

Notes of Categories for the Working Mathematicians

Naughie

Contents

Preface	1
3 Universals and Limits	1
3.1 Universal arrows	2
3.2 The Yoneda Lemma	5

Preface

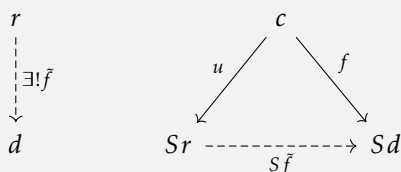
これは, @naughiez による, MacLane's Categories for the Working Mathematicians の個人的なメモです.

第3章 Universals and Limits

§ 3.1 Universal arrows

DEFINITION 3.1.1

$S: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ を functor とし, $c \in \mathcal{C}$ を object とする. $\langle r \in \mathcal{D}, u: c \rightarrow Sr \rangle$ が **universal arrow from c to S** であるとは, 任意の $\langle d \in \mathcal{D}, f: c \rightarrow Sd \rangle$ に対し, 唯一つの射 $\tilde{f}: r \rightarrow d$ が存在して, $f = S\tilde{f} \circ u$ とできることをいう.



$$\begin{aligned} c &\xrightarrow{u} Sr: \text{universal arrow} \\ \iff c &\xrightarrow{u} Sr: \text{initial object in } (c \downarrow S) \end{aligned}$$

である. 特に, universal arrow は *unique up to isomorphism* (if exists).

以下, 特に断らない限り, $U: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ は forgetful functor とする.

EXAMPLE 3.1.1 i) k を field, X を set とする. $X \hookrightarrow U \text{span}_k X$ は universal arrow from X to $U: \text{Vect}_k \rightarrow \text{Set}$.

ii) G を graph とすると, $P: G \rightarrow U\mathcal{C}_G$ は universal arrow from G to $U: \mathbf{Grph} \rightarrow \mathbf{Cat}$.

iii) X を set, $\langle X \rangle$ を X から生成された free group とする. $X \hookrightarrow U\langle X \rangle$ は universal arrow from X to $U: \mathbf{Grp} \rightarrow \mathbf{Set}$.

iv) \mathbf{Dom}_m を次のように定める:

- obj.: objects of \mathbf{Dom} , i. e., integral domains;
- arr.: monomorphic ring homomorphisms between integral domains.

Fields 間の ring homomorphisms はすべて monomorphisms であることに注意して (実際, ring homomorphism の kernel は (two sided) ideal であるから, 自明なものしかない), $U: \mathbf{Fld} \rightarrow \mathbf{Dom}_m$

が定まる. $D \in \mathbf{Dom}_m$ に対して $\text{Frac } D$ をその field of fractions とすれば, $D \hookrightarrow U \text{Frac } D$ は universal arrow from D to U .

REMARK 3.1.1 \mathbf{Dom}_m を \mathbf{Dom} に置き換えてはいけない! 実際, F を field とし, ring homomorphism $f: D \rightarrow F$ を $\tilde{f}: \text{Frac } D \rightarrow F$ に拡張するには,

$$\tilde{f}\left(\frac{1}{r}\right) = \frac{1}{f(r)}$$

でなければならない. そのためには,

$$r \in D \setminus \{0\} \implies f(r) \in F \setminus \{0\}$$

i. e., f は monomorphism でなければならない.

v) **Met** を次のように定める:

- obj.: metric spaces;
- arr.: maps preserving metric.

$\mathbf{CMet} \subset \mathbf{Met}$ を, full subcategory whose objects are complete とする. X を metric space, \bar{X} をその completion とすると, $X \rightarrow \bar{X}$ は universal arrow from X to $U: \mathbf{CMet} \rightarrow \mathbf{Met}$.

DEFINITION 3.1.2

$H: \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$ を functor とする. $\langle r \in \mathcal{D}, e \in Hr \rangle$ が **universal element of H** とは, 任意の $\langle d \in \mathcal{D}, x \in Hd \rangle$ に対して, 唯一つの射 $f: r \rightarrow d$ が存在して, $(Hf)e = x$ とできることをいう.

REMARK 3.1.2 特殊な状況では, universal arrow と universal element は同じものである.

- $H: \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$ が functor で, $\langle r, e \rangle$ が universal element であるとは, $e \in Hr$ を射 $* \xrightarrow{e} Hr$ in \mathbf{Ens} と見たときに, $\langle r, e \rangle$ が universal arrow from $*$ to H であること.

$$\begin{array}{ccc} r & & * \\ \downarrow \exists! f & \swarrow e & \searrow x \\ d & Hr & Hd \\ & \xrightarrow{Hf} & \end{array}$$

- 逆に, \mathcal{C} を small category とし, $S: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ を functor, $c \in \mathcal{C}$ とすると, $\langle r, u \rangle$ が universal arrow from c to S であるとは, これが $H = \mathcal{C}(c, S \cdot)$ の universal element であること.

EXAMPLE 3.1.2 i) S を set, $E \subset S \times S$ を S の equivalence relation, $\pi: S \twoheadrightarrow S/E$ とする. $\langle S/E, \pi \rangle$ は universal element of $H: \mathbf{Set} \rightarrow \mathbf{Set}$, where

- obj.: $HX := \{f: S \rightarrow X: sEs' \implies fs = fs'\};$
- arr.: $Hg: HX \ni f \mapsto g \circ f \in HY$ ($g: X \rightarrow Y$).

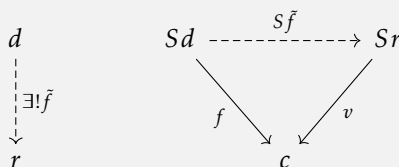
ii) G を group, $N \triangleleft G$, $\pi: G \twoheadrightarrow G/N$ とする. $\langle G/N, \pi \rangle$ は universal element of $H: \mathbf{Grp} \rightarrow \mathbf{Set}$, where

- obj.: $HG' := \{f: G \rightarrow G': \text{group hom. s. t. } \ker f \subset N\};$

- $\text{arr.}: Hg: HG' \ni f \mapsto g \circ f \in HG'' (g: G' \rightarrow G'')$.
- iii) V_1, V_2 を vector spaces / k , $H: \mathbf{Vect}_k \rightarrow \mathbf{Set}$ を次で定まる functor とする :
- $\text{obj.}: HW := \mathbf{Bilin}(V_1, V_2; W) := \{f: V_1 \times V_2 \rightarrow W : \text{bilinear}\};$
 - $\text{arr.}: Hg: HW \ni f \mapsto g \circ f \in HW' (g: W \rightarrow W')$.
- $\langle V_1 \otimes_k V_2, \otimes \rangle$ は, universal element of H . ($\otimes: V_1 \times V_2 \ni (x, y) \mapsto x \otimes y \in V_1 \otimes_k V_2$.)
- \mathbf{Vect}_k ではなく, \mathbf{Mod}_R でもよい.

DEFINITION 3.1.3

$S: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ を functor とし, $c \in \mathcal{C}$ とする. $\langle r \in \mathcal{D}, v: Sr \rightarrow c \rangle$ が **universal arrow from S to c** であるとは, これが $(S \downarrow c)$ の terminal object であることをいう.

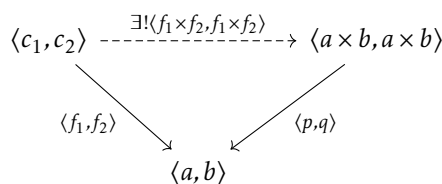


EXAMPLE 3.1.3 i) $\mathcal{C} = \mathbf{Set}, \mathbf{Grp}, \mathbf{Cat}, \mathbf{Top}, \mathbf{Vect}_k$, etc. (categories where the direct product \times of two objects are defined) とする.

$a, b \in \mathcal{C}$ を任意に取り, $p: a \times b \rightarrow a, q: a \times b \rightarrow b$ を canonical projections とする. $\langle p, q \rangle$ は universal arrow to $\langle a, b \rangle$ from $\Delta: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C} \times \mathcal{C}$, where

- $\text{obj.}: \Delta c := \langle c, c \rangle;$
- $\text{arr.}: \Delta f := \langle f, f \rangle.$

この Δ を **diagonal functor** いう.

**Exercises**

- (2) The universal element of $\mathcal{P}: \mathbf{Set}^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Set}$ (power set) is $\langle \{0, 1\}, 1 \in \{0, 1\} \rangle$
- (3) $G \in \mathbf{Grp}$ (or $\in \mathbf{Ab}$), $X \in \mathbf{Set}$ とする. The universal arrow from G, G, X, X , respectively, to the following forgetful functors are:
- $U: \mathbf{Ab} \rightarrow \mathbf{Grp} \Rightarrow \langle G/[G, G], \pi: G \twoheadrightarrow G/[G, G] \rangle$ (commutator group and abelianization),
 - $U: \mathbf{Rng} \rightarrow \mathbf{Ab} \Rightarrow \langle R[G], \iota: G \hookrightarrow R[G] \rangle$ (group ring),
 - $U: \mathbf{Top} \rightarrow \mathbf{Set} \Rightarrow \langle (X, 2^X), \text{id}_X: X \rightarrow X \rangle$ (discrete topology),
 - $U: \mathbf{Set}_* \rightarrow \mathbf{Set} \Rightarrow \langle X \coprod \{X\}, \iota: X \hookrightarrow X \coprod \{X\} \rangle$ (one-point compactification).

§ 3.2 The Yoneda Lemma

PROPOSITION 3.2.1

$S: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ を functor とし, $c \in \mathcal{C}$ とする. $\langle r, u \rangle$ が universal arrow from c to S ならば,

$$\mathcal{D}(r, d) \cong \mathcal{C}(c, Sd) \text{ naturally in } d \text{ via } \tilde{f} \mapsto S\tilde{f} \circ u.$$

逆に, $\mathcal{D}(r, d) \cong \mathcal{C}(c, Sd)$ naturally in d ならば, 唯一つの $u: c \rightarrow Sr$ が存在して, $\langle r, u \rangle$ は universal arrow from c to S である.

Proof. (\implies) $\langle r, u \rangle$ を universal arrow from c to S とする. このとき, (by definition of universal arrows) $\mathcal{D}(r, d) \cong \mathcal{C}(c, Sd)$ である. これが natural in d であることを見るために, $g: d \rightarrow d'$ とすると, $S(g: \tilde{f}) \circ u = Sg \circ (S\tilde{f} \circ u)$ となる, i. e., naturality in d を示せた.

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc} & r & \\ \tilde{f} \swarrow & & \searrow \tilde{f}' \\ d & \xrightarrow{g} & d' \end{array} & & \begin{array}{ccccc} & & c & & \\ & u \swarrow & \downarrow f & \searrow f' & \\ Sr & \xrightarrow{S\tilde{f}} & Sd & \xrightarrow{Sg} & Sd' \\ & \searrow S\tilde{f}' & & & \end{array} \\
 \\
 \begin{array}{ccc} \mathcal{D}(r, d) & \xrightarrow{\varphi_d} & \mathcal{C}(c, Sd) \\ \mathcal{D}(r, g) \downarrow & & \downarrow \mathcal{C}(c, Sg) \\ \mathcal{D}(r, d') & \xrightarrow{\varphi_{d'}} & \mathcal{C}(c, Sd') \end{array} & & \begin{array}{ccc} \tilde{f} & \xrightarrow{\quad} & S\tilde{f} \circ u \\ \downarrow & & \downarrow \\ g \circ \tilde{f} & \xrightarrow{\quad} & S(g \circ \tilde{f}) \circ u = Sg \circ (S\tilde{f} \circ u) \end{array}
 \end{array}$$

(\impliedby) $\mathcal{D}(r, d) \xrightarrow{\varphi_d} \mathcal{C}(c, Sd)$ naturally in d とする. このとき φ_d の自然性より, $u := \varphi_r 1_r$ とおけば, 任意の $\langle d \in \mathcal{D}, f: c \rightarrow Sd \rangle$ に対して唯一つの $\tilde{f}: r \rightarrow d$ が存在して, $f = S\tilde{f} \circ u$ となる. 実際, $\tilde{f} := S\varphi_d^{-1} f$ とおけばよい. このような \tilde{f} の一意性は, φ_d が bijective であることから従う.

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc} \mathcal{D}(r, r) & \xrightarrow{\varphi_r} & \mathcal{C}(c, Sr) \\ \mathcal{D}(r, \tilde{f}) \downarrow & & \downarrow \mathcal{C}(c, S\tilde{f}) \\ \mathcal{D}(r, d) & \xrightarrow{\varphi_d} & \mathcal{C}(c, Sd) \end{array} & & \begin{array}{ccc} 1_r & \xrightarrow{\quad} & u := \varphi_r 1_r \\ \downarrow & & \downarrow \\ \tilde{f} & \xrightarrow{\quad} & \varphi_d \tilde{f} = S\tilde{f} \circ u \end{array} \\
 \\
 \begin{array}{ccc} r & & c \\ \vdots \downarrow \exists! \varphi_d^{-1} f & & \swarrow u \quad \searrow f \\ d & & Sr \quad \xrightarrow{S\varphi_d^{-1} f} \quad Sd \end{array}
 \end{array}$$

□

DEFINITION 3.2.1

\mathcal{D} を category whose hom-sets are small とし, $K: \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$ を functor とする. $\langle r \in \mathcal{D}, \psi: \mathcal{D}(r, \cdot) \cong K \rangle$ を **representation of K** といい, r を **representing object** という. A representation が存在するとき, K は representable であるという.

PROPOSITION 3.2.1 より, $\mathcal{C}(c, S \cdot)$ は $\langle r, \varphi \rangle$ によって represents され, 従って representable である.

PROPOSITION 3.2.2

\mathcal{D} を category whose hom-sets are small とし, $K: \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$ を functor とする. もし $\langle r \in \mathcal{D}, u: * \rightarrow Kr \rangle$ が universal arrow from $*$ to K ならば,

$$\psi_d: \mathcal{D}(r, d) \rightarrow Kd, \quad \tilde{f} \mapsto K(\tilde{f})(u*)$$

によって定まる ψ は representation of K である.

逆に, K の各 representation は, 唯一つの universal arrow from $*$ to K からこのようにして得られる.

Proof. (\implies) $\langle r, u \rangle$ を universal arrow from $*$ to K とすると, **PROPOSITION 3.2.1** より,

$$\psi_d: \mathcal{D}(r, d) \xrightarrow{\varphi_d} \mathbf{Set}(*, Kd) \cong Kd \quad \text{naturally in } d$$

なる自然変換 $\psi: \mathcal{D}(r, \cdot) \cong K$ が存在する. この対応は,

$$\tilde{f} \mapsto K\tilde{f} \circ u \mapsto (K\tilde{f} \circ u)(*) = K(\tilde{f})(u*)$$

で与えられる.

(\impliedby) 逆に, $\langle r, \psi \rangle$ を representation of K とする.

$$\varphi_d: \mathcal{D}(r, d) \xrightarrow{\psi_d} \mathbf{Set}(*, Kd) \cong Kd \quad \text{naturally in } d$$

によって natural isomorphism $\varphi: \mathcal{D}(r, \cdot) \cong \mathbf{Set}(*, K \cdot)$ を定義すれば, 再び **PROPOSITION 3.2.1** より, 唯一つの $u: * \rightarrow Kr$ が存在して, $\langle r, u \rangle$ は universal arrow from $*$ to K となる. このとき K は,

$$\psi_d: \mathcal{D}(r, d) \xrightarrow{\varphi_d} \mathbf{Set}(*, Kd) \cong Kd$$

によって represents される. □

LEMMA 3.2.1 (米田の補題 (Yoneda Lemma))

\mathcal{D} を category whose hom-sets are small とし, $K: \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$ を functor とする. このとき,

$$\exists \gamma: \mathbf{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K) \cong Kr, \quad \alpha \mapsto \alpha_r 1_r.$$

Proof. $y: \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K) \ni \alpha \mapsto \alpha_r 1_r \in Kr$ の逆射を求めればよい. 今 $e \in Kr$ が任意に与えられたとする. The natural transformation $\alpha: \mathcal{D}(r, \cdot) \rightarrow K$ を次のように定める:

$$\alpha_d: \mathcal{D}(r, d) \rightarrow Kd, \quad \tilde{f} \mapsto K(\tilde{f})(e).$$

このとき $\alpha_r 1_r = K(1_r)(e) = e$ であり, さらに

$$\begin{array}{ccc} d & \xrightarrow{\alpha_d} & Kd \\ \downarrow g & & \downarrow Kg \\ \mathcal{D}(r, d) & \xrightarrow{\alpha_d} & Kd \\ \downarrow \mathcal{D}(r, g) & & \downarrow K(g) \\ \mathcal{D}(r, d') & \xrightarrow{\alpha_{d'}} & Kd' \\ \downarrow g \circ \tilde{f} & & \downarrow K(g \circ \tilde{f})(e) = K(g)(K(\tilde{f})(e)) \end{array}$$

となる. よって, $\alpha \in \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K)$ で, $y\alpha = e$, i. e., y is bijective. (α の一意性は **PROPOSITION 3.2.2** から分かる.) \square

COROLLARY 3.2.3

\mathcal{D} を category whose hom-sets are small とし, $r, s \in \mathcal{D}$ とする. このとき, 任意の natural transformation $\alpha: \mathcal{D}(r, \cdot) \rightarrow \mathcal{D}(s, \cdot)$ に対して, 唯一つの射 $h: s \rightarrow r$ が存在して, $\alpha = \mathcal{D}(h, \cdot)$ となる, i. e.,

$$\alpha_d = \mathcal{D}(h, d): \mathcal{D}(r, d) \rightarrow \mathcal{D}(s, d), \quad f \mapsto f \circ h.$$

Proof. **LEMMA 3.2.1** とその証明を functor $K = \mathcal{D}(s, \cdot)$ に適用すれば, α に対して唯一つの $h \in \mathcal{D}(s, r)$ が存在して,

$$\alpha_d: \mathcal{D}(r, d) \rightarrow \mathcal{D}(s, d), \quad f \mapsto \mathcal{D}(s, f)h = f \circ h$$

とできる. \square

LEMMA 3.2.1 の全単射 $y: \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K) \cong Kr$ は, 実は natural transformation である. それを述べるために, まず $\text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K)$ と Kr が, K と r に関する functors と見なせることを確認する.

- Kr : evaluation functor $E: \mathbf{Set}^{\mathcal{D}} \times \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$, where
 - obj.: $E\langle K, r \rangle = Kr$;
 - arr.: $E\langle \alpha: K \rightarrow K', f: r \rightarrow r' \rangle = K'f \circ \alpha_r = \alpha_{r'} \circ Kf: Kr \rightarrow K'r'$
- $\text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K)$: functor $N: \mathbf{Set}^{\mathcal{D}} \times \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}$, where
 - obj.: $N\langle K, r \rangle := \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K)$;
 - arr.: $K\langle \alpha: K \rightarrow K', f: r \rightarrow r' \rangle: \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K) \rightarrow \text{Nat}(\mathcal{D}(r', \cdot), K'), \beta \mapsto \alpha\beta\mathcal{D}(f, \cdot)$.

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{D}(r', \cdot) & \mathcal{D}(r, \cdot) & K \\ \downarrow \mathcal{D}(f, \cdot) & \downarrow \beta & \downarrow \alpha \\ \mathcal{D} & \mathcal{D} & \mathcal{D} \\ \uparrow \mathcal{D}(r, \cdot) & \uparrow K & \uparrow K' \\ \mathbf{Set} & \mathbf{Set} & \mathbf{Set} \end{array}$$

LEMMA 3.2.2**LEMMA 3.2.1** における全単射

$$y = y_{\langle K, r \rangle}: \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K) \cong Kr$$

は, natural isomorphism $N \xrightarrow{y_{\langle K, r \rangle}} E$ を定める. すなわち, y は natural in K and r である.

Proof. E と N の構成から, 任意の $\langle K, r \rangle, \langle K', r' \rangle \in \mathbf{Set}^{\mathcal{D}} \times \mathcal{D}$ と $\langle \alpha, f \rangle: \langle K, r \rangle \rightarrow \langle K', r' \rangle$ に対して, $\mathcal{D}(f, r')1_{r'} = f = \mathcal{D}(r, f)1_r$ に注意すれば, 以下の可換図式から従う:

$$\begin{array}{ccc}
 \text{Nat}(\mathcal{D}(r, \cdot), K) & \xrightarrow{y_{\langle K, r \rangle}} & Kr \\
 \downarrow N\langle \alpha, f \rangle & & \downarrow E\langle \alpha, f \rangle \\
 \text{Nat}(\mathcal{D}(r', \cdot), K') & \xrightarrow{y_{\langle K', r' \rangle}} & K'r'
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{ccc}
 \beta & \xrightarrow{\quad} & \beta_r 1_r \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \alpha \beta \mathcal{D}(f, \cdot) & \xrightarrow{\quad} & \alpha_{r'} \beta_{r'} \mathcal{D}(f, r')(1_{r'}) = (\alpha_{r'} \circ Kf)(\beta_r 1_r)
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 \mathcal{D}(r, r) & \xrightarrow{\beta_r} & Kr \\
 \downarrow \mathcal{D}(r, f) & & \downarrow Kf \\
 \mathcal{D}(r, r') & \xrightarrow{\beta_{r'}} & K'r'
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{ccc}
 1_r & \xrightarrow{\quad} & \beta_r 1_r \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 f & \xrightarrow{\quad} & \beta_{r'} f = K(f)(\beta_r 1_r)
 \end{array}$$

□

The functor $Y: \mathcal{D}^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Set}^{\mathcal{D}}$, defined as

- $\text{obj.}: Yr := \mathcal{D}(r, \cdot),$
- $\text{arr.}: Yf := \mathcal{D}(f, \cdot): \mathcal{D}(r, \cdot) \rightarrow \mathcal{D}(s, \cdot) (f: s \rightarrow r),$

を **Yoneda functor** という. これは full and faithful である. 実際, full であることも, faithful であることも, **COROLLARY 3.2.3** から従う.

Yoneda functor の双対 $Y': \mathcal{D} \rightarrow \mathbf{Set}^{\mathcal{D}^{\text{op}}}$ は, 次で定まる:

- $\text{obj.}: Y'r := \mathcal{D}(\cdot, r);$
- $\text{arr.}: Y'f := \mathcal{D}(\cdot, f): \mathcal{D}(\cdot, s) \rightarrow \mathcal{D}(\cdot, r) (f: s \rightarrow r).$

これは faithful である. 実際, $f, f': s \rightarrow r$ が $Y'f = Y'f'$ とすると,

$$f = (Y'f)_s 1_s = (Y'f')_s 1_s = f'.$$

逆に, これらの functor Y, Y' が定義できるのなら, \mathcal{D} は category whose hom-sets are small でなければならない. なぜなら, このとき任意の $r, s \in \mathcal{D}$ に対して, $\mathcal{D}(r, s) = (Yr)s = (Y's)r \in \mathbf{Set}$ は small だからである. より大きい \mathcal{D} に対しても, **Set** を **Ens** に置き換えたものが同様に成立する.