

7. 群

2025 秋期「哲学者のための数学」授業資料（大塚淳）

ver. 2025 年 11 月 26 日

1 群とは何か、なぜそれを学ぶのか

群とは、一言で言えば、モノイドの特殊例であり、それぞれの元に対し、その働きを「キャンセル」するような逆元とよばれる元が備わったものである。その意味で、本章の内容は基本的に前章の続きである。しかしながら、この「逆元を含む」という一見些細な違いが、群を非常に幅広い現象に適用可能な、普遍的な代数体系にするのである。例えば、対称性（シンメトリー）は自然やアートなど至るところで見られる、誰にとっても馴染み深い構造であるが、こうした対称性の数理的な記述は群によって与えられる。そしてこの対称性の概念は、現代物理学においても非常に重要な役割を果たしており、そこでは群によって表される種々の対称性が、物理の法則性、保存則、および物理的対象の同一性と深く結びついている。また化学においても、多種多様な分子の構造を特徴づけるために群が用いられている。

こうした群の応用に通底しているのは、変換（transformation）という考え方である。我々は対象に対して、様々な変換を考えることができる。例えば図形を縦や横にずらしたり、回転させたり折り返したりといった作業は図形に対する変換である。こうした変換のうちにはその図形の見てくれを変えるものもあれば、変えないものもある。例えば正三角形を 120 度回転させても、見かけ上の違いは全く生じないだろう。図形の対称性とは、こうした、何らかの変換に対する不变性（invariance）として定義される。そしてこの「変換に対する不变性」という概念は、単に図形の対称性だけでなく、法則の普遍性やモノの同一性、さらには客観性や有意味性など、様々な哲学的概念と密接に関わる。というのもこうした概念は、状況や視点、測定方法の違いに対して不变的に留まるもの、つまりそれらの「変換」に対する不变性として定式化することができるからだ。

すぐに見るように、群はこうした変換の数学的定式化であり、それゆえに幅広い含意を持つ。もちろん、群にはそれ以外にも様々な側面があるのだが、本章では主に群と対称性・不变性の関係に的を絞り、例を交えつつその基本的なところだけを見ていこう。

2 群

上で述べたように、群 (group) は、以下のようにモノイドの特殊ケースとして定義される。

定義 2.1: 群

次の条件を満たすモノイド (G, \circ, i) を、**群** (group) という：すべての元 $g \in G$ に対し、元 $g' \in G$ が存在し、

$$g \circ g' = g' \circ g = i.$$

ここで g と掛け合わせると単位元になる $g' \in G$ を g の**逆元** (inverse element) といい、しばしば g^{-1} と表す（場合によっては $-g$ などとも書かれる）。つまり群とは各元が逆元を持つモノイドである。

単位元 i は「何もしない」ことなので、 $g \circ g^{-1} = i$ は元と逆元を合成すると結局「何もしない」ことと同じだといっている。このように、群のすべての元には、それをキャンセルする逆元が備わっている。

逆元については、次の性質が成り立つ。

命題 2.1: 逆元の性質

1. 任意の元 $g \in G$ に対し、その逆元は一意的に定まる。
2. 逆元の逆元はもとに戻る： $(g^{-1})^{-1} = g$ 。
3. 任意の $g, h \in G$ に対し、 $(g \circ h)^{-1} = h^{-1} \circ g^{-1}$ 。

証明は次の通り：

1. 仮に g の逆元として h, h' があるとしてみよう。すると $(h' \circ g) = (g \circ h) = i$ より、 $h = i \circ h = (h' \circ g) \circ h = h' \circ (g \circ h) = h' \circ i = h'$ となり、 h と h' が等しいことが示される。
2. $g^{-1} \circ g = i$ であるが、これは g^{-1} の逆元（すなわち $(g^{-1})^{-1}$ ）が g であると述べていることに等しい。
3. $h^{-1} \circ g^{-1}$ を $g \circ h$ の左ないし右からかけると i になることで確かめられる。例として左からかけると $h^{-1} \circ g^{-1} \circ g \circ h = h^{-1} \circ i \circ h = h^{-1} \circ h = i$ 。

群の性質を一通り見たので、その事例を見ていこう。

事例 2.1

モノイドの事例として足し算の体系を見たが、足し算の「逆」は引き算であり、引き算とは負の数を足すことにはかならない。よって自然数に変えて（負の数を含む）整数 \mathbb{Z} を考えると、 $(\mathbb{Z}, +, 0)$ は二項演算 $+$ について群となる。ここで $m \in \mathbb{Z}$ の逆元は $-m$ であり、実際 $m + (-m) = 0$ がなりたつ。

練習問題 2.1

掛け算の場合はどうだろうか。任意の数 n について、 $n \times 1 = 1 \times n = n$ なので、1 が単位元として機能しそうだ。では逆元どうだろうか。以下について、掛け算 \times を群演算とした群になるかどうかを判定せよ。ならない場合、その理由も述べよ。

1. \mathbb{Z} , つまり整数全体.
2. \mathbb{R}_+ , つまり正の実数 $\{r \in \mathbb{R} | r > 0\}$.
3. \mathbb{Q} , つまり有理数全体.

事例 2.2: 対称群

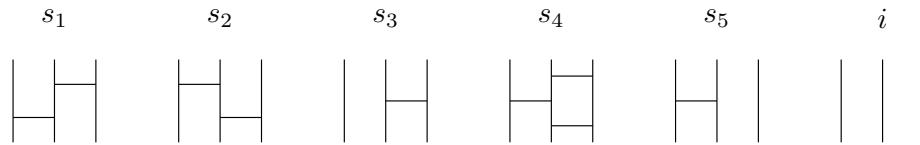
3 枚のカード $X = \{1, 2, 3\}$ を並べ替える方法を考える. $(1, 2, 3)$ と並んだカードを $(2, 3, 1)$ という順に並べ替える仕方を,

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix}$$

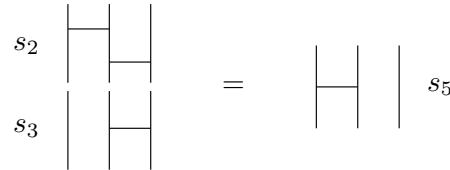
と表し, これを s_1 と呼ぼう. これは $1 \mapsto 2, 2 \mapsto 3, 3 \mapsto 1$ と割り当てる X からそれ自身への全単射 $s_1 : X \rightarrow X$ だと考えられる. こうした並べかえ関数を置換 (permutation) という. X の置換には上記以外にも,

$$\begin{pmatrix} s_2 \\ 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} s_3 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} s_4 \\ 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} s_5 \\ 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} i \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$$

の計 6 通りある (便宜上, それぞれの上にラベルをつけた). ちなみに最後の i は結局順序が変わらない恒等写像であるが, これも「並べ替え」の一つの方法として含める. なお, 置換は以下のような「あみだくじ」で表すこともできる.



これらの置換が群を成すことを示そう. まず任意の 2 つの置換を続けて適用したもの, 例えば $s_3 \circ s_2$ は, $1 \mapsto 3 \mapsto 2, 2 \mapsto 1 \mapsto 1, 3 \mapsto 2 \mapsto 3$ というように写すので, $s_5 = (\begin{smallmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{smallmatrix})$ と一致する. 実際, 上のあみだくじで s_2 の下に s_3 を繋げると下左のようになるが, 二回連続交差する箇所は互いにキャンセルされて直線と変わらないので, 結局右の s_5 と同様の形になることがわかる:



これらの演算を積表の形で表すと以下のようになる (リマインド: 積表の各セルではその上の要素にその左の要素をかける, なので a 列 b 行にある要素は $b \circ a$ である). 空白部分は自分で埋めてみよう.

	i	s_1	s_2	s_3	s_4	s_5
i	i	s_1	s_2	s_3	s_4	s_5
s_1	s_1	s_2	i	s_5	s_3	s_4
s_2	s_2	i	s_1	s_4	s_5	s_3
s_3	s_3	s_4	s_5			
s_4	s_4	s_5	s_3			
s_5	s_5	s_3	s_4			

一行目の恒等写像 i は「何もしない」単位元となっている。それ以外の各行には、必ず一つ単位元が現れる。例えば二行三列目は $s_1 \circ s_2 = i$ であるが、これは s_1, s_2 が互いの逆元であることを示している。以上の積が結合律を満たすことは、写像の合成が結合的である（2章）ことから明らか。ちなみに積表を注意してみれば、単位元に限らず、積表の各行・列はすべての元を、それぞれ一つだけ含んでいる、ということに気がつく。これはこの群でたまたまそうなっているのではなく、すべての群に共通する性質である。

一般に、 n 個の要素を持つ集合に対する置換全体を作る群を n 次対称群 (symmetric group) と呼び、 S_n と表す。この例は 3 点集合 $\{1, 2, 3\}$ の置換からなる群なので S_3 である。また以上から、任意の集合 X に対して、それ自身への全单射の集合 $\{f|f: X \rightarrow X \text{ は全单射}\}$ は、 $|X|$ 次の対称群を構成することがわかる。

練習問題 2.2

上の S_3 の積表を完成させよ。

事例 2.3: 幾何学的変換

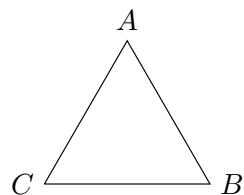
図形を動かしたり、回転させたり、拡大縮小したりといった幾何学的な変換は、みな群を構成する。

1. **並進群 T** : 実数の組 $(x, y) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ によって、任意の図形を右に x センチ、上に y センチ動かすような変換（これを並進と呼ぶ）が与えられる。二つの並進 $(x_1, y_1), (x_2, y_2)$ の合成は $(x_1 + x_2, y_1 + y_2)$ となる。これは和の性質より結合律を満たし、単位元は $(0, 0)$ である。並進 (x, y) の逆元は $(-x, -y)$ である。
2. **回転群 R** : 実数 $r \in \mathbb{R}$ によって、原点に対する時計回り r 度回転を表す。二つの回転 r_1, r_2 の合成は $r_1 + r_2$ 度回転で、これは結合律を満たす。単位元は 0 度回転、 r の逆元は $-r$ 度回転である。
3. **スケーリング群 S** : 正の実数 $s \in \mathbb{R}^+$ によって、図形の s 倍拡大を表す。二つの拡大 s_1, s_2 の合成は積 $s_1 \circ s_2$ で、これは掛け算の性質より結合律を満たす。単位元は 1 倍拡大、 s の逆元は $1/s$ 倍拡大である。

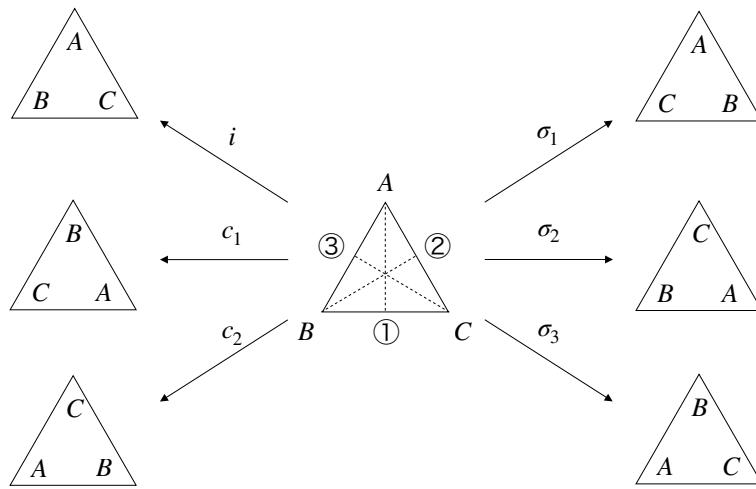
さらに、これらを全部合わせた群 $T \cup R \cup S$ も群をなし、それは相似変換群 (similarity group) と呼ばれる。つまり、図形を自由に動かし、回転させ、拡大縮小させるような変換すべてからなる変換群である。

事例 2.4: 図形の対称性

数学において、**対称性** (symmetry) ないし**対称変換**とは、対象をそのままに保つような変換群である。下のような正三角形を例に取り考えてみよう。



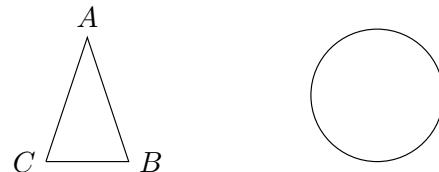
この三角形の持つ対称性、つまりこの幾何学的対象を「そのままに保つ」ような変換とはなんだろうか。もちろん、「何もしない」恒等変換は図形をそのままに保つ。他にも、いまあなたが目を閉じている間に、私が三角形を $120 \times n$ 度（ただし n は整数）時計回りに回転させても、目を開けたあなたは以前との違いに何も気が付かないだろう。その意味で、 $120 \times n$ 度回転は正三角形をそのままに保つ変換=対称性である。また、それぞれの頂点から対辺の中間地点へとおろした軸（下図①, ②, ③）に沿って線対称をとっても、図形は変わらない。これらの変換、つまり恒等変換 i , 120 度, 240 度の時計回り回転 c_1, c_2 , および軸①, ②, ③に沿った鏡映反転 $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3$ は、以下のように頂点を移すが形はそのままに保つ、この正三角形の対称性である。



これらの対称性を $D_3 = \{i, c_1, c_2, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_3\}$ とまとめると、 D_3 は i を単位元とした群をなす。まず対称変換を続けて行っても、当然それは対称変換になる、つまりそれは積で閉じており、また積は結合的である。 c_1, c_2 が互いを「キャンセル」する逆元であり、また $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3$ のそれぞれがそれ自身の逆元になっていることも容易に分かる。他の演算の結果については、以下の積表の通りになる。実際に正三角形を回したりひっくり返したりして確認してみよう：

	i	c_1	c_2	σ_1	σ_2	σ_3
i	i	c_1	c_2	σ_1	σ_2	σ_3
c_1	c_1	c_2	i	σ_3	σ_1	σ_2
c_2	c_2	i	c_1	σ_2	σ_3	σ_1
σ_1	σ_1	σ_3	σ_2	i	c_1	c_2
σ_2	σ_2	σ_1	σ_3	c_2	i	c_1
σ_3	σ_3	σ_2	σ_1	c_1	c_2	i

一般に、与えられた図形に対し、その図形をそのままに保つ対称変換の全体は、群を成す。そしてこの群は、図形によって変わってくる。例えば以下左のような二等辺三角形が持つ対称変換は $\{i, \sigma_1\}$ の 2 つである。



一方、右のような円の場合はあらゆる角度の回転、および中心点を通るあらゆる軸での鏡映が対称変換になる。これは、二等辺三角形よりも三角形が、そして三角形より円のほうがより対称的である、という我々の直観とも合致している。

練習問題 2.3

正方形の対称変換をすべて求め、各変換の逆元を確定せよ。

事例 2.5: 対称性議論：逆転クオリア

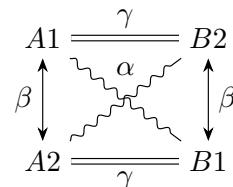
事例 2.4 では、三角形の形を変えない対称変換を見た。それらの変換 D_3 は、単に頂点のラベル A, B, C を入れ替えるだけで、三角形そのものを何も変化させない。逆に言うと、三角形の対称変換によって変わるもの（つまり頂点ラベル）は、単に名目的なものであって、三角形そのものに内属する本質的な特徴ではない、というように考えることができるだろう。

ここから、ある性質がそのものにとって本質的なのか、それとも単に名目的なものに過ぎないのか、ということを対称変換の観点から分析することが考えられる。対称変換は対象の本質を変えないのであるから、そうした変換によって変わらざる性質は、実在的ないしは客観的な性質ではない、という議論を、一般に**対称性議論** (symmetry argument) という (van Fraassen, 1989)。

哲学における有名な対称性議論として**逆転クオリア** (inverted qualia) がある。通常の人間が「赤」と感じる波長の光を見ると、「緑」に見えるような人を考えよう。そうした人は、我々が木の葉を見るときに感じる質感を熟れたリンゴを見るときに感じており、また逆もしかりであるが、しかし行動においては全く差異を見いだせないだろう（むしろクオリアが逆転しているのはあなたかもしれない）。これは、「今、赤（緑）の質を感じている」という性質を互いに入れ替えるような変換（これは群である）は、人間の状態一般を不变に保つ対称性変換であるということである。よってそうした変換において変化する性質は、実在的な性質ではない、したがってクオリアについての事実は存在しない。これはクオリアについての対称性議論である。

事例 2.6: カリエラ型婚姻規則

レヴィ・ストロースは『親族の基本構造』の中で、オーストラリア原住民であるカリエラ族の婚姻規則を紹介している。カリエラ族は $A1, A2, B1, B2$ で表される 4 つの氏族からなる。子供は母からアルファベットを、父から数字を引き継ぐので、例えば $B2$ の母と $A1$ の父から生まれる子供は $B1$ となる。そして結婚は、数字もアルファベットも異なる相手としかできない。なので婚姻は $A1$ と $B2$, $A2$ と $B1$ の間でのみ可能である。以下の図はこれをまとめたものである。



この図において、 α は父子関係、 β は母子関係、 γ は婚姻関係を表している。例えばあなたが A_1 なら、あなたの父や息子は $\alpha(A_1) = B_1$ であり、またその結婚相手は $\gamma(\alpha(A_1)) = A_2$ である。実はこのややこしい婚姻規則は、**クラインの四元群**という群構造を持っている：

	i	α	β	γ
i	i	α	β	γ
α	α	i	γ	β
β	β	γ	i	α
γ	γ	β	α	i

例えば $\alpha \circ \gamma = \beta$ という等式は、ある人の婚姻パートナーの父ないし息子の氏族は、その人の母ないし娘の氏族と同じである、ということを示している。『親族の基本構造』の補遺には、数学者アンドレ・ヴェイユ（ブルバキの中心メンバー、シモーヌ・ヴェイユの兄）によるより複雑なムルンギン族の婚姻制度に対する群論的分析が収められている (cf. 橋爪, 1988).

事例 2.7: ロボットの操作群

前章発展 5.1 では、ロボットの状態に対するプログラム作用を、その結果の同一性でまとめた同値類 M / \sim を考えた。この同値類は群をなす。というのも、以下のような仕方ですべての生成元に対して逆元を考えることができるからだ

- $[f]^{-1} = [rrfrr]$ (一步進む, の逆は右に 180 度回転・一步前進・右 180 度回転),
- $[r]^{-1} = [l]$ (右向の逆は左向),
- $[l]^{-1} = [r]$ (左向の逆は右向),
- $[i]^{-1} = [i]$.

よって生成元から形成される任意の元、例えば $[rffl]$ などに対しても、 $[rffl]^{-1} = [l]^{-1}[f]^{-1}[f]^{-1}[r]^{-1}$ といった仕方で逆元が存在する。一方で、同値類で割る前の M は群ではない。その理由を考えてみよ。

3 可換性

前章では、モノイドにおける重要な区別として可換性を見た。同様の区分は群においてもそのままで成り立つ。つまり群 G が可換であるとは、任意の 2 つの元 $g, h \in G$ について $h \circ g = g \circ h$ がなりたつことをいう。これは積表で見ると、表が対角線を中心に対称になっているということだ。これまでの例で見ると、クラインの四元群は可換だが、3 次対称群 S_3 および正三角形の対称性 D_3 は可換ではない。

4 群の作用

以上で見てきたように群は、カードの並べ替えや三角形の回転・反転などのように、「変換」という操作が形作る代数的な構造を表すためによく用いられる。ところで、変換あるところ、変換を被る対象が存在しなければならない。たとえば並び替えだったら $(1, 2, 3)$ といったよう

な「カードの並び」の集合、回転・反転であれば三角形などの図形の集合があり、上で見た S_3 や D_3 などの変換群は、こうした対象たちを変換しているのである。このような、群の「対象への働きかけ」としての側面を、**群作用** (group action) という。

我々はすでに前章 5 節で、モノイドの集合への作用を見た。群はモノイドの一種に過ぎないので、群作用の定義はモノイド作用のそれと全く同様である。一応、定義を確認しておこう：

定義 4.1: 群作用

群 (G, \circ, i) の集合 X への（左） **G -作用** (G -action) とは、写像

$$G \times X \rightarrow X, \quad (g, x) \mapsto gx$$

であり、以下を満たす：

1. 任意の $x \in X$ について、 $ix = x$.
2. 任意の $g, h \in G$ と任意の $x \in X$ に対して、 $h(gx) = (hg)x$.

モノイドが群に代わっただけで、それ以外は全く同じである。

我々はすでに、群作用の例を見てきている。例えば正三角形の対称性（事例 2.4）は、3 次対称群 S_3 が三角形の頂点の集合 $X = \{A, B, C\}$ に作用したものだと考えることができる。作用する S_3 の元として s_1, s_5 をとると、 $s_1(A) = C$ であり、 $s_5(C) = C$ なので $s_5(s_1(A)) = C$ 。一方、例 2.2 の積表より $s_5 \circ s_1 = s_4$ であり、 $s_4(A) = C$ 。以上より、集合 X の一つの要素 A に対して $s_5(s_1A) = (s_5s_1)A = C$ が示された。同様にして、 S_3 のすべての元について、 X のすべての要素について、この条件が満たされていることを確認できる。

練習問題 4.1: クライン四元群の氏族への作用

事例 2.6 では、カリエラ型婚姻規則がクラインの四元群で表されることを見た。この各群は、氏族集合 $X = \{A1, A2, B1, B2\}$ への作用として考えることができる。例えば父子関係 α は、 $\alpha(A1) = B1, \alpha(A2) = B2, \alpha(B1) = A1, \alpha(B2) = A2$ というように、氏族を変化させる。同様に β, γ, i を $X \rightarrow X$ の関数と見なし、それぞれが X の各要素を何に飛ばすか（つまり氏族をどのように変化させるか）を記述せよ。

事例 2.3 では、並進・回転・拡大縮小などの様々な幾何学的変換が群を構成することを見た。こうした群は、それぞれの具体的な図形に作用して、その図形を変化させる。図 1 は、相似変換群の要素を図形に作用した結果を例示したものである。ここでは、それぞれの図形が集合 X の元であり、それらに対して並進 $t \in T$ 、回転 $r \in T$ 、拡大 $s \in S$ とそれぞれの逆元が作用している。一つの図形から他の図形の間までの経路は複数ありうる。例えば上の $x_1 \in X$ から下の $x_3 \in X$ まで行く道筋は、左回り $(s \circ t^{-1}) \circ t$ 、真ん中 s 、右回り $(s \circ r^{-1}) \circ r$ などがあるが（これ以外にも x_2, x_4 間を経由したり、同じところをぐるぐる回ったりする経路を含めれば無数にある），これらは群演算によってすべて同一の変換 $(s \circ t^{-1}) \circ t = (s \circ r^{-1}) \circ r = s$ になることを確認しよう。

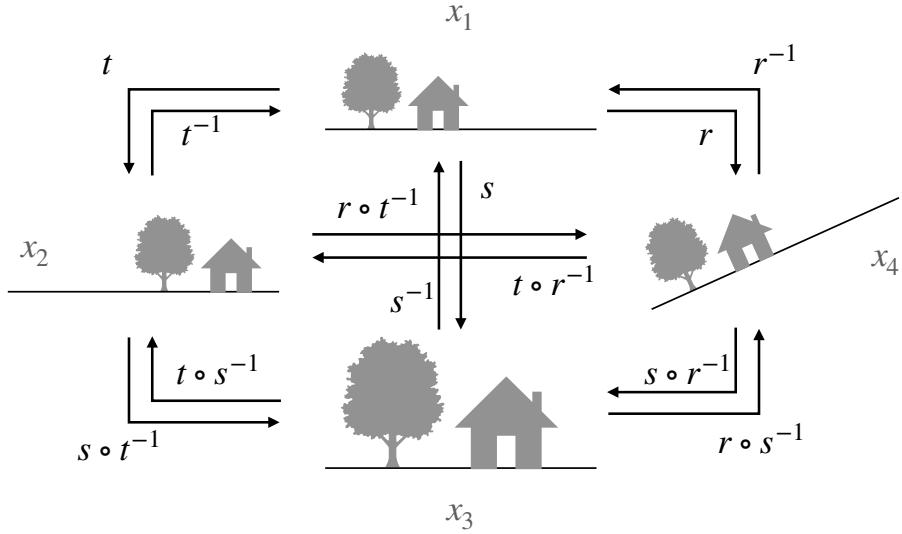


図 1 木と家の図形に対する相似変換の作用例. t は右への並進, r は反時計回りの回転, s は拡大を表している. 一つの図から別の図への変換の経路は複数あるが, どれを通っても同一の群作用に帰着する.

事例 4.1: 信念の改定

B を信念の集合としよう (ある個人の信念を考えてもよいし, 一定の共同体で受け入れられている信念集合でもよい). 信念は経験を経ることによって改定される. 例えば萩の月^aを食べることにより, $b_1 := \text{「名物に美味しいものなし」}$ という信念は修正を余儀なくされる. 一方, $b_2 := \text{「光速より早く動く物体は存在しない」}$ という信念は影響を受けない.

このような経験による信念の改定を, 群作用と考えよう. 群の要素 g は一つの経験を表し, その作用はこの経験を得ることによってそれぞれの信念 $b \in B$ がどう変わるかを示す. 例えば萩の月を食べる経験を g で表すと, $g(b_1) \neq b_1$ だが $g(b_2) = b_2$ であろう. また逆元 g^{-1} は, g という経験を忘れるここと, あるいはそれを「なかったことにする」操作だと考える (もちろん, これを逆元と認めるかどうかは議論の余地がある. ならないと考える場合, モノイド作用となる).

アприオリな信念とは, いかなる経験 $g \in G$ を経ても変わらない信念 $P := \{b \in B : \forall g \in G(g(b) = b)\}$ だと考えることができる. そのような信念はあるだろうか. 例えば数学的真理「 $2+2=4$ 」とか, 「すべての未婚者は独身である」など, いわゆる「定義によって真」とされる命題内容を持つ信念が, そうした候補としてあげられるかもしれない.

一方クワインは, 有名な論文「経験主義の二つのドグマ」の中で, あらゆる信念は改定可能だと主張した. これは, どんな信念 $b \in B$ に対しても, $g(b) \neq b$ とするような経験 g が存在する (それゆえ P は空集合である) という主張だと解釈できる.

^a 仙台銘菓.

練習問題 4.2

上の事例 4.1 において

1. 逆元 g^{-1} を、経験 g を「忘れること」によって定義することの問題点として何が考えられるか。
2. クワインは同論文のなかで、「それぞれの信念の真偽は、対応する経験によって個別的にテストできる」という還元主義を否定し、「信念は全体として経験の裁きを受ける」という全体論を主張した。この違いは、群作用の観点からどのように表すことができるだろう。

図 1 では、図形が相似変換によって移りあっていく過程を見た。もちろんこれはほんの一例であり、変換によって図形は無数の形をとりうる。しかしどんな形にもなれるわけではない。家をいくら並進・回転・拡大縮小させても、もとの家の形のまま留まるし、他の図形についても同様である。このように、群の作用によってある状態から移動可能なすべての状態の集合を、その群の軌道 (orbit) と呼ぶ。ちゃんと定義しておこう。

定義 4.2: 軌道

群 G が集合 X に作用しているとき、 G の各元を X の点 x に作用させた要素の集合を x の軌道といい、 Gx と表す。つまり

$$Gx := \{gx \mid g \in G\}$$

である。

図 2 は、家と木の絵に対して、相似変換群を作用させて生み出される軌道（のごく一部）を示している。どのように相似変換を作用させても、家は家、木は木の形を保つっている。また各作用は、それぞれの図形を同様の仕方（同じ拡大率や回転度合いなど）で変化させていることもわかるだろう。

これを見ると、各軌道はそれぞれ、大きさや角度こそ異なれ同一の「家の絵」、「木の絵」からできている、といいたくなる。それはつまり、軌道は同値類を構成する、ということに他ならない（同値類については 2 章を参照）。これはたまたまではなく、どのような群の軌道についても常に成立する。これを見るため、「 x が x' と同じ軌道にいる」ことを $x \sim x'$ という関係で表そう。これはつまり「 $x' = gx$ となる元 $g \in G$ が存在する」ということだ。すると

反射性： G には単位元があるため、任意の x について $x = ix$ であり、よって $x \sim x$.

対称性： $x \sim x'$ 、つまり $x' = gx$ となる $g \in G$ があるとする。群は逆元 $g^{-1} \in G$ を持つので $x = g^{-1}x'$ 、よって $x' \sim x$.

推移性： $x \sim x'$, $x' \sim x''$ とする。つまりある $g, h \in G$ があって、 $x' = gx$, $x'' = hx'$. 群は積で閉じているため $hg \in G$ があり、群作用の条件より $x'' = h(gx) = hg(x)$ 、よって $x \sim x''$.

以上から「同じ軌道にいる」という関係 \sim は、反射性・対称性・推移性を満たすので同値関係である。そして x の軌道 Gx とは、 x と \sim 関係になる要素の集合にほかならないので、同値類となる。よって群が集合に作用するとき、かならずそこには群軌道としての同値類が定義され

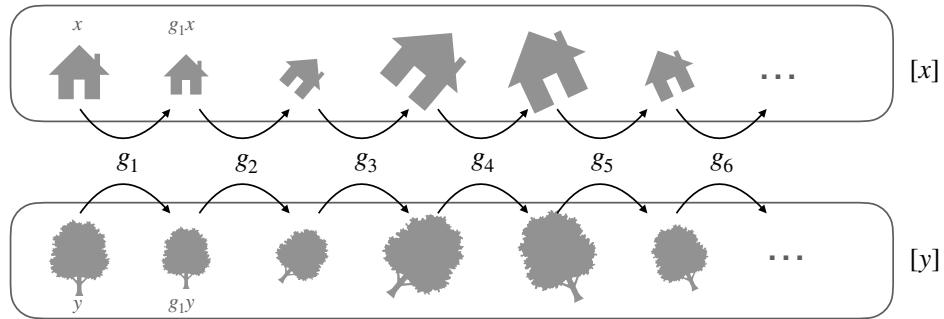


図 2 木と家の図形の相似変換による軌道.

ることがわかった.

逆に、同値類が与えられたら、常にそれを軌道とするような群を考えることができる。このためには、 $x \sim x'$ という同値関係があるときそしてその時のみ、 $x' = g(x)$ となるような関数 $g : X \rightarrow X$ があると定めればよい。するとこの関数全体が X への群になることは、ちょうど上の証明を逆さにすることでわかる（～が反射的なので恒等射・単位元が存在し、反射的なので逆射・逆元が存在し、推移的なので関数の積が作用条件を満たす）。この群による作用は、集合の要素 x を他の要素 x' へと飛ばすが、しかしその同値類 $[x] \sim$ の外には飛ばさない。その意味で、同値類を不变に保つ対称変換（事例 2.4）になっている。群のあるところ同値類あり、同値類あるところ群あり。このように、群と事物の同一性の間には、本質的な関係がある。

練習問題 4.3

群と異なり、モノイド作用（前章 5 節）は同値類を定義しない。その理由を考えてみよ。

事例 4.2: アフォーダンス

我々を含む動物は、周囲の物体を網膜上に投影された 2 次元の視覚刺激として知覚する。伝統的な経験論的見方では、知覚とはそのように得られる「いま・ここ」の断片の寄せ集めであり、それ以外の情報、例えば物体の裏側や、近づいたら何が見えるかといった情報は、得られた断片から推論されるほかないとされる。

しかし本当にそうなのだろうか。知覚には単に「いま・ここ」の視点から見たイメージだけでなく、例えば知覚者や対象が動くにつれそれがどう変わるか、といった情報も含まれているのではないだろうか。ギブソン (Gibson, 1979) は、こうした考え方をアフォーダンス (affordance) と呼んだ。それによれば、環境中の対象は、単に「いま・ここ」の刺激を送るだけでなく、「こうしたらどうなるか」という動的な探索や介入の可能性についての状況も提供 (afford) している。例えば我々が「家」を知覚するとき、それは単に今見えている形だけではなく、それに近づいたら、遠ざかったら、自分が斜めに傾いたら、といった様々な可能的な状況に対して、その知覚がどう変化するか、という情報も合わせてそこから読み取っている。

これは以下のように解釈できる。我々の視覚は、一定の変換群 G を備えている。これは我々や対象の移動や光源の変化などによって引き起こされる網膜像への幾何学的変換である。そして対象の知覚において、我々は特定の形 x を認めるとき、それが G の

もとでどう変化するか、すなわちその軌道 Gx を丸ごと捉えている。例えば図 4.2 の中の特定の像 x を「家」と認識するとき、その軌道 Gx に含まれる様々な位置・大きさ・角度を持つ像へと変わりうるものとして、その像を認識しているのである。

こうした考え方はすでにカッシーラー (Cassirer, 1944) においても示されており、彼はそれを明示的に群作用の観点から論じている。

事例 4.3: 画像認識と不变性

機械学習における画像認識アルゴリズムは、与えられた画像に何が写っている（車、ネコ、等々）を分類する。 X を画像の集合、 Y をラベルの集合だとすると、こうしたアルゴリズムは関数 $f: X \rightarrow Y$ として表すことができる。

分類関数 f は、対象の写り方には影響されないことが望ましい。たとえばネコであれば、それが画像上のどこに、どの角度で、どの大きさで写っていようと、ネコとして判断してほしい。この要件を、群作用の観点から定式化してみよう。今、相似変換群 G が画像集合 X に作用しているとする。上の要件は、 f による分類がこうした作用に対して不变に留まるということ、つまり任意の $x \in X, g \in G$ に対して $f(x) = f(gx)$ となることだと表せる。関数 f のこうした特徴を、変換群 G に対する**不变性** (invariance) という。軌道の観点から言えば、不变的な関数 f は、 x 同じ軌道に属する対象 $x' \in Gx$ をすべてひとまとめに「同じモノ」として分類する、ということである。

タスクによって要求される不变性は異なる。機械学習では、それぞれのタスクに応じた不变性を満たすような形で分類関数をデータから学習するように設計する（こうした制約を「帰納バイアス」と呼ぶ）。例えば画像認識で一般的な畳み込みニューラルネットワーク (convolutional neural network) は、並進に対して不变的な分類を行うことを可能にする。

5 群と不变性

以上見てきたように、群と不变性の間には密接な結び付きがある。このつながりゆえ、群は数学や物理学など様々な分野で中心的な役割を果たしてきた。というのもこの不变性によって、「そもそもどのような性質が数学的・物理的と言えるのか」ということを、数理的に厳密な仕方で定めることができるからだ。そしてこれは、実在や有意義性、客觀性など、様々な哲学的含意を有している。そこで本節では、この群と不变性の結びつきについて、様々な事例から検討してみよう。

事例 5.1: 幾何学的不变性とエルランゲン・プログラム

幾何学は、図形の性質を研究する。しかし図形の性質とはなんだろうか。直感的には、角度や辺が思い浮かぶが、大きさや位置、色も特定の形が持つ性質といえる（例えば「何色でもない」形を書くことはできない）。これらの性質のうち、幾何学は何を対象とするのだろうか。

19-20 世紀に生きた大數学者フェリックス・クラインは、幾何学を変換群に対する不变性の観点から再定義した。一般に「エルランゲン・プログラム」^aと呼ばれるそのアイデ

アによれば、幾何学とは、何らかの変換群に対して不变にとどまる性質を探求する学問である。したがってどの変換群を考えるかによって、様々に異なる幾何学が考えられる。

図3を見てほしい。この左(a)に書かれた長方形は、様々な幾何学的性質を持っている。まずはそれは線で囲まれており、その線は4本の直線であり、対辺の長さは等しく、隣接した辺同士は直角で交わり、さらには各辺は具体的な長さ（印刷された用紙によって異なるだろうが、例えば長辺3cm）を持っている。しかしこれらの性質全てが同じステータスを持っているわけではなく、いくつかはより「根源的」であるように思える。この直感は、不变性の観点から理解できる。例えば辺の長さは、相似変換によって変わってしまうが、それ以外の性質は不变に保たれる(b)。角度はアフィン変換(affine transformation)と呼ばれる変換により変わるが、対辺の長さが等しいという特徴は保たれる(c)。しかしその特徴も、ある光源から出た光でこの図形を他の面に射影する射影変換(projection transformation)では変わってしまう(d)（プロジェクタから斜めに投影するとスライドの画像がずれてしまうことを思い起こすとわかりやすい）。また最後に、位相のところで見た同相写像を施せば、不变にとどまる性質は「線で囲まれている」ということだけである(e)。これらの変換はそれぞれ、別個の（しかし互いにネストした）群を形成する。そして上で述べた各性質は、異なる変換群に対する対称性を例示している。

種々の幾何学は、これらの変換群に対応する。例えばユークリッド幾何学は、並進・回転・反転のみを含む合同変換によって不变に留まる限りでの性質（例えば長さや角度など）を探求する。同様に、相似幾何学は相似変換、アフィン幾何学はアフィン変換、射影幾何学は射影変換、位相幾何学は同相写像に不变な幾何学的性質を探求する。よって例えば「角度」や「正三角形」という概念は、ユークリッド幾何学や相似幾何学では意味があるがアフィン幾何学では意味がない。このように現代幾何学においては、「変換群に対する不变性」という観点から、「何が客観的な探求の対象になりうるか」が定められている。

^a この名称は、クラインがエルランゲン大学の教授就任講演の中でこれを提唱したことに起因する。ちなみにその時彼は23歳だった。

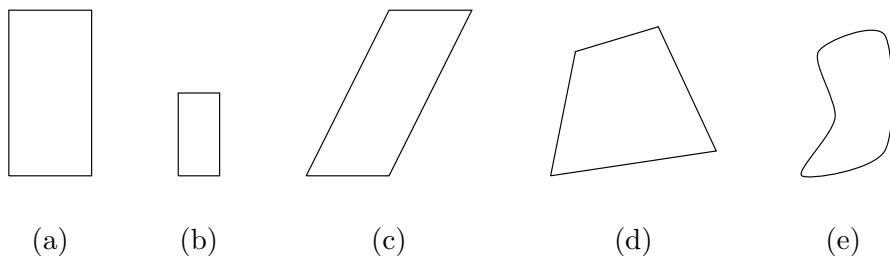


図3 幾何学図形（長方形）に対する様々な変換。

事例 5.2: 一般観念

バークリーは『視覚新論』の中で（125節）、ロックによる「三角形の一般観念」なるものに批判を加えている。いわく、三角形の一般観念は一定の長さの辺と角度を持つどの具体的な三角形とも区別されながら、同時にそれら全てに適用されるものだとさ

れる。しかし「どの具体的な三角形とも異なる三角形」を心の中に描くことは不可能であり、よって一般観念という考え方全体は矛盾している。この批判に対して、一般観念を擁護することは可能だろうか。一つのアイデアは、変換群を用いることである。二次元平面に描かれたある図形 x に射影変換 g を施して x' が得られるという関係（つまり $x' = gx$ となるような射影変換群 G の元 g がある、という関係）を、 $x \sim x'$ と表そう。すると～は5節で述べたことより同値類になる。今、 x を具体的な三角形、例えば辺 3cm の正三角形とする。するとすべての具体的な三角形は、 x と \sim 関係にあり、またその関係にあるものはすべて三角形である。つまりその同値類 $[x]_\sim$ を、三角形の一般観念と考えることができる。

同様に、今度は G' を相似変換全体がなす群であるとしよう。すると作用 G' の作用は x の「正三角形性」を保存する。よってそこから得られる軌道 $[x]'_\sim$ を、正三角形の一般観念と考えることができる。

事例 5.3: 不変性と物理的実在

不变性は、物理学においても中心的な役割を果たす。幾何学のところで見たのと同様、物理的性質や法則も変換に対する不变性によって定義されるからだ。例えば我々は、物理的法則とは普遍的なものだと信じているが、これは不变性にはかならない。つまり、同じ物理法則、例えばガリレオの落体法則は、16世紀のピサで実験しても21世紀の京都で実験しても同様に成り立つ。これは、それが示す落体の落下時間と落下距離の関係 $y = gt^2/2$ が、時間および場所の並進に対して不变である、ということを意味している。同様に、ニュートンの諸法則はガリレイ変換とよばれる変換群に対して不变である。一方、マクスウェル方程式やアインシュタインの運動方程式は、別の変換、ローレンツ変換に対して不变である。

さらに、「何が物理的に存在する性質として認められるのか」ということも、こうした変換に対する不变性から定義される (Brading and Castellani, 2003)。例えば古典物理学における物体や性質（古典力学において「存在」するもの）は、ニュートン法則と同じ対称性、すなわちガリレイ変換に対して不变でなければならない。ガリレイ変換は、ある対象を浜辺から観測するか、等速直線運動をする船上から観測するかといった、観測者の速度の変換を許すので、「色」や「音」など、観測者が動く速さによって変わってしまうような性質は物理的性質ではないことになる。一方、相対論において正真正銘のモノないし性質と認められるものは、前述のローレンツ変換に対して不变でなければならない。ローレンツ変換は時間軸と空間軸を「混ぜる」変換なので、例えばものの「長さ」は相対論においては客観的な性質ではないことになる（光速に近い速度で移動すると、同じものが違った長さに見える）。

このように変換群は、物理学において「何が実在する性質なのか」を定める役割を担うのである。

事例 5.4: 有意味性と不变性

京都の平均気温は4月は摂氏14度、8月は28度である。しかしこれをこれをもって、「京都の夏は春の2倍暑い」ということは意味をなさない。というのも気温を華氏で表現すれば、それぞれ57度と82度になり、「2倍」という関係は成立しないからだ。一

般に、温度はアフィン変換 $y = \alpha x + \beta$ 可能^aなので、こうした変換において不变に保たれる性質のみが温度についての客観的性質として認められる。アフィン変換は群をなすので^b、これは対称性である。ここから、ある対象（温度）についてどんな言明が有意味であるかは、その対象の対称性、すなわちそれが許容する変換群を定めればよい、という方針が従う。これは測定理論（theory of measurement）の中心的な考え方である（e.g. Narens, 2007）。

^a 例えば y を華氏、 x を摂氏とすると、 $y = 1.8x + 32$ 。

^b アフィン変換 $y = \alpha x + \beta$ を (α, β) で表すと、単位元は $(1, 0)$. $(\alpha, \beta), (\alpha', \beta')$ という 2 つの変換に対し、合成は $(\alpha' \alpha, \alpha' \beta + \beta')$. 変換 (α, β) の逆元は $(1/\alpha, -\beta)$. 結合律については明らか。

事例 5.5: 客観性と不变性

性質や事実の中には、客観的なものと主観的なものがある。例えば「左京区」という名称はその場所を客観的に示してはいない。これは京の左にある区ということだろうが、まず「京の何に対して左なのか」という問題がある。基準点を京都御所に定めても、次は「御所からどの方角を見た際の左なのか」ということが問題になる。もちろん正解は「御所の主の座す方向から見て左」ということだが、これは天皇にという主觀に準拠した決め方であって、客観的な決め方ではない。これは「左にある」という性質は、並進や回転に対して不变的でない、という当たり前の事実を述べたに過ぎないが、この背後にあるのは、客観的な性質はそうした変換に対して不变的でなければならない、という要請である。

Nozick (2001) は、客観的な性質とは一定の変換に対して不变的な性質であると主張する。「左にある」という性質の問題は、それが「誰から見るか」という変換に対して不变でない、ということであった。同様に、「背が高い」「ピアノが上手い」「赤い」という性質も、視点を変えることで変わってしまうという意味で、いくぶん主観的だと言える（例えば高速で移動する人の視点では、光のドップラー効果で違ったように見えるだろう）。またここから、客観性は度合いの問題であり、常に一定の変換群に相対的に定まるということも帰結する。この基準を上の幾何学の例に当てはめれば、並行性は長さより、辺の数は並行性より、穴の数は辺の数よりもより「客観的」で根源的な性質ということとなるだろう。

練習問題 5.1

有意義性や客観性などは不变性の哲学的応用のほんの一例であり、他にも例えば事例 4.1 で取り上げたようなアブリオリ性もある種の不变性である。変換群に対する不变性としてモデル化できそうな他の概念を考えてみよう。その際、何が変換群なのか（そしてそれが実際に群をなすのか）をできるだけ明らかにすること。

6 群準同型写像

次に、群の間の同一性の基準として、準同型写像を定めよう。こちらも基本的には、モノイド準同型の定義に従う。

定義 6.1: 群準同型

2つの群 $(G, \circ, i), (G', \circ', i')$ が与えられているとき、写像 $f : G \rightarrow G'$ が群準同型写像 (group homomorphism) であるとは、任意の $g, h \in G$ について群演算を保存する、つまり $f(g \circ h) = f(g) \circ' f(h)$ が成立することをいう。

モノイド群準同型のときは、これに加えて一方の単位元が他方の単位元に移される $f(i) = i'$ という条件があったが、群の場合はそれは必要ない。というのも以下のように、その性質は上の定義から導くことができるからだ。

命題 6.1: 群準同型の性質

群準同型 $f : G \rightarrow G'$ について、以下が成り立つ。

1. 単位元は単位元に移される。つまり $f(i) = i'$.
2. 逆元は逆元に移される。つまり任意の $g \in G$ について $f(g^{-1}) = f(g)^{-1}$.

証明は以下の通り：

1. $i = i \circ i$ であることに注意すると、 f は準同型なので $f(i) = f(i \circ i) = f(i) \circ' f(i)$ 。この両辺に $f(i)^{-1}$ をかけると

$$\begin{aligned} f(i) \circ' f(i)^{-1} &= f(i) \circ' f(i) \circ f(i)^{-1} \\ i' &= f(i) \circ' i' = f(i). \end{aligned}$$

2. $g \circ g^{-1} = i$ より、

$$f(i) = f(g \circ g^{-1}) = f(g) \circ' f(g^{-1}) \quad \because f \text{ は準同型}$$

一方上より $f(i) = i'$ なので、これと組み合わせて $f(g) \circ' f(g^{-1}) = i'$ 、つまり $f(g^{-1})$ は $f(g)$ の逆元 $f(g)^{-1}$ である。

事例 6.1: 自明な準同型

群 G, G' に対し、 G のすべての元を G' の単位元 i' に送る $f(g) = i', \forall g \in G$ はトライアルに準同型写像となる。これを自明な準同型という。

事例 6.2: D_3 と二等辺三角形対称変換の準同型性

例えば上の正三角形と二等辺三角形の対象変換の間に、以下のような写像を構築すると、これは両群の間の準同型写像になっている：

$$f(i) = f(c_1) = f(c_2) = i, \quad f(\sigma_1) = f(\sigma_2) = f(\sigma_3) = \sigma_1.$$

この様子は、2つの群の積表を比べて見るとわかりやすい。下の表において、 f は左側の緑／青のブロックに入っている元を、それぞれ右側の緑／青のブロックの元へと移す。 f が準同型であるとは、左の積表で計算してから（例えば $c_1 \circ \sigma_1 = \sigma_3$ ）それを右に飛ばしても ($f(\sigma_3) = \sigma_1$)、右に飛ばしてから ($f(\sigma_2) = \sigma_1, f(c_1) = i$) それを計算しても ($i \circ \sigma_1 = \sigma_1$)、結果が変わらないということだ。このように元を適切に並べてやれば、準同型で送られた先の群の積表は、送る先の積表がギュッと縮んだような形に

なる（柄物のシャツが洗濯で縮んでしまったイメージ）。

	i	c_1	c_2	σ_1	σ_2	σ_3		i	σ_1
i	i	c_1	c_2	σ_1	σ_2	σ_3		i	σ_1
c_1	c_1	c_2	i	σ_3	σ_1	σ_2		i	σ_1
c_2	c_2	i	c_1	σ_2	σ_3	σ_1		i	σ_1
σ_1	σ_1	σ_3	σ_2	i	c_1	c_2		σ_1	i
σ_2	σ_2	σ_1	σ_3	c_2	i	c_1		σ_1	i
σ_3	σ_3	σ_2	σ_1	c_1	c_2	i		σ_1	i

そして通例通り、群 G, G' の間の準同型写像 $f : G \rightarrow G'$ が全单射であるとき、 f は同型写像 (isomorphism) といわれ、 G と G' は群として同型 (isomorphic) になる。

事例 6.3: S_3 と D_3 の同型性

我々は上で、三枚のカードをシャッフルする群としての 3 次元対称群 S_3 と、正三角形の対称変換群 D_3 を確認した。実はこれらの群は、互いに同型である。というのも、 D_3 のそれぞれの元は、三角形の頂点を $\{A, B, C\}$ 並び替える変換と見ることもできるからだ。例えば右 120 度回転 c_1 は、頂点を $A \mapsto B, B \mapsto C, C \mapsto A$ へと移す写像だと見れば、これは s_1 と全く同じことをやっている。ここから、 $f(c_1) = s_1$ という対応を考えられる。同様にして、 $f(c_2) = s_2, f(\sigma_1) = s_3, f(\sigma_2) = s_4, f(\sigma_3) = s_5, f(i) = i$ のように移してやると、 f は S_3 と D_3 の間の準同型写像になっている（元のペアを複数とて実際に確認してみよう）。そしてこれは全单射なので、同型写像であり、 S_3 と D_3 は（一方はカードのシャッフル、他方は図形の回転・鏡映という全く違う作業であるにも関わらず）群としては同型である。

練習問題 6.1

群 G と G' が同型であるとき、その間の同型写像は必ずしも一つとは限らない。 S_3 と D_3 の間の同型写像として、上の f とは異なるものを一つあげよ。

事例 6.4: 感覚器官の違い

事例 4.1 では経験、また事例 4.2 では知覚の変化を群でモデル化した。ところで、生物によって感覚器官は異なり、またその感度も異なる。例えば犬は人間よりもはるかに敏感な嗅覚を備えており、料理評論家は私よりもはるかに繊細な舌を持っている。したがってこうした経験による信念への影響もより微細だろう。例えば料理評論家が区別する 10 通りの味覚経験は、私にとっては 2 通りにしか感じられないかもしれない。それでも両者は全く無関係ではない。例えば料理家が 5 通りの塩見と 5 通りの甘味を区別するところ、私が前者はみなしおい、後者は皆あまい、と判断するのであれば、大きな齟齬は生まれなそうだ。この場合、料理評論家の味覚経験を G 、私のそれを H で表せば、感度の違いは群準同型 $f : G \rightarrow H$ で表すことができる。

事例 6.5: 認識の同変性

事例 4.3 では、画像認識アルゴリズムの不变性を取り上げた。入力 X から出力 Y への関数 $f : X \rightarrow Y$ が G 作用に対して不变であるとは、関数が $g \in G$ による作用に影響されない、あるいはそれを無視できる $f(gx) = f(x)$ ことを言うのであった。これは対象にとって本質的でない情報を捨象するために必要な性質である。

しかし無視したくない性質もあるだろう。例えば画像に「何が」写っているかだけでなく、それが「どこに」写っているかも知りたい場合、並進や回転の作用を無視しては元も子もない。むしろ作用に応じた仕方で、出力の情報を変化させることが求められる。これはどうすればよいだろうか。まず考慮したい変換群 G が対象の空間 X に作用しているとする。我々はそれを考慮したいので、出力の方でもその「写し鏡」になっているような変換群 H があればよい。そこで、群準同型写像 $\phi : G \rightarrow H$ があるような仕方で H を考え、その像 $\phi(G)$ が出力の空間 Y に作用しているとする（ただそのためには、準同型写像の像が群になることを示さなければならない。しかしこれは割愛する）。その上で、もともとの変換 G の X に対する作用と、出力側での $\phi(G)$ の Y に対する作用が、整合的であるような形で関数 $f : X \rightarrow Y$ を作れば良い。つまり、すべての $x \in X, g \in G$ に対し

$$\phi(g)f(x) = f(gx)$$

が成立していれば良い。これは下の可換図式のように、変換した gx を f で出力先に送ったものと、 f で先に出力空間に送ったものに「写し鏡」の変換 $\phi(g)$ を加えたものが一致する、ということだ。このとき、変換 $\phi(G)$ は忠実に実際の変換 G を反映している。例えば G が並進であれば、画面上の位置の変化は出力先での位置の変化として反映されることになるだろう。こうした性質を、変換群 G に対する同変性 (equivariance) という。

事例 6.6: Nozick の追跡条件

ある主体が P であると知っている、とはどういうことだろうか？Nozick (1981) は知識の要件を、以下の追跡条件 (tracking condition) が満たされていることとした。

1. もし仮に P が真でなかったとしたら、その主体は P と信じなかった。
2. もし仮に P が真だったとしたら、その主体は P と信じた。

これは同変性条件である。まず W を可能世界の集合とし、その内で P が成立している世界の集合を W_P 、していない集合を $W_{\neg P}$ とする。 P は成立するかしないかどちらかなので、 $W = W_P \cup W_{\neg P}$ かつ $W_P \cap W_{\neg P} = \emptyset$ である。一方、主体の側には P が成立していると信じるか、そうでないと信じるかという二つの状態 $B = \{P, \neg P\}$ があると考える。

この上で、世界 $w \in W$ に作用して、その世界における P の真理値を反転させる変換 g を考える。つまり $g(W_P) = W_{\neg P}, g(W_{\neg P}) = W_P$ である。これに恒等写像 $i(w) = w$ を加えることで、 $G = \{i, g\}$ は群となる。一方で、主体の信念に作用して、同様に $\{P, \neg P\}$ を反転させる変換 h を考えると、これも群 H となり、準同型 $\phi : G \rightarrow H$ が定義される。

この上で追跡条件が成立しているとは、主体の判断関数 $f : W \rightarrow B$ が、ある $w \in W_P$

に対して $f(w) = P$ であり、かつ上で定義された変換群に対して同変的である、ということだと理解することができる。

事例 6.5 も 6.6 も、対象の認識についての話、つまり認識論に関わる話である。伝統的な見方では、認識とは、世界 X から認識主体の内部 Y への写像を構築することだ。例えば画像認識では画像の集合からラベルの集合、哲学的認識論では世界から信念への写像の構築が問題となる。こうした写像には無数の（精確には $|Y|^{|X|}$ 個の）可能性があるが、「正しい」認識といえるのはそのうちの極めて限られた部分集合（あるいは一つだけ）である。この集合を $F_{\text{true}} \subset Y^X$ としよう。哲学的認識論の課題は、この F_{true} を特徴づける条件を突き止めることである。

どういう特徴づけが可能だろうか。一番愚直な方法は、外延的な定義である。神の目線からみたら、すべての $x \in X$ について、それに対する正解 $Y_x \subset Y$ が定まっているとしよう。もしそうだとすれば、そうした正解を引き当てられる限り、認識は正しいだろう。つまり

$$F_{\text{true}} := \{f : X \rightarrow Y \mid f(x) \in Y_x \text{ for all } x \in X\}$$

と定めればよい。この問題は、こうした認識は正しいかもしれないが、なぜ正しいかの正当化を欠いている、ということだ（なおここでは、どのようにしたらこの関数クラスを有限データから学習できるか、という統計学的な問題は脇に置くことにする）。実際、このような関数 $f \in F_{\text{true}}$ を持っていることは、常に正しく占う水晶玉を持っていることと変わらない。この水晶玉に伺いを立てれば、どんなことでも正しく答えてくれる。でも、なぜそうなのかは全く教えてくれない（これは Bonjour (1980) の指摘する外在主義に対する「千里眼問題」である）。だとすれば、この関数 f は、任意の事態 $x \in X$ について真なる信念 $f(x)$ を与えてくれるかもしれないが、なぜそうなのかという正当化は与えてくれない。

上の事例で見た同変性は、これに答えるもの、つまり認識の正当化を与えるものだ。同変性を定義するために、我々は対象となる集合 X, Y だけでなく、それに作用するモノイドや群を考えた。これまで見てきたように、モノイドや群は、対象がどのように変わりうるか／どのような対称性を持つか、という対象についての理論を表している。より詳しく言えば、作用 $M \curvearrowright X$ は世界における実際の法則性や対称性、そして作用 $N \curvearrowright Y$ はそれについての我々の理論を表している。同変性は、我々の理論が、このように指定された世界の法則性を忠実に反映している、ということを述べたものにはかなならない。この立場に立てば、正しい認識とは、世界の法則性に対して同変であるような認識ということになるだろう。これは「正しさ」に、単なる真理とのマッチング以上のことを求めている。つまりそれは単に与えられた x に対し f が真なる信念 $f(x)$ を割り当てるだけでなく、仮に x が別様 gx であっても、正しい仕方、つまり $f(gx)$ と一致する仕方で、信念 $\phi(g)f(x)$ を割り当てなければならない、ということを要求している。このとき認識 f は、世界についての理論によって裏打ちされている、つまり正当化されていると言えるのである。

参考文献

Bonjour, L. (1980). Externalist theories of empirical knowledge. *Midwest Studies in Philosophy*, 5(1):54–74.

- Brading, K. and Castellani, E. (2003). Symmetries in Physics. *Cambridge University Press*.
- Cassirer, E. (1944). The concept of group and the theory of perception. *Philosophy and Phenomenological Research*, 5(1):1–36.
- Gibson, J. J. (1979). *The Ecological Approach to Visual Perception*. Houghton Mifflin Company, Boston, MA.
- Narens, L. (2007). *Introduction to the Theories of Measurement and Meaningfulness and the Use of Symmetry in Science*. Psychology Press.
- Nozick, R. (1981). *Philosophical Explanations*. Harvard University Press.
- Nozick, R. (2001). Invariances: The Structure of the Objective World. *Harvard University Press*, page 1 423.
- van Fraassen, B. C. (1989). *Laws and Symmetry*. Oxford University Press.
- 橋爪, 大. (1988). はじめての構造主義. 講談社現代新書.