

ボーイ寮生 数学講座 ノート

第 3 講 二重の商

麻崎系 @cor_asazaki

2024 年 9 月 28 日

概要

本講では、商を二重に取る操作について議論する。
読者に確認を委ねる部分は、[青字](#)で示した。
本講は、第 3 回ソフトウェアトーク理工サイド交流祭に参加する。

目次

1	二重の商	2
1.1	準備	2
1.2	一般論	4
1.3	具体例	6

1 二重の商

1.1 準備

本講を通して、写像をいくつか合成するとき、合成の記号を省略することがある。例えば、 f, g, h の合成を $f \circ g \circ h$ の代わりに fgh とも書く。

まず、商集合とその周辺知識について手短かに確認する。

定義 1.1.1. X を集合とする。 X 上の二項関係 \sim が**同値関係**であるとは、 \sim が次の 3 条件をすべて満たすことをいう：

- (ER1) [反射律] 任意の $x \in X$ に対して $x \sim x$ である。
- (ER2) [対称律] 任意の $x, y \in X$ に対して、 $x \sim y$ ならば $y \sim x$ である。
- (ER3) [推移律] 任意の $x, y, z \in X$ に対して、「 $x \sim y$ かつ $y \sim z$ 」ならば $x \sim z$ である。

定義 1.1.2. X を集合、 \sim を X 上の同値関係とする。 $x \in X$ に対し、 X の部分集合 $[x] := \{y \in X \mid y \sim x\}$ を、 \sim に関する x の**同値類**とよぶ。同値類 α に対し、 $x \in \alpha$ を満たす $x \in X$ を、 α の**代表元**とよぶ。同値類全体の集合

$$X/\sim := \{[x] \subseteq X \mid x \in X\} = \{\alpha \subseteq X \mid \exists x \in X; \alpha = [x]\}$$

を、 X の \sim による**商集合**とよぶ。

定義から直ちに、必ず、同値類は空でない。特に、 $X = \emptyset$ の場合 (X 上の同値関係 \sim には自明なものだけが唯一**取れる**が)、 $X/\sim = \emptyset$ である。

X の \sim による商集合を求めることは、俗に X を \sim で**割る**とも言われる。この用語は本講でも用いられる。

命題 1.1.3. X を集合、 \sim を X 上の同値関係とする。任意の $x, y \in X$ に対し、次の 3 条件は同値である。

- (a) $x \sim y$.
- (b) $[x] = [y]$.
- (c) $[x] \cap [y] \neq \emptyset$.

[証] ((a) \Rightarrow (b)) $z \in X$ を任意に取る。 $z \sim x$ ならば、仮定により $x \sim y$ であるから、推移律により $z \sim y$ である。逆に $z \sim y$ ならば、仮定と対称律により $y \sim x$ であるから、推移律により $z \sim x$ である。よって、

$$[x] = \{z \in X \mid z \sim x\} = \{z \in X \mid z \sim y\} = [y]$$

が成り立つ。

((b) \Rightarrow (c)) $x \in [x]$ であるから、 $x \in [y]$ である。よって、 $x \in [x] \cap [y]$ であるから、 $[x] \cap [y] \neq \emptyset$ が成り立つ。

((c) \Rightarrow (a)) ある $z \in X$ が存在して、 $z \in [x] \cap [y]$ を満たす。この z を一つ取る。すると、 $z \sim x$ かつ $z \sim y$ である。対称律により $x \sim z$ であるから、推移律により $x \sim y$ が成り立つ。 \square

X 上の同値関係 \sim を与えることは、その商集合 X/\sim を与えることと、次の意味で等価である。

定義 1.1.4. X を集合、 \mathcal{F} を X の部分集合族とする。 \mathcal{F} が X の**分割**である、あるいは \mathcal{F} が X を**分割する**とは、 \mathcal{F} が次の 3 条件をすべて満たすことをいう：

(D1) $\emptyset \notin \mathcal{F}$ である.

(D2) $X = \bigcup \mathcal{F}$ である.

(D3) 任意の $A, B \in \mathcal{F}$ に対して, $A \neq B$ ならば $A \cap B = \emptyset$ である.

例題 1.1.5. X を集合とする. 以下の (1)–(3) を **示せ**.

(1) \sim を X 上の同値関係とする. このとき, 商集合 X/\sim は X を分割する.

(2) \mathcal{F} を X の分割とする. このとき, X 上の二項関係 \sim を, $x, y \in X$ に対して

$$x \sim y \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists A \in \mathcal{F}; (x \in A \wedge y \in A)$$

で定めると, \sim は X 上の同値関係となる^{*1}.

(3) (1) のもとで, X/\sim に (2) を施して得られる X 上の同値関係 \sim' は \sim と一致する. また, (2) のもとで, \sim に (1) を施して得られる X の分割 X/\sim は族 \mathcal{F} と一致する.

定義 1.1.6. X を集合, \sim を X 上の同値関係とする. 写像

$$\pi: X \rightarrow X/\sim; x \mapsto [x]$$

を, **商写像**や**自然な射影**などによぶ.

例題 1.1.7. 商写像は**全射**である.

命題 1.1.8. 全射は**右簡約可能**である. 即ち, 次が成り立つ: X, Y, Z を集合, $f: X \rightarrow Y$, $g_1, g_2: Y \rightarrow Z$ を写像とし, f は全射とする. このとき, $g_1 \circ f = g_2 \circ f$ ならば $g_1 = g_2$ が成り立つ.

[証] $g_1 \circ f = g_2 \circ f$ を仮定する. $y \in Y$ を任意に取る. f は全射であるから, ある $x \in X$ が存在して, $f(x) = y$ を満たす. この x を一つ取る. 仮定から, $g_1(y) = g_1 f(x) = g_2 f(x) = g_2(y)$ である. 従って, $g_1 = g_2$ が成り立つ. \square

商集合上の写像 $f: X/\sim \rightarrow Y$ は, $f([x]) = (x \text{ の式})$ のように, しばしば代表元を用いた形で定義される. このとき, f が $[x]$ の代表元の取り方によらないこと, 即ち, 条件「 $x \sim y$ を満たす任意の $x, y \in X$ に対して $f([x]) = f([y])$ 」が成り立つことを確認しなければならない. この条件を満たす f は **well-defined** であるという. well-defined でない “写像” は, 定義が成立していないため, 写像としての意味をもたない.

Well-defined な写像を構成するのは, 言い換えれば, 商集合の普遍性を用いるのと同じことである.

定義 1.1.9. **図式**とは, いくつかの集合を, それらを渡る写像で繋いだものである. 集合は通常の文字で, 写像は矢印で, それぞれ書かれる. 図式が**可換**であるとは, 矢印の連なりが, 始点と終点を同じくするとき, どれも同じ (合成) 写像を定めることをいう.

定理 1.1.10. X を集合, \sim を X 上の同値関係とする. このとき, 商集合 X/\sim と商写像 $\pi: X \rightarrow X/\sim$ は, 普遍性を満たす: 任意の集合 Y と, 条件「任意の $x, y \in X$ に対して, $x \sim y$ ならば $f(x) = f(y)$ 」を満たす任意の写像 $f: X \rightarrow Y$ に対し, ある写像 $\tilde{f}: X/\sim \rightarrow Y$ がただ一つ存在して, $\tilde{f} \circ \pi = f$ を満たす.

^{*1} ヒント: 推移律の証明に注意!

[証] 次の図式の π, f は所与である.

$$\begin{array}{ccc} X & & \\ \pi \downarrow & \searrow f & \\ X/\sim & \xrightarrow{\tilde{f}} & Y \end{array}$$

まず, \tilde{f} の存在を示す. $x \in X$ に対し, $\tilde{f}([x]) := f(x)$ と定める. この写像は well-defined である: $x \sim y$ を満たす任意の $y \in X$ に対して, f の仮定から $f(x) = f(y)$ である. この \tilde{f} は, 定義から直ちに $\tilde{f} \circ \pi = f$ を満たす.

次に, \tilde{f} の一意性を示す. 写像 $\tilde{g}: X/\sim \rightarrow Y$ を, $\tilde{g} \circ \pi = f$ を満たすよう任意に取る. このとき, 任意の $x \in X$ に対して $\tilde{g}([x]) = f(x) = \tilde{f}([x])$ であるから, $\tilde{g} = \tilde{f}$ が成り立つ. \square

集合 X と, $X \times X$ の部分集合 R に対し, $(x, y) \in R$ であることを xRy と略記する^{*2}. これにより, X 上の二項関係 (特に同値関係) は $X \times X$ の部分集合として実装される.

命題 1.1.11. X を集合, \mathcal{R} を X 上の同値関係の (全体とは限らない) 集合とする. このとき, $\bigcap \mathcal{R}$ も X 上の同値関係である. ただし, $\mathcal{R} = \emptyset$ のときは $\bigcap \mathcal{R} = X \times X$ と約束する.

[証] $R := \bigcap \mathcal{R}$ とおく. xRy が $(x, y) \in \bigcap \mathcal{R}$ の略記であることに注意. R が同値関係の 3 条件を満たすことを確かめる.

- (ER1) $x \in X$ を任意に取る. このとき, 任意の $S \in \mathcal{R}$ に対して, S の反射律により xSx である. よって, xRx が成り立つ.
- (ER2) $x, y \in X$ を, xRy を満たすよう任意に取る. このとき, 任意の $S \in \mathcal{R}$ に対して xSy である. よって, S の対称律により ySx である. つまり, yRx が成り立つ.
- (ER3) $x, y, z \in X$ を, xRy かつ yRz を満たすよう任意に取る. このとき, 任意の $S \in \mathcal{R}$ に対して, xSy かつ ySz である. よって, S の推移律により xSz である. つまり, xRz が成り立つ.

以上の (ER1)–(ER3) から, R は X 上の同値関係である. \square

定義 1.1.12. X を集合, S を X 上の二項関係とする. 命題 1.1.11 により,

$$R := \bigcap \{R' \subseteq X \times X \mid R' \text{ は } X \text{ 上の同値関係で, } S \subseteq R'\}$$

は X 上の同値関係となり, しかも $S \subseteq R'$ を満たす X 上の同値関係 R' のなかで (包含関係に関して) **最小となる**. この R を, X 上の S によって**生成される**同値関係とよぶ.

1.2 一般論

以降, 集合 X と X 上の同値関係 R に対し, 商写像を $\pi_R: X \rightarrow X/R$, $x \in X$ の R に関する同値類を $[x]_R$ と書く.

この節を通して, X を集合, R, T を X 上の同値関係として固定し, 「任意の $x, y \in X$ に対して, xRy ならば xTy 」が成り立つと仮定する. この仮定は, $R \subseteq T$ と同じことである.

^{*2} L^AT_EX においてこれを (構造的に) 正確に書くと xRy ($x \mathrel{\mathbf{R}} y$) であるが, 慣例にならって xRy ($x \mathbf{R} y$) とする.

商集合 X/T を求めたいときに、 X を直接 T で割るのではなく、複数回に渡って商を取る方が、イメージや操作が簡単または直観的なことがある。その際、最初に T より細かい同値関係 R で X を割るのはよいが、更に X/R をどのような同値関係で割るのが問題である。まずは、この同値関係を具体的に与えよう。

命題 1.2.1. X/R 上の二項関係 S を、 $\alpha, \beta \in X/R$ に対して

$$\alpha S \beta \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in \alpha; \exists y \in \beta; xTy$$

で定める。この S は X/R 上の同値関係である。

[証] S が同値関係の 3 条件を満たすことを確かめる。

- (ER1) $\alpha \in X/R$ を任意に取る。代表元 $x \in \alpha$ を一つ取る。このとき、 T の反射律により xTx である。よって、 $\alpha S \alpha$ が成り立つ。
- (ER2) $\alpha, \beta \in X/R$ を、 $\alpha S \beta$ を満たすよう任意に取る。このとき、ある $x \in \alpha$ と $y \in \beta$ が存在して xTy である。この x と y を一つずつ取る。 T の対称律により yTx であるから、 $\beta S \alpha$ が成り立つ。
- (ER3) $\alpha, \beta, \gamma \in X/R$ を、 $\alpha S \beta$ かつ $\beta S \gamma$ を満たすよう任意に取る。このとき、ある $x \in \alpha$, $y, y' \in \beta$, $z \in \gamma$ が存在して、 xTy かつ $y'Tz$ である。この x, y, y', z を一つずつ取る。このとき、 y と y' の取り方により yRy' であるが、 T の設定から yTy' である。よって、 T の推移律により xTz である。つまり、 $\alpha S \gamma$ が成り立つ。

以上の (ER1)–(ER3) から、 S は X/R 上の同値関係である。 \square

これで、商集合 $(X/R)/S$ が定義される。これは、集合の素性としては $X/R \subseteq \mathcal{P}(X)$ の部分集合族であるから、一般に $X/T \subseteq \mathcal{P}(X)$ とは一致しない。しかし、次に見るとおり、これらは自然に同一視することができる。

定理 1.2.2. 全単射 $h_{RS}: (X/R)/S \cong X/T$ が存在して、 $h_{RS}\pi_S\pi_R = \pi_T$ を満たす。

[証] まず、次の図式の π_R, π_S, π_T は所与である。

$$\begin{array}{ccc} X/R & \xleftarrow{\pi_R} & X \\ \pi_S \downarrow & \searrow h_R & \downarrow \pi_T \\ (X/R)/S & \xrightarrow{h_{RS}} & X/T \end{array}$$

任意の $x, y \in X$ に対して、 xRy ならば xTy であった。よって、商集合の普遍性により、写像 $h_R: X/R \rightarrow X/T$ がただ一つ存在して、 $h_R\pi_R = \pi_T$ を満たす。この h_R を取る。

次に、 $\alpha, \beta \in X/R$ を、 $\alpha S \beta$ を満たすよう任意に取る。このとき、ある $x \in \alpha$ と $y \in \beta$ が存在して、 xTy を満たす。この x と y を一つずつ取る。すると、 $[x]_R = \alpha$ かつ $[y]_R = \beta$ であるから、 $h_R(\alpha) = h_R\pi_R(x) = \pi_T(x) = \pi_T(y) = h_R\pi_R(y) = h_R(\beta)$ である。従って、商集合の普遍性により、写像 $h_{RS}: (X/R)/S \rightarrow X/T$ がただ一つ存在して、 $h_{RS}\pi_S = h_R$ 、即ち $h_{RS}\pi_S\pi_R = \pi_T$ を満たす。この h_{RS} を取る。

続いて、次の図式の π_R, π_S, π_T も所与である。

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\pi_R} & X/R \\ \pi_T \downarrow & & \downarrow \pi_S \\ X/T & \xrightarrow[h_T]{} & (X/R)/S \end{array}$$

$x, y \in X$ を、 xTy を満たすよう任意に取る。このとき、 $x \in [x]_R$ かつ $y \in [y]_R$ であるから、 $[x]_R S [y]_R$ 、即ち $\pi_S \pi_R(x) = \pi_S \pi_R(y)$ である。よって、商集合の普遍性により、写像 $h_T: X/T \rightarrow (X/R)/S$ がただ一つ存在して、 $h_T \pi_T = \pi_S \pi_R$ を満たす。この h_T を取る。

さて、2つの等式 $h_{RS} \pi_S \pi_R = \pi_T$ および $h_T \pi_T = \pi_S \pi_R$ が得られた。これにより、2つの等式 $h_{RS} h_T \pi_T = \pi_T$ および $h_T h_{RS} \pi_S \pi_R = \pi_S \pi_R$ が得られる。全射の合成は再び全射で、全射は右簡約可能であった。よって、(適切な集合上で) $h_{RS} h_T = \text{id}$ と $h_T h_{RS} = \text{id}$ が成り立つ。つまり、 h_{RS} は全単射である。これで証明が完了した。□

1.3 具体例

例 1.3.1. $I := [0, 1]$ を単位閉区間とする。 I^2 上の二項関係 \sim を、 $(x, y), (x', y') \in I^2$ に対し、

$$(x, y) \sim (x', y') \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists (m, n) \in \mathbb{Z}^2; (x, y) = (x' + m, y' + n)$$

と定めると、 \sim は I^2 上の同値関係である。商集合 $T^2 := I^2 / \sim$ を2次元トーラスとよぶ。

\sim が真に同一視する点は、正方形 I^2 の「縁」の点である。より明示的（だが少々雑）に言えば、各 $t \in I$ に対して、2点 $(t, 0)$ と $(t, 1)$ の組、および2点 $(0, t)$ と $(1, t)$ の組が \sim によって同一視され、あとはそのまま残る。特に、隅の4点 $(0, 0), (0, 1), (1, 0), (1, 1)$ は \sim に関して同じ同値類に属する。直観的に言えば、2次元トーラス T^2 は、正方形の左右の辺を同じ向きで、上下の辺も同じ向きで、それぞれ同一視する（貼り合わせる）ことにより作られる。外観は、ドーナツの表面である。

ここで、 \sim より細かい I^2 上の同値関係 R_1 と R_2 を、次のようにして定めることができる。即ち、 $(x, y), (x', y') \in I^2$ に対して、

$$\begin{aligned} (x, y) R_1 (x', y') &\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists m \in \mathbb{Z}; (x, y) = (x' + m, y'), \\ (x, y) R_2 (x', y') &\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists n \in \mathbb{Z}; (x, y) = (x', y' + n) \end{aligned}$$

と定めるのである。 R_1 は I^2 の左右の辺だけを、 R_2 は I^2 の上下の辺だけを、それぞれ同じ向きで同一視する。これら I^2 上の同値関係 R_i ($i = 1, 2$) は明らかに、任意の $(x, y), (x', y') \in I^2$ に対して、 $(x, y) R_i (x', y')$ ならば $(x, y) \sim (x', y')$ を満たす。よって、先ほどの一般論を適用することができる。

R_1 について見ていこう。自然な方法で I^2 / R_1 上に誘導される同値関係 S_1 は、 $\alpha, \beta \in I^2 / R_1$ に対して

$$\alpha S_1 \beta \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists (x, y) \in \alpha; \exists (x', y') \in \beta; (x, y) \sim (x', y')$$

で定まる。これを同値変形していくと、

$$\begin{aligned} \alpha S_1 \beta &\iff \exists (x, y) \in \alpha; \exists (x', y') \in \beta; \exists (m, n) \in \mathbb{Z}^2; (x, y) = (x' + m, y' + n) \\ &\iff \exists (x, y) \in \alpha; \exists (x', y') \in \beta; \exists n \in \mathbb{Z}; (x, y) = (x', y' + n) \\ &\iff \exists (x, y) \in \alpha; \exists (x', y') \in \beta; (x, y) R_2 (x', y') \end{aligned}$$

となる。よって、 I^2 を \sim で割る操作を、「左右の辺を同じ向きで同一視し、続いて上下の辺を同じ向きで素直に同一視する」二段階の操作に分けてもよいことがわかった。これは、 R_2 から始めても同様である。つまり、左右の辺の同一視と、上下の辺の同一視とのどちらを先に実行しても、そうして作られる集合は T^2 と自然に同一視される。

そして、いま一つ特徴的なのは次の事実である。

命題 1.3.2. I^2 上の同値関係 \sim は、 R_1 と R_2 によって生成される。

[証] R を、 R_1 と R_2 によって生成される I^2 上の同値関係とする。 $R = \sim$ を示す。

(\subseteq) \sim は I^2 上の同値関係で、 $R_1 \subseteq \sim$ かつ $R_2 \subseteq \sim$ を満たす。よって、生成される同値関係の定義により、 $R \subseteq \sim$ が成り立つ。

(\supseteq) $(x, y), (x', y') \in I^2$ を、 $(x, y) \sim (x', y')$ を満たすよう任意に取る。このとき、ある $(m, n) \in \mathbb{Z}^2$ が存在して $(x, y) = (x' + m, y' + n)$ を満たす。この (m, n) を一つ取る。すると、 m と n それぞれによって、 $(x, y)R_1(x', y)$ かつ $(x', y)R_2(x', y')$ である。 R は R_1 と R_2 によって生成されるから、 $(x, y)R(x', y)$ かつ $(x', y)R(x', y')$ を得る。よって、 R の推移律により、 $(x, y)R(x', y')$ である。つまり、 $R \supseteq \sim$ が成り立つ。

以上から、 $R = \sim$ が成り立つ。 □

この例を「行儀が良い」と言える理由は、次の3点に集約される：

- I^2 上の同値関係 \sim を生成するような、 I^2 上のより細かい同値関係 R_1 と R_2 を用意できたこと。
- そのもとで、 I^2/R_1 上のしかるべき同値関係 S_1 が、任意の $\alpha, \beta \in I^2/R_1$ に対して

$$\alpha S_1 \beta \iff \exists (x, y) \in \alpha; \exists (x', y') \in \beta; (x, y)R_2(x', y')$$

を満たすこと。

- 自然な全単射 $(I^2/R_1)/S_1 \cong I^2/\sim$ が存在すること。

今回のように、 $x, y \in X$ に対する xR_2y の判定が ($x \sim y$ のそれより) 容易なとき、 X/\sim の計算はかなり楽になる。そこで、「これと同じことが一般の集合でも起こるか？」という疑問が、自然に生じる。

疑問 1.3.3. X を集合、 R_1, R_2 を X 上の同値関係、 R を R_1 と R_2 によって生成される X 上の同値関係とする。このとき、 X/R_1 上の二項関係 S_1 を、 $\alpha, \beta \in X/R_1$ に対して

$$\alpha S_1 \beta \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in \alpha; \exists y \in \beta; xR_2y$$

で定めたとき、自然な全単射 $(X/R_1)/S_1 \cong X/R$ は存在するか？

少しの間、お考えいただこう。

答えは、NO である。

例 1.3.4. $X := \{1, 2, 3, 4\}$ とし、 X の分割 \mathcal{F}_1 と \mathcal{F}_2 を

$$\begin{aligned}\mathcal{F}_1 &:= \{\{1\}, \{2, 3\}, \{4\}\}, \\ \mathcal{F}_2 &:= \{\{1, 2\}, \{3, 4\}\}\end{aligned}$$

で与えることにより、 X 上の同値関係 R_1 と R_2 を定める。 $X/R_1 = \mathcal{F}_1$ 上の二項関係 S_1 を、 $\alpha, \beta \in X/R_1$ に対して

$$\alpha S_1 \beta \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in \alpha; \exists y \in \beta; x R_2 y$$

と定める。このとき、 S_1 は X/R_1 上の同値関係でない。実際、 $\alpha = \{1\}$, $\beta = \{2, 3\}$, $\gamma = \{4\}$ とおくと、 $\alpha S_1 \beta$ かつ $\beta S_1 \gamma$ は成り立つが、 $\alpha S_1 \gamma$ は成り立たない。

実は、疑問 1.3.3 の S_1 が反射律と対称律を満たすことまでは証明できる。しかし、推移律を満たすことは証明できず、実際にこのような反例が存在する。

$\alpha S_1 \beta$ は、もともと $\exists x \in \alpha; \exists y \in \beta; x R y$ と書かれるべき関係であった。この R を R_2 と安易に書き換えてはならないのは、 R の別な特徴付けに理由がある。

以下の 2 つの用語は、本講だけで用いる便宜的なものである*3。

定義 1.3.5. X を集合、 S を X 上の二項関係とし、 $x, y \in X$ とする。 x と y を結ぶ S 上の道とは、2 以上のある自然数 $n \in \mathbb{N}$ と、 X 上の有限列 $(z_k)_{1 \leq k \leq n}$ の組であって、次の 2 条件をすべて満たすもののことである。

(P1) $z_1 = x$ かつ $z_n = y$ である。

(P2) 任意の $k \in \{1, \dots, n-1\}$ に対して、「 $z_k = z_{k+1}$ または $z_k S z_{k+1}$ または $z_{k+1} S z_k$ 」である。

定義 1.3.6. X を集合、 S を X 上の二項関係とする。 X 上の二項関係 \tilde{S} を、 $x, y \in X$ に対して

$$x \tilde{S} y \stackrel{\text{def}}{\iff} x \text{ と } y \text{ を結ぶ } S \text{ 上の道 } (n, (z_k)_k) \text{ が存在する}$$

で定める。 \tilde{S} を X 上の S -道関係とよぶ。

例題 1.3.7. X を集合、 S を X 上の二項関係とする。 S -道関係 \tilde{S} は X 上の同値関係である。

命題 1.3.8. X を集合、 S を X 上の二項関係とする。 S -道関係 \tilde{S} は、 X 上の S によって生成される同値関係 R と一致する。

[証] $R = \tilde{S}$ を示す。

(\subseteq) \tilde{S} は同値関係で、明らかに $S \subseteq \tilde{S}$ を満たす。よって、生成される同値関係の定義により、 $R \subseteq \tilde{S}$ が成り立つ。

(\supseteq) $x, y \in X$ を、 $x \tilde{S} y$ を満たすよう任意に取る。このとき、 x と y を結ぶ S 上の道 $(n, (z_k)_k)$ が存在するので、これを一組取る。 $k \in \{1, \dots, n-1\}$ を任意に取る。すると、 $z_k = z_{k+1}$ または $z_k S z_{k+1}$ または $z_{k+1} S z_k$ が成り立つ。このいずれにせよ、 $S \subseteq R$ であるから、 R の反射律と対称律により $z_k R z_{k+1}$ である。よって、 R の推移律により $z_1 R z_n$ 、即ち $x R y$ である。つまり、 $R \subseteq \tilde{S}$ が成り立つ。

*3 一般的な用語があるかもしれないが、筆者は知らない。

以上から、 $R = \tilde{S}$ が成り立つ。 □

この結果を具体化しよう。

X を集合、 R_1 と R_2 を X 上の同値関係、 R を R_1 と R_2 によって生成される X 上の同値関係とする。このとき、任意の $x, y \in X$ に対して、 xRy であることは、 x と y を結ぶ $R_1 \cup R_2$ 上の道 $(n, (z_k)_k)$ が存在することと同値である。よって特に、1 または 2 の値だけを取る有限列 $(i_k)_{1 \leq k \leq n-1}$ が存在して、任意の $k \in \{1, \dots, n-1\}$ に対して $z_k R_{i_k} z_{k+1}$ を満たす。つまり、

$$x = z_1 R_{i_1} z_2 R_{i_2} \dots R_{i_{n-1}} z_n = y$$

が成り立つ。そして、 X/R_1 上の同値関係

$$\alpha S_1 \beta \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in \alpha; \exists y \in \beta; xRy$$

に現れる R を R_2 に置き換えてよいか、という問題は、 $x \in \alpha$ と $y \in \beta$ をうまく取り替えることにより、 x と y を結ぶ $R_1 \cup R_2$ 上の道を

$$x = z_1 R_2 z_2 = y$$

にまで縮約できるかどうか、即ち、「 x と y を結ぶ $R_1 \cup R_2$ 上の道を、(R_1 のほかには) R_2 を高々 1 回しか使わない道にまで縮約できるか」に帰着される。この縮約は、行儀の良い場合 (例 1.3.1) なら R_1 と R_2 を入れ替えたとしても可能だが、一般には (例 1.3.4) 可能でない。直観的に容易な操作が、論理的にも容易に記述できるとは限らないのである。

本講は、これで終わりである。

参考文献

- [1] John M. Lee. *Introduction to Topological Manifolds*, second edition. New York: Springer, 2011.
- [2] Nicolas Bourbaki, 前原昭二 編, 前原昭二 訳. ブルバキ数学原論, 集合論要約. 東京図書, 1968.
- [3] 内田伏一. 集合と位相 (増補新装版). 裳華房, 2020.

動画リンク

1 章 第 3 講 (sm44154333)

更新履歴

2024/09/28 1 章公開.