とは一対一に対応するのだった。 $\phi_{a,-} : \text{Hom}_B(Fa, -) \Rightarrow \text{Hom}_A(a, G-)$ に対応する $\text{Hom}_B(a, GFa)$ の元は、 $\phi_{a,Fa}(1_{Fa})$ である。これが、(A) の元 ϕ に対して $\{\phi_{a,Fa}(1_{Fa})\}_{a \in A}$ を与える対応である。

逆に、 $a \in A$ に対して $\eta_a \in \text{Hom}_B(a, GFa)$ が与えられたとして、それがいつ上のように (A) の元と対応するかを考える。米田の補題 (定理 2.1 (1)) によって $\eta_a \in \text{Hom}_B(a, GFa)$ と対応する“自然変換” $\phi_a : \text{Hom}_B(Fa, -) \Rightarrow \text{Hom}_A(a, G-)$ は、

$$\phi_{a,b}(g) = \text{Hom}_A(a, Gg)(\eta_a) = Gg \circ \eta_a \quad (b \in B, g \in \text{Hom}_A(Fa, b))$$

で与えられる。最初に与えられた $\{\eta_a\}_{a \in A}$ が (A) の元と対応することは、 $\phi = \{\phi_{a,b}\}_{(a,b) \in A^{\text{op}} \times B}$ が“自然同型”であること、すなわち、

- (i) $\{\phi_{a,b}\}_{(a,b) \in A^{\text{op}} \times B}$ は $a \in A^{\text{op}}$ に関して自然であり、かつ
- (ii) 任意の $a \in A$, $b \in B$ に対して $\phi_{a,b}$ は全単射である

ことに他ならない。

条件 (ii) は、任意の $a \in A$, $b \in B$ に対して写像 $\epsilon_b \circ F- : \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b)$ が全単射であることを意味する。一方で、条件 (i) は、任意の $b \in B$ と A の射 $h : a' \rightarrow a$ に対して、図式

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_B(Fa, b) & \xrightarrow{G-\circ\eta_a} & \text{Hom}_A(a, Gb) \\ \downarrow -\circ Fh & & \downarrow -\circ h \\ \text{Hom}_B(Fa', b) & \xrightarrow{G-\circ\eta_{a'}} & \text{Hom}_A(a', Gb) \end{array}$$

が可換であるということである。上の図式の可換性は、任意の $g \in \text{Hom}_B(Fa, b)$ に対して

$$Gg \circ \eta_a \circ h = Gg \circ GFh \circ \eta_{a'}$$

が成り立つということを意味する。任意の $b \in B$, $h : a' \rightarrow a$ に対して上式が成り立つとすると、特に $b = Fa$, $g = 1_{Fa}$ と置くことで、任意の $h : a' \rightarrow a$ に対して $\eta_a \circ h = GFh \circ \eta_{a'}$ が成り立つこと、すなわち $\{\eta_a\}_{a \in A}$ が自然性条件を満たすことがわかる。逆に、 $\{\eta_a\}_{a \in A}$ が自然性条件を満たすならば、(i) は成り立つ。

以上より、 $a \in A$ に対して $\eta_a \in \text{Hom}_B(a, GFa)$ が与えられたとき、それが (A) の元と対応するための条件は、 $\eta = \{\eta_a\}_{a \in A}$ が (B) の元であることである。よって、(A) の元 ϕ に対して $\{\phi_{a,Fa}(1_{Fa})\}_{a \in A}$ を与える対応は、(A) から (B) への全単射である。その逆写像は、上の議論ですでに示されているように、(B) の元 η に対して $\phi = \{\phi_{a,b}\}_{(a,b) \in A^{\text{op}} \times B}$, $\phi_{a,b} = G- \circ \eta_a : \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ を与える対応である。

(2) (1) の双対命題である。

(3) (B) の元 η と (C) の元 ϵ との組 (η, ϵ) を考える. η は (1) によって (A) の元と対応し, ϵ は (2) によって (A) の元と対応する. これら 2 つの (A) の元が一致するための条件は, 任意の $a \in A$ と $b \in B$ に対して $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ と $\epsilon_b \circ F-: \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b)$ とが互いに他の逆写像となることである. $G- \circ \eta_a$ と $\epsilon_b \circ F-$ とが互いに他の逆写像となるとは, 任意の $g \in \text{Hom}_B(Fa, b)$ に対して $\epsilon_b \circ FGg \circ F\eta_a = g$ であり, かつ任意の $f \in \text{Hom}_A(a, Gb)$ に対して $G\epsilon_b \circ GFf \circ \eta_a = f$ であることである. さらに, η と ϵ の自然性に注意すると, これは結局

- (i) 任意の $g \in \text{Hom}_B(Fa, b)$ に対して $g \circ \epsilon_{Fa} \circ F\eta_a = g$ であり, かつ
- (ii) 任意の $f \in \text{Hom}_A(a, Gb)$ に対して $G\epsilon_b \circ \eta_{Gb} \circ f = f$ である

ということに他ならない.

任意の $a \in A$, $b \in B$ に対して上の 2 条件が成立するための条件を考えよう. (i) が常に成立するとすると, 特に $b = Fa$, $g = 1_{Fa}$ と置くことで, 任意の $a \in A$ に対して $\epsilon_{Fa} \circ F\eta_a = 1_{Fa}$, すなわち $(\epsilon * F) \circ (F * \eta) = 1_F$ がわかる. 逆に, $(\epsilon * F) \circ (F * \eta) = 1_F$ ならば, (i) は常に成立する. よって, (i) が常に成立するための条件は, $(\epsilon * F) \circ (F * \eta) = 1_F$ である. 同様に, (ii) が常に成立するための条件は, $(G * \epsilon) \circ (\eta * G) = 1_G$ である.

以上の議論と (1), (2) より, (3) に述べられた対応は, (A) の元と「(B) の元 η と (C) の元 ϵ との組 (η, ϵ) であって, 三角恒等式を満たすもの」との一对一对応を与える. ところで, 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ と $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ が三角恒等式を満たすならば (すなわち, (η, ϵ) が (D) の元ならば), 上の議論より $G- \circ \eta_a$ と $\epsilon_b \circ F-$ とは互いに他の逆写像となるから, ともに全単射となる. したがって, このとき η, ϵ はそれぞれ自動的に (B), (C) の元となる. よって, 結局, (3) に述べられた対応は, (A) の元と (D) の元との間の一对一对応を与えることがわかった.

(4), (5) (1), (2), (3) から従う. □

定理 4.2 A, B を圏, $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ を関手とする.

- (1) 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ について, 次の 2 条件は同値である.
 - (a) 任意の $a \in A$, $b \in B$ に対して, $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ は全単射である.
 - (b) 任意の $a \in A$ に対して, (Fa, η_a) は $a \downarrow G$ の始対象である.
- (2) 自然変換 $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ について, 次の 2 条件は同値である.
 - (a) 任意の $a \in A$, $b \in B$ に対して, $\epsilon_b \circ F-: \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b)$ は全単射である.
 - (b) 任意の $b \in B$ に対して, (Gb, ϵ_b) は $F \downarrow b$ の終対象である.

証明 (1) のみ示す. $a \in A$ を固定する. 任意の $b \in B$ に対して $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ が全単射であるとは, “自然変換” $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, -) \Rightarrow \text{Hom}_A(a, G-)$ が “自然同型” であるということであり, これはすなわち $(Fa, G- \circ \eta_a)$ が “関手” $\text{Hom}_A(a, G-)$ の表現であるということである. 系 2.8 より, これは, $(Fa, G1_{Fa} \circ \eta_a) = (Fa, \eta_a)$ が $a \downarrow G$ の始対象であることと同値である. これで示された. □

4.2 随伴, 単位と余単位

定義 4.3 (随伴) A, B を圏とする. 関手 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ と $A^{\text{op}} \times B$ から **SET** への “関手” の間の “自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ との組 $(F, G; \phi)$ を, 随伴という. このとき, (F, G) は ϕ によって随伴をなすという. また, このような “自然同型” ϕ が存在するとき, (F, G) は随伴対である, F は G の左

随伴である, G は F の右随伴であるという^{*7}.

定義 4.4 (単位・余単位) A, B を圏, $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ を関手とし, F と G は“自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ によって随伴をなすとする.

- (1) 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$, $\eta_a = \phi_{a, Fa}(1_{Fa}): a \rightarrow GFa$ を, 随伴 $(F, G; \phi)$ の単位という.
- (2) 自然変換 $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$, $\epsilon_b = \phi_{Gb, b}^{-1}(1_{Gb}): FGb \rightarrow b$ を, 随伴 $(F, G; \phi)$ の余単位という.

系 4.5 (三角恒等式) A, B を圏, $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ を関手とする. 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$, $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ について, 次の 2 条件は同値である.

- (a) “自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ であって, 随伴 $(F, G; \phi)$ の単位・余単位がそれぞれ η, ϵ に一致するものが存在する.
- (b) 三角恒等式

$$\begin{aligned} (\epsilon * F) \circ (F * \eta) &= 1_F, \\ (G * \epsilon) \circ (\eta * G) &= 1_G \end{aligned}$$

を満たす.

さらに, これらの条件が満たされるとき, (a) の条件を満たす ϕ は一意であり,

$$\begin{aligned} \phi_{a,b}: \text{Hom}_B(Fa, b) &\rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb); & g &\mapsto Gg \circ \eta_a, \\ \phi_{a,b}^{-1}: \text{Hom}_A(a, Gb) &\rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b); & f &\mapsto \epsilon_b \circ Ff \end{aligned}$$

で与えられる. □

系 4.6 A, B を圏, $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ を関手とする.

- (1) 自然変換 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ について, 次の 3 条件は同値である.
 - (a) “自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ であって, 随伴 $(F, G; \phi)$ の単位が η に一致するものが存在する.
 - (b) 任意の $a \in A, b \in B$ に対して, 対応 $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ は全単射である.
 - (c) 任意の $a \in A$ に対して, (Fa, η_a) は $a \downarrow G$ の始対象である.

さらに, これらの条件が満たされるとき, (a) の条件を満たす ϕ は一意であり,

$$\phi_{a,b}: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb); \quad g \mapsto Gg \circ \eta_a$$

で与えられる.

- (2) 自然変換 $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ について, 次の 3 条件は同値である.
 - (a) “自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ であって, 随伴 $(F, G; \phi)$ の余単位が ϵ に一致するものが存在する.
 - (b) 任意の $a \in A, b \in B$ に対して, 対応 $\epsilon_b \circ F-: \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b)$ は全単射である.
 - (c) 任意の $b \in B$ に対して, (Gb, ϵ_b) は $F \downarrow b$ の終対象である.

^{*7} 本稿では用いないが, (F, G) が随伴対であることを $F \dashv G$ と表すことが多い.

さらに、これらの条件が満たされるとき、(a) の条件を満たす ϕ は一意であり、

$$\phi_{a,b}^{-1}: \text{Hom}_A(a, Gb) \rightarrow \text{Hom}_B(Fa, b); \quad f \mapsto \epsilon_b \circ Ff$$

で与えられる。 □

以上より、関手 $F: A \rightarrow B$ と $G: B \rightarrow A$ との間の随伴は、“自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ の他、単位 $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ と余単位 $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ との組や、あるいは単位のみ、余単位のみによっても記述でき、それらはすべて等価である。そこで、以下では、「 (F, G) は ϕ によって随伴をなす」というのと同様に、「 (F, G) は η を単位として随伴をなす」、「 (F, G) は ϵ を余単位として随伴をなす」などともいう。

A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ を関手とする。 (F, G) は“自然同型” $\phi: \text{Hom}_B(F-, -) \cong \text{Hom}_A(-, G-)$ によって随伴をなすとし、その単位を $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ 、余単位を $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ とする。 F と G の反対関手 $F^{\text{op}}: A^{\text{op}} \rightarrow B^{\text{op}}$ と $G^{\text{op}}: A^{\text{op}} \rightarrow B^{\text{op}}$ を考える。すると、 $(G^{\text{op}}, F^{\text{op}})$ は“自然同型” $\phi^{-1}: \text{Hom}_{A^{\text{op}}}(G^{\text{op}}-, -) \cong \text{Hom}_{B^{\text{op}}}(-, F^{\text{op}}-)$ によって随伴をなし、その単位は $\epsilon^{\text{op}}: 1_{B^{\text{op}}} \Rightarrow F^{\text{op}} \circ G^{\text{op}}$ 、余単位は $\eta^{\text{op}}: G^{\text{op}} \circ F^{\text{op}} \Rightarrow 1_{A^{\text{op}}}$ で与えられる。

定理 4.7 A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ を関手とし、 (F, G) は η を単位、 ϵ を余単位として随伴をなすとする。

- (1) 後合成関手 $G_*: B^A \rightarrow A^A$ を考える。 (F, η) は $1_A \downarrow G_*$ の始対象である。
- (2) 後合成関手 $F_*: A^B \rightarrow B^B$ を考える。 (G, ϵ) は $F_* \downarrow 1_B$ の終対象である。

証明 (1) のみ示す。 $(F', \eta') \in 1_A \downarrow G_*$ (関手 $F': A \rightarrow B$, 自然変換 $\eta': 1_A \Rightarrow G \circ F'$) を任意にとる。各 $a \in A$ に対して、 (Fa, η_a) は $a \downarrow G$ の始対象だから (系 4.6 (1)), $\theta_a: Fa \rightarrow F'a$ であって $\eta'_a = G\theta_a \circ \eta_a$ を満たすものが一意に存在する。これにより定まる $\theta = \{\theta_a\}_{a \in A}$ は、 F から F' への自然変換である。これを示そう。 A の射 $f: a \rightarrow a'$ を任意にとる。 η, η' の自然性および $\theta_a, \theta_{a'}$ の定め方より、次の図式中の小四角形および小三角形はすべて可換である：

$$\begin{array}{ccccc}
 GFa & \xrightarrow{GFf} & GFa' & & \\
 \eta_a \swarrow & & \eta_{a'} \searrow & & \\
 & a \xrightarrow{f} a' & & & \\
 \eta_{a'} \swarrow & & \eta'_{a'} \searrow & & \\
 GF'a & \xrightarrow{GF'f} & GF'a' & & \\
 G\theta_a \downarrow & & G\theta_{a'} \downarrow & &
 \end{array}$$

これより $G(F'f \circ \theta_a) \circ \theta_a = \theta'_{a'} \circ f = G(\theta_{a'} \circ Ff) \circ \theta_a$ であり、したがって、普遍性が誘導する射の一意性と合わせて $F'f \circ \theta_a = \theta_{a'} \circ Ff$ を得る。よって、 $\theta = \{\theta_a\}_{a \in A}$ は自然性条件を満たす。さて、その定め方より、 $\theta: F \Rightarrow F'$ は $\eta' = G_*\theta \circ \eta$ を満たす唯一の自然変換である。以上より、 (F, η) は $1_A \downarrow G_*$ の始対象である。 □

系 4.8 (随伴の一意性) A, B を圏とする。

- (1) $F, F': A \rightarrow B$ がともに $G: B \rightarrow A$ の左随伴ならば、 $F \cong F'$ である。
- (2) $G, G': B \rightarrow A$ がともに $F: A \rightarrow B$ の右随伴ならば、 $G \cong G'$ である。 □

証明 (1) のみ示す。 $F, F': A \rightarrow B$ がともに $G: B \rightarrow A$ の左随伴であるとし、対応する単位 η, η' をとる。すると、定理 4.7 (1) より $(F, \eta), (F', \eta')$ はともに $1_A \downarrow G_*$ の始対象だから、始対象の一意性 (命題 1.6 (1)) より

$(F, \eta) \cong (F', \eta')$, 特に $F \cong F'$ である. □

次の意味で、左随伴関手は、右随伴関手と単位（になるべき射の族）から復元できる（右随伴関手についても同様）。

命題 4.9 A, B を圏とする。

- (1) $G: B \rightarrow A$ を関手とする。また、各 $a \in A$ に対して、 $a \downarrow G$ の始対象 (b_a, η_a) ($b_a \in B$, $\eta_a: a \rightarrow Gb_a$) が与えられているとする。これに対して、関手 $F: A \rightarrow B$ であって、対象の対応が $a \mapsto b_a$ であり、 $\eta = \{\eta_a\}_{a \in A}$ が 1_A から $G \circ F$ への自然変換であるようなものが一意に存在する。さらに、このとき (F, G) は η を単位として随伴をなす。
- (2) $F: A \rightarrow B$ を関手とする。また、各 $b \in B$ に対して、 $F \downarrow b$ の終対象 (a_b, ϵ_b) ($a_b \in A$, $\epsilon_b: Fa_b \rightarrow b$) が与えられているとする。これに対して、関手 $G: B \rightarrow A$ であって、対象の対応が $b \mapsto a_b$ であり、 $\epsilon = \{\epsilon_b\}_{b \in B}$ が $F \circ G$ から 1_B への自然変換であるようなものが一意に存在する。さらに、このとき (F, G) は ϵ を余単位として随伴をなす。

証明 (1)のみ示す。 A の射 $f: a \rightarrow a'$ を任意にとる。 (b_a, η_a) は $a \downarrow G$ の始対象だから、 $g_f: b_a \rightarrow b_{a'}$ であって $Gg_a \circ \eta_a = \eta_{a'} \circ f$ を満たすものが一意に存在する。そこで、 A の対象 a に対して B の対象 b_a を、 A の射 f に対して B の射 g_f を与える対応 F を考えると、普遍性が誘導する射の一意性より、 F が A から B への関手であることがわかる。 F による射の対応の定義より、 $\eta = \{\eta_a\}_{a \in A}$ は 1_A から $G \circ F$ への自然変換である。逆に、 η が自然性条件を満たすためには、 F による射の対応は上のおり定めるしかない。これは、 F の一意性を示している。さらに、任意の $a \in A$ に対して $(Fa, \eta_a) = (b_a, \eta_a)$ は $a \downarrow G$ の始対象だったから、系 4.6 (1) より、 (F, G) は η を単位として随伴をなす。 □

4.3 随伴と忠実性・充満性

命題 4.10 A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ を関手とし、 F と G は $\eta: 1_A \Rightarrow G \circ F$ を単位、 $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ を余単位として随伴をなすとする。

- (1) F が忠実であるための必要十分条件は、任意の $a \in A$ に対して η_a がモノ射であることである。
- (2) F が充満であるための必要十分条件は、任意の $a \in A$ に対して η_a が分裂エピ射であることである。
- (3) F が忠実充満であるための必要十分条件は、 η が自然同型であることである。

双対的に、

- (1') G が忠実であるための必要十分条件は、任意の $b \in B$ に対して ϵ_b がエピ射であることである。
- (2') G が充満であるための必要十分条件は、任意の $b \in B$ に対して ϵ_b が分裂モノ射であることである。
- (3') G が忠実充満であるための必要十分条件は、 ϵ が自然同型であることである。

証明 前半のみ示す。

(1) 必要性を示す。 F が忠実であるとして、各 η_a がモノ射であることを示したい。 $a, c \in A$, $f, f': c \rightarrow a$ であり、 $\eta_a \circ f = \eta_a \circ f'$ が成り立っているとする。 F でうつして $F\eta_a \circ Ff = F\eta_a \circ Ff'$ を得るが、三角恒等式 (系 4.5) より $F\eta_a$ は (分裂) モノ射なので、 $Ff = Ff'$ である。 F は忠実だったから、 $f = f'$ である。

よって、 η_a はモノ射である。

十分性を示す。各 η_a がモノ射であるとして、 F が忠実であることを示したい。 $a, c \in A$, $f, f': c \rightarrow a$ であり、 $Ff = Ff'$ が成り立っているとする。 η の自然性より、 $\eta_a \circ f = GFf \circ \eta_c = GFf' \circ \eta_c = \eta_a \circ f'$ を得る。 η_a はモノ射だったから、 $f = f'$ である。 よって、 F は忠実である。

(2) 必要性を示す。 F が充満であるとして、各 η_a が分裂エピ射であることを示したい。 $a \in A$ を任意にとる。 F の充満性を用いて、 $f: GFa \rightarrow a$ を $Ff = \epsilon_{Fa}$ なるようにとる。 η の自然性より $\eta_a \circ f = GFf \circ \eta_{GFa} = G\epsilon_{Fa} \circ \eta_{GFa}$ を得るが、三角恒等式 (系 4.5) より、この最右辺は 1_{GFa} に等しい。 よって、 η_a は分裂エピ射である。

十分性を示す。各 η_a が分裂エピ射であるとして、 F が充満であることを示したい。 $a, c \in A$, $g: Fc \rightarrow Fa$ を任意にとる。 η_a は分裂エピ射だから、 $f: GFa \rightarrow a$ を $\eta_a \circ f = 1_{GFa}$ なるようにとれる。 このとき、 $h = f \circ Gg \circ \eta_c: c \rightarrow a$ と置くと、 $Fh = g$ であることを示そう。 まず、 $\eta_a \circ f = 1_{GFa}$ より $F\eta_a \circ Ff = 1_{FGFa}$ である一方、三角恒等式 (系 4.5) より $\epsilon_{Fa} \circ F\eta_a = 1_{Fa}$ だから、

$$Ff = \epsilon_{Fa} \circ F\eta_a \circ Ff = \epsilon_{Fa}$$

である。これと ϵ の自然性、三角恒等式 (系 4.5) より、

$$\begin{aligned} Fh &= Ff \circ FGg \circ F\eta_c \\ &= \epsilon_{Fa} \circ FGg \circ F\eta_c \\ &= g \circ \epsilon_{Fc} \circ F\eta_c \\ &= g \end{aligned}$$

を得る。よって、 F は充満である。

(3) 同型射であることとモノかつ分裂エピであることは同値だから (命題 1.9), (3) は (1), (2) から従う。 □

4.4 随伴と圏同値

命題 4.11 A, B を圏、 $F: A \rightarrow B$, $G: B \rightarrow A$ を関手とし、 $\eta: 1_A \cong G \circ F$, $\epsilon: F \circ G \Rightarrow 1_B$ を自然同型 (したがって、 F と G は互いに他を準逆にもつ圏同値関手) とする。

- (1) 自然変換 $\epsilon': F \circ G \Rightarrow 1_B$ であって、 (F, G) が η を単位、 ϵ' を余単位として随伴をなすようなものが一意に存在する。さらに、この ϵ' は自然同型である。
- (2) 自然変換 $\eta': 1_A \Rightarrow G \circ F$ であって、 (F, G) が η' を単位、 ϵ を余単位として随伴をなすようなものが一意に存在する。さらに、この η' は自然同型である。

証明 (1) のみ示す。 $a \in A$, $b \in B$ を任意にとる。 G は圏同値関手、したがって忠実充満だから (命題 1.27), G による射の対応 $\text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(GFa, Gb)$ は全単射である。 また、 η は自然同型だから、 $\eta_a: a \rightarrow GFa$ は同型射であり、したがって $- \circ \eta_a: \text{Hom}_A(GFa, Gb) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ は全単射である。 これらより、 $G- \circ \eta_a: \text{Hom}_B(Fa, b) \rightarrow \text{Hom}_A(a, Gb)$ は全単射である。 よって、系 4.6 (1) より、 (F, G) は η を単位として随伴をなす。 対応する余単位 ϵ' は一意である。 さらに、 G は忠実充満だから、命題 4.10 (3') より、 ϵ' は自然同型である。 □

系 4.12 A, B を圏とする. $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ が互いに他を準逆にもつ圏同値関手ならば, (F, G) と (G, F) はともに随伴対である. \square

4.5 随伴と余極限・極限

定理 4.13 A, B を圏, $F: A \rightarrow B, G: B \rightarrow A$ を関手とし, (F, G) は随伴対をなすとする.

- (1) 左随伴関手 F は, 余極限を保つ.
- (2) 右随伴関手 G は, 極限を保つ.

証明 (1) のみ示す. 一般に, 随伴が与える自然同型によって $g \in \text{Hom}_B(Fa, b)$ と対応する A の射を, $\tilde{g} \in \text{Hom}_A(a, Gb)$ と書くことにする.

I を圏, $T: I \rightarrow A$ を A 上の図式とし, (a, α) を T の余極限, すなわち $T \downarrow \Delta_A$ の始対象とする. $(Fa, 1_F * \alpha)$ が $F \circ T$ の余極限, すなわち $F \circ T \downarrow \Delta_B$ の始対象であることを示したい.

$(b, \beta) \in F \circ T \downarrow \Delta_B$ を任意にとる. 圏 $F \circ T \downarrow \Delta_B$ における $(Fa, 1_F * \alpha)$ から (b, β) への射とは, 圏 B における射 $g: Fa \rightarrow b$ であって, $\Delta_B g \circ (1_F * \alpha) = \beta$, すなわち任意の $i \in I$ に対して $g \circ F\alpha_i = \beta_i$ を満たすものに他ならない. ところで, 随伴によって $g: Fa \rightarrow b$ に対応する射 $\tilde{g}: a \rightarrow Gb$, $\beta_i: FTi \rightarrow b$ に対応する射 $\tilde{\beta}_i: Ti \rightarrow Gb$ を考えると, 随伴の自然性より,

$$g \circ F\alpha_i = \beta_i \iff \tilde{g} \circ \alpha_i = \tilde{\beta}_i$$

である. さらに, $\tilde{\beta} = \{\tilde{\beta}_i\}_{i \in I}$ と置くと, 随伴の自然性より, $\tilde{\beta}$ は T から $\Delta_A Gb$ への自然変換となる. これを用いると, 「任意の $i \in I$ に対して $\tilde{g} \circ \alpha_i = \tilde{\beta}_i$ が成り立つ」ことは, $\Delta_A \tilde{g} \circ \alpha = \tilde{\beta}$ と表せる. これは, $\tilde{a}: a \rightarrow Gb$ が圏 $T \downarrow \Delta_A$ における (a, α) から $(Gb, \tilde{\beta})$ の射であるということに他ならない. 以上より, 圏 $F \circ T \downarrow \Delta_B$ における $(Fa, 1_F * \alpha)$ から (b, β) への射は, 圏 $T \downarrow \Delta_A$ における (a, α) から $(Gb, \tilde{\beta})$ への射と一対一に対応する.

(a, α) は $T \downarrow \Delta_A$ の始対象だったから, 圏 $T \downarrow \Delta_A$ における (a, α) から $(Gb, \tilde{\beta})$ への射はただ 1 つ存在する. よって, 上の対応より, 圏 $F \circ T \downarrow \Delta_B$ における $(Fa, 1_F * \alpha)$ から (b, β) への射もただ 1 つである. よって, $(Fa, 1_F * \alpha)$ は $F \circ T \downarrow \Delta_B$ の始対象である. \square

系 4.14 圏同値関手は, 極限・余極限を保つ.

証明 系 4.12 と定理 4.13 から従う. \square

参考文献

- [1] E. Riehl, *Category Theory in Context*, Dover Publications, 2016.
- [2] alg_d, 壺大整域「圏論」. 特に「極限」と「随伴関手」. (2019 年 5 月 26 日アクセス)
http://alg-d.com/math/kan_extension/