

## 算数・数学科教材研究——数の定式化

宮下英明

## On Formalization of the Concept of Number

Hideaki MIYASHITA

## 目次

1 数の定式化の方法	2.5 $\mathbb{N}_D$ (=整数の系 $\mathbb{Z}$ )
2 数の自己完結的定式化	2.5.1 $\mathbb{N}_D$ の定義
2.1 自然数の系 $\mathbb{N}$	2.5.2 順序関係の導入
2.1.1 条件規定の方法による $\mathbb{N}$ の定義—— “ペアノの公理”	2.5.3 加法の導入
2.1.2 “ペアノの公理”の読み方	2.5.4 乗法の導入
2.1.3 $\mathbb{N}$ の構成的定義	2.5.5 $\mathbb{N}_D$ の構造
2.1.3.1 “入れ籠型の自然数系列”	2.5.6 $\mathbb{N}_D$ の中への $\mathbb{N}$ の埋め込み
2.1.3.2 自由半群からの“自然数の系” の導出	2.5.7 “自然数の減法”
2.1.4 カテゴリカルな公理系	2.5.8 乗法の解釈
2.1.5 順序関係の導入	2.6 $(\mathbb{N}_D)_R$ (=有理数の系 $\mathbb{Q}$ )
2.1.6 加法の導入	2.6.1 $(\mathbb{N}_D)_R$ の定義
2.1.7 乗法の導入	2.6.2 順序関係の導入
2.1.8 $\mathbb{N}$ の構造	2.6.3 加法の導入
2.2 数の拡張	2.6.4 乗法の導入
2.3 “数の系”	2.6.5 $(\mathbb{N}_D)_R$ の構造
2.3.1 “数の系”であるための資格	2.6.6 $(\mathbb{N}_D)_R$ の中への $\mathbb{N}_D$ の埋め込み
2.3.2 数の系の構造	2.7 $(\mathbb{N}_R)_D$
2.4 $\mathbb{N}_R$	2.7.1 $(\mathbb{N}_R)_D$ の定義
2.4.1 $\mathbb{N}_R$ の定義	2.7.2 $(\mathbb{N}_R)_D$ の中への $\mathbb{N}_R$ の埋め込み
2.4.2 順序関係の導入	2.7.3 $(\mathbb{N}_R)_D$ と $(\mathbb{N}_D)_R$ の同型性
2.4.3 加法の導入	2.8 “閉じた”拡張
2.4.4 乗法の導入	2.8.1 $(\mathbb{N}_R)_R$ と $\mathbb{N}_R$ の同型性
2.4.5 $\mathbb{N}_R$ の構造	2.8.2 $(\mathbb{N}_D)_D$ と $\mathbb{N}_D$ の同型性
2.4.6 $\mathbb{N}_R$ の中への $\mathbb{N}$ の埋め込み	2.8.3 $((\mathbb{N}_R)_D)_R$ と $\mathbb{N}_{RD}$ の同型性
2.4.7 “自然数の除法”	2.8.4 $((\mathbb{N}_D)_R)_D$ と $\mathbb{N}_{RD}$ の同型性
2.4.8 “アルキメデスの公理”	3 量に随伴する数
	3.1 数の契機としての量
	3.2 “量”の概念の領分

- 3.3 “量”の一般的形式
- 3.4 “量”に対する三つの二分法
- 3.5 内算法+が定義されている場合
- 3.5.1  $(\mathbb{Q}, \leq, +)$  の条件
- 3.5.2 “数の系”としての  $(\mathbb{Q}, \leq, +)$
- 3.5.3 “数の系”の構成としての  $(\mathbb{Q}, \leq, +)$  の構成
- 3.5.4 離散量からの稠密量の構成と、稠密量からの離散量の導出
- 3.5.5 “比”の系
- 3.5.6 系  $((\mathbb{Q}, \leq, +), (\mathbb{N}, \leq, +, \times), \times)$
- 3.5.7 “差”の系
- 3.5.8 系  $((\mathbb{Q}, \leq), ((\mathbb{D}, \leq, +), (\mathbb{N}, \leq, +, \times), \times), +)$
- 3.6 内算法+が定義されていない場合
- 3.6.1  $(\mathbb{Q}, \leq)$  の条件
- 3.6.2 “差”の系
- 3.6.2.1  $(\mathbb{Q}, \leq)$  が離散の場合
- 3.6.2.2  $(\mathbb{Q}, \leq)$  が稠密の場合
- 3.6.3 系  $((\mathbb{Q}, \leq), ((\mathbb{D}, \leq, +), (\mathbb{N}_{Dr}, \leq, +, \times), \times), +)$
- 3.7 量の一般形  $((\mathbb{Q}, \leq), ((\mathbb{D}, \leq, +), (\mathbb{N}_{Dr}, \leq, +, \times), \times), +)$

## 1 数の定式化の方法

数の定式化の仕方として、ここでは、一つに、《対象を明示的に構成する》と《条件で対象を規定する》のタイプ分けを考え、そしてもう一つに、《それ自体で完結しているものとして定式化する》と《量に随伴するもの(量の“係数”)として定式化する》のタイプ分けを考慮することにする。このとき、数の定式化は、4通りに考えられる：

	構 成	条件規定
自己完結		
量に随伴		

## 2 数の自己完結的定式化

### 2.1 自然数の系 $\mathbb{N}$

#### 2.1.1 条件規定の方法による $\mathbb{N}$ の定義——“ペアノの公理”

自然数の系は、日常用語の中の“系列”の数学化である。実際、自然数の系の定義は、そのまま“系列”の定義である。

自然数の系は、“ペアノ<sup>(註)</sup>の公理”という形で定義される。

自然数の系は、まず、集合  $\mathbb{N}$  と、 $\mathbb{N}$  の一つの要素  $1$  と関数  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  の組

$$(\mathbb{N}, 1, f)$$

である。そしてこれについて、以下のことが成立している：

1°  $f(x) = 1$  となる  $\mathbb{N}$  の要素  $x$  は存在しない；

2°  $\mathbb{N}$  の要素  $x, y$  について  $f(x) = f(y)$  ならば  $x = y$ ；

3°  $\mathbb{N}$  の部分集合  $\mathbb{N}'$  は、つぎの条件を満たすとき、実は  $\mathbb{N}$  と一致している：

1 が  $\mathbb{N}'$  の要素になっている；

$x$  が  $\mathbb{N}'$  の要素のとき、 $f(x)$  も  $\mathbb{N}'$  の要素。

どうしてこれが“系列”の数学化になっているのか。つぎに、このことを見ていこう。

(註) Peano, G. : 1858—1932

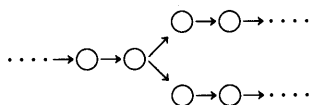
#### 2.1.2 “ペアノの公理”の読み方

まず、“系列”の図式

$$\bigcirc \rightarrow \bigcirc \rightarrow \bigcirc \rightarrow \dots$$

に対し、これの項全体の集合が集合  $\mathbb{N}$  である。そして先頭の項が  $1$  である。 $f$  は、各項にその直後の項(“後者(successor)”)を対応させる関数である。

$f$  が対応一般(一つの要素に複数の要素が対応することを許す)ではなく、一意対応(一つの要素に一つの要素が、しかもただ一つの要素が、対応する)としての関数であるという点は、本質的である。“系列”の図式は、

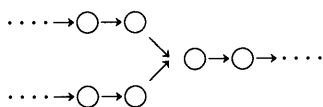


のように枝分かれするものではない。この枝分れを禁止するのが、 $f$ が一意対応であるという条件である。

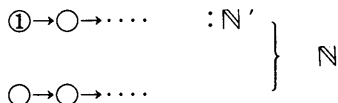
“何の後でもない”が“先頭”の意味である。そこで、条件1°によって、1を先頭として定義している。

しかしここで、先頭が一つに限るのかどうか、心配になる。

他にも先頭があったとしよう。このとき、別々の先頭から出発する列は先でつながることはない。というのも、条件2°によって

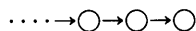


の形が禁止されているからである。そこで可能性として残るのは、 $\mathbb{N}$ が互いに独立した複数の系列で成るという状態である。しかしこの状態は、条件3°によって禁止されている。実際、

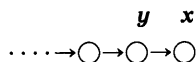


のように $\mathbb{N}'$ をとると、 $\mathbb{N}'$ は3°の中の $\mathbb{N}'$ の条件を満たしているから $\mathbb{N}' = \mathbb{N}$ でなければならない。結局、 $\mathbb{N}$ は一本の系列でなければならないことになる。

また条件2°は、系列がどこかで終わる状態



を禁止することにも効いている。実際、



とすると、これは $x=f(y)$ かつ $x=f(x)$ の場合である。ところがこのときには、条件2°より $x=y$ でなければならない、 $x \neq y$ に反する。

条件3°は、“数学的帰納法の公理”と呼ばれる。実際、命題関数 $P(x)$ に対する命題

“すべての自然数 $x$ に対し $P(x)$ は真”

は、 $\mathbb{N}' = \{x \mid x \in \mathbb{N} \text{ かつ } P(x)\}$ とおいたときの命題

$$“\mathbb{N}' = \mathbb{N}”$$

と同じ。そしてこれを条件3°を適用して証明するとき、条件3°を“数学的帰納法の公理”として用いたことになる。

いま、整数 $n \geq 0$ <sup>(註1)</sup>に対し、 $f^n : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ を

$$f^n = \begin{cases} f \text{ の } n \text{ 回の合成} & (n > 0) \\ \text{恒等関数} & (n = 0) \end{cases}$$

で定義しよう。このとき、 $f^n(1)$  ( $n \geq 0$ )の全体が $\mathbb{N}$ である<sup>(註2)</sup>。

そしてこのとき、生活実践の中の“1”，“2”，“3”，……に対して，“ $f^0(1)$ ， $f^1(1)$ ， $f^2(1)$ ，……の名”という解釈が、改めて立つことになる。

(註1) ここでの“整数 $n \geq 0$ ”は、目下自然数を論じているところの言語(“メタ言語”)に属する。したがって、後で、自然数の拡張としての整数が登場するが、循環論法ではない。

(註2) 条件3°の直接の適用。

### 2.1.3 $\mathbb{N}$ の構成的定義

#### 2.1.3.1 “入れ籠型の自然数系列”

集合論に依るとき、数の構成は自然数の構成から始めることができる。

即ち、集合論の対象 $\phi$ (“空集合”)から系列：

$\{\phi\}, \{\phi, \{\phi\}\}, \{\phi, \{\phi, \{\phi\}\}\}, \dots$   
を構成し、この項の集合を $\mathbb{N}$ 、最初の項を1とする。そして写像 $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ を、各項にその後の項を対応させるものとして定義する。

組 $(\mathbb{N}, 1, f)$ は、確かにペアノの公理を満たしている。

この系列では各項が後の項の要素になっているが、このことを指して“入れ籠型の自然数系

列”という言い方がされる。またこの場合、 $n$ 番目の項になる集合は、 $n$ 個の要素からなっている。

2.1.3.2 自由半群からの“自然数の系”の導出  
 $Q$ を、対象 $U$ で生成される自由半群——算法を $+$ で表わす——とする。

各 $X \in Q$ に対し、 $X+U$ を $X$ の“後者”と定めるとき、 $Q$ はペアノの公理を満たす。さらに、 $+$ は、“自然数の系”としての $Q$ において定義される加法 $+$ (後述 (§2.1.6))と一致する。

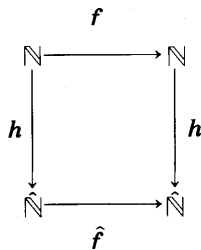
2.1.4 カテゴリカルな公理系

われわれは自然数 $\mathbb{N}$ を、色々あるものとしてではなく、ただ一つのものとして意識している。したがって、ペアノの公理による“自然数の定義”が真に自然数の定義になっているためには、それによって自然数が一意に定まるのでなければならない。

ここで“ただ一つ”とは、“同型の意味でただ一つ”ということである。

自然数の系の同型は、つぎのように定義する。即ち、ペアノの公理を満たす二つの系 $(\mathbb{N}, 1, f)$ と $(\hat{\mathbb{N}}, \hat{1}, \hat{f})$ が同型であるとは、 $\mathbb{N}$ と $\hat{\mathbb{N}}$ の間の1対1対応 $h: \mathbb{N} \rightarrow \hat{\mathbb{N}}$ で条件:

- 1°  $h(1) = \hat{1}$
- 2° 図式:



は可換

を満たすものが存在すること<sup>(註)</sup>。そして実際、このような $h$ は存在する——かつ

$$h(f^n(1)) = \hat{f}^n(\hat{1})$$

で定義されるものに限る。

一般に、ある公理系で定義されるところのものが“同型の意味で一つだけ”であるとき、そ

の公理系は“カテゴリカル”であると言われる。ペアノの公理系は、カテゴリカルな公理系の一つの例になっている。

(註) “コピー- $h: (\mathbb{N}, 1, f) \rightarrow (\hat{\mathbb{N}}, \hat{1}, \hat{f})$ ” の概念の定式化は、このようになる。

2.1.5 順序関係の導入

$x, y \in \mathbb{N}$ の間の関係 $x \leq y$ を、ある整数 $n \geq 0$ に対して $f^n(x) = y$ となることと定義する。また、 $x < y$ を、 $x \leq y$ かつ $x \neq y$ のことと定義する。

$\leq$ は、 $\mathbb{N}$ の上の順序関係——実際には、全順序関係——になる<sup>(註)</sup>。

なお、“入れ籠型”の自然数系列では、

$$x < y \iff x \in y$$

である。

(註) 順序関係とは、以下の条件で定義される関係 $\leq$ のこと:

- 1°  $x \leq x$  (反射法則);
- 2°  $x \leq y$ かつ $y \leq x$ ならば $x = y$  (反対称法則);
- 3°  $x \leq y$ かつ $y \leq z$ ならば $x \leq z$  (推移法則)。

さらに、条件

- 4° 任意の $x, y$ に対し、 $x \leq y$ あるいは $y \leq x$  (比較可能)

が加わった順序関係は、特に全順序関係、あるいは線形順序関係、と呼ばれる。

$\mathbb{N}$ の要素に対してここで定義した $\leq$ が全順序関係であることの証明は、つぎようになる(証明の中の“+”や“-”は、証明の言語(“メタ言語”)に属する):

$$f^0(x) = x \text{ より, } x \leq x.$$

$f^m(x) = y$ かつ $f^n(y) = x$ のとき、 $f^{m+n}(x) = x$ 。もし $m+n \neq 0$ であれば、 $f^1(x), \dots, f^{m+n}(x) = x$ のどれかが1。しかしこのときには、 $f(W) = 1$ となる $\mathbb{N}$ の要素 $W$ が存在することになり、 $\mathbb{N}$ の条件1°に反する。したがって、 $m+n = 0$ 、即ち $m = n = 0$ 。結局、 $x = y$ 。

$f^m(x) = y$ かつ $f^n(y) = z$ のとき、 $f^{m+n}(x) = z$ 、よって、 $x \leq z$ 。

$\mathbb{N}$ は $f^n(1) (n \geq 0)$ の全体と一致する。一方 $m \leq n$ の

とき、 $f^{n-m}(f^m(1))=f^n(1)$ より、 $f^m(1)\leq f^n(1)$ 。

### 2.1.6 加法の導入

生活実践の中の自然数の加法は、つぎのような形に数学化される：

1°  $x+1=f(x)$  ；

2°  $x+(y+1)=(x+y)+1$

(言い換えると、 $x+f(y)=f(x+y)$ )。

このとき、例えば  $4+3$  の計算はつぎのようになる：

$$\begin{aligned} 4+3 &= 4+(2+1) = (4+2)+1 \\ &= (4+(1+1))+1 = ((4+1)+1)+1 \\ &= (5+1)+1 = 6+1 = 7 \end{aligned}$$

(あるいは、 $=4+f(2)=f(4+2)=f(4+f(1))=f(f(4+1))=f(f(f(4)))=f(f(f(5)))=f(f(6))=7$ )

加法は、順序関係  $\leq$  とつぎのように関係している：《 $x\leq y$ であるためには、 $x+z=y$ となる  $z$  の存在することが必要十分》

### 2.1.7 乗法の導入

生活実践の中の自然数の乗法は、自然数の累加である。 $\mathbb{N}$ への乗法の導入も、これと正確に対応する形でなされる。

即ち、つぎのように内算法  $\times$  (“乗法”) が定義される：

1°  $x\times 1=x$  ；

2°  $x\times(y+1)=x\times y+x$ 。

このとき、例えば  $4\times 3$  の計算はつぎのようになる：

$$\begin{aligned} 4\times 3 &= 4\times(2+1) = (4\times 2)+4 \\ &= (4\times(1+1))+4 = ((4\times 1)+4)+4 \\ &= (4+4)+4 = 8+4 = 12 \end{aligned}$$

### 2.1.8 $\mathbb{N}$ の構造

$\mathbb{N}$ は、 $+$ 、 $\times$ のそれぞれについて可換半群をなし、 $+$ と $\times$ の間には分配法則が成り立つ。

$\mathbb{N}$ は、 $\leq$ と $+$ に関して順序半群になる。即ち、 $m, n, p\in\mathbb{N}$ についてつぎの関係が成り立つ：

$$m\leq n \implies m+p\leq n+p.$$

また、 $\leq$ と $+$ の間には、

$$m<n \iff (m+p=n \text{ となる } p \text{ が存在する})$$

が成り立つ。

半群 $\mathbb{N}$ は  $\{1\}$  から生成される。特に $\mathbb{N}$ の順序位相は離散である。

### 2.2 数の拡張

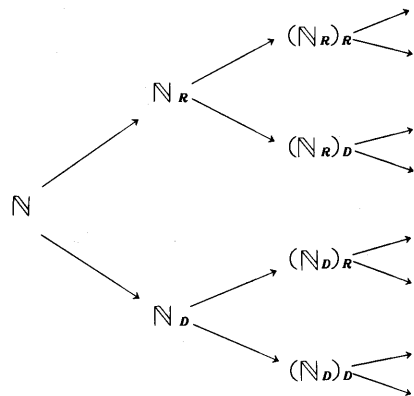
数学では、数概念を、自然数から出発する“数の構成”という形をとって、

$$\begin{aligned} \text{自然数} &\longrightarrow \text{整数} \longrightarrow \text{有理数} \\ &\longrightarrow \text{実数} \longrightarrow \text{複素数} \end{aligned}$$

のように拡張する。このときの自然数の定義、自然数以下の“数の構成”は、見掛けは全く形式的な処理のようにになっているが、少なくとも有理数がゴールの場合には、生活実践において数の機能を拡張するやり方と、きちんと対応している。

生活実践での数の機能拡張は、二つの目的でなされる。一つは、量の比(倍)の表現とそれを計算にのせることであり、そしてもう一つは、量の差の表現とそれを計算にのせることである。

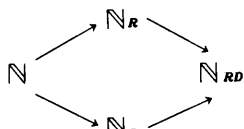
この拡張に“数の構成”を直接対応させるときの、それは



のようになる筈である。ここで $\mathbb{N}$ は自然数の系を表わし、 $( )_R$ は“比”の表現に対応する数拡張、 $( )_D$ は“差”の表現に対応する数拡張を表わすものとする ( $R$ は比“Ratio”の‘ $R$ ’、 $D$ は差“Difference”の‘ $D$ ’のつもり)。

この拡張は無限に続くことになるが、結論を先に言えば、 $(N_R)_R$ は $\mathbb{N}_R$ と、 $(N_D)_D$ は $\mathbb{N}_D$ と、 $(N_R)_D$ は $(\mathbb{N}_D)_R$ と、 $((N_R)_D)_R$ は $(\mathbb{N}_R)_D$ と、そし

て $((\mathbb{N}_D)_R)_D$ は $(\mathbb{N}_R)_D$ と、それぞれ同一視できることになり、結局この拡張は



のように閉じることになる。——ここで、 $\mathbb{N}_{RD}$ は $(\mathbb{N}_R)_D (= (\mathbb{N}_D)_R)$ を表わすものとする。そして、 $\mathbb{N}_D$ が整数の系 $\mathbb{Z}$ 、 $\mathbb{N}_{RD}$ が有理数の系 $\mathbb{Q}$ ということになる。

$\mathbb{N}_R$ についての言い回しは“正の有理数の系”ということになる。しかし、有理数 $\mathbb{N}_{RD}$ が $\mathbb{N}_R$ の後に出て来るものであること、 $\mathbb{N}_R$ が整数の $\mathbb{N}_D$ と並ぶ身分であること、そして $\mathbb{N}_R$ が算数科教材では“分数”として独立した主題を成していることを考えれば、本来、これにも何か一つの名を与え、見掛けとともども独立の系として確立しておくべきであろう。

### 2.3 “数の系”

#### 2.3.1 “数の系”であるための資格

“数(の系)の拡張”の主題化は、“数の系”の規準の主題化を含んでいる。実際、“数の系”の規準がなければ、“数(の系)の拡張”を言うことはできない。

“数の拡張”の合理化の仕方の一つに、“形式不易の原理”(Hankel<sup>(註)</sup>)がある。そしてこの場合、“数の系”の規準が、“形式不易の原理”の言い回しの中に現われているところの“形式”として、与えられる。それは、つぎのようになる：

- 1°  $a + b = b + a$
- 2°  $(a + b) + c = a + (b + c)$
- 3°  $a \times b = b \times a$
- 4°  $(a \times b) \times c = a \times (b \times c)$
- 5°  $a \times (b + c) = a \times b + a \times c$

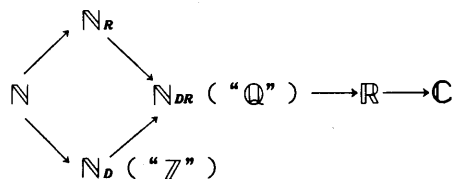
$\mathbb{N}$ はこの意味での数の系になっている。

またこの意味では、例えば、 $\mathbb{Z}$ (後述)の部分 $\mathbb{N} \cup \{0\}$ に $\mathbb{Z}$ の構造の制限を考えたものも、数の系ということになる。

(註) 19世紀末のドイツの数学史家。

#### 2.3.2 数の系の構造

“数の拡張”



では、数の系の構造が拡張されることになる。

数の系 $E$ の構造は、 $\leq$ で定義される構造(順序構造)および $+$ 、 $\times$ のそれぞれで定義される構造(代数的構造)の組合せで、色々に考えられる。

どのような構造を考えているかを、ここでは $(E, \leq)$ 、 $(E, +, \times)$ 、 $(E, \leq, +)$ のような表記によって表わすとしてしよう。

### 2.4 $\mathbb{N}_R$

#### 2.4.1 $\mathbb{N}_R$ の定義

$\mathbb{N}_R$ に対応する生活実践は、量の比の処理である。

比の表現“自然数：自然数”では、同じ比に対して異なる表現が可能である。しかし同時に、 $\langle m : n \text{ と } m' : n' \text{ が同じ比の表現であるためには、} m \times n' = m' \times n \text{ であることが必要十分} \rangle$ のきまりがある。

“比”の数学化は、この

“先ず《比》、そして《比を表現する自然数の対》、さらに《同じ比を表現する自然数の対の間に成立するきまり》”

の順序を逆立ちさせる。即ち、《同値な表現のきまり》で自然数の対を類別し、このときの類全体の集合として(“比の集合”)  $\mathbb{N}_R$ を定義する。詳しく言うと、以下のようなになる。

$\mathbb{N}$ に対し、これの集積合 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ (自然数の対全体の集合)をとる。 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ の要素の間の関係 $\sim$ を

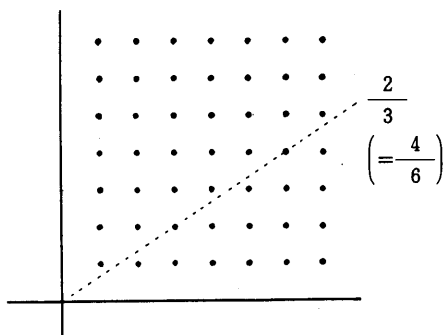
$$(m, n) \sim (m', n')$$

$$\iff m \times n' = m' \times n$$

で定義するとき、 $\sim$ は $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ の上の同値関係

( $\mathbb{N}$ の類別を実現する関係) <sup>(註1)</sup> になっている。  
 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  を  $\sim$  で類別して得られる類の集合を  $\mathbb{N}_R$  と定義する。

$\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  を座標平面の形に表現された  $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$  の部分とみなすとき、つぎのように並ぶ点の各類が、 $\mathbb{N}_R$  の要素になる：



$\mathbb{N}_R$  の要素  $x$  は  $\mathbb{N}$  の要素の対の類であるが、この類に対  $(m, n)$  が属するとき、 $m$  と  $n$  の名 “ $m$ ”, “ $n$ ” <sup>(註2)</sup> を用いて  $x$  を “ $m:n$ ” あるいは “ $n/m$ ”, “ $\frac{n}{m}$ ” と表現する。

(註1) 一般に、集合  $X$  の上の同値関係  $\sim$  とは、つぎの条件を満たす二項関係のこと：

- 1°  $x \sim x$
- 2°  $x \sim y \implies y \sim x$
- 3°  $x \sim y$  かつ  $y \sim z \implies x \sim z$

(註2) 厳密には、このように、〈記述の上で存在を表現している記号〉と〈この存在の名〉を、区別しなければならない。

### 2.4.2 順序関係の導入

$x, y \in \mathbb{N}_R$  に対し、 $x = \frac{s}{r}, y = \frac{t}{r}$  となる  $r, s, t \in \mathbb{N}$  が存在する。このとき、 $x \leq y$  を  $s \leq t$  で定義する。—— $x, y$  を上のように表現したときの条件  $s \leq t$  は、 $r, s, t$  の取り方に依存していない <sup>(註)</sup> から、この定義は意味をもつ。

$\leq$  は、 $\mathbb{N}_R$  の上の全順序関係になっている。また、 $\mathbb{N}_R$  は  $\leq$  に関して稠密である。

(註)  $x = \frac{s}{r} = \frac{s'}{r'}, y = \frac{t}{r} = \frac{t'}{r'}$  のとき、 $(s \times t') \times (r \times r') = (s \times r') \times (t' \times r) = (r \times s') \times (t \times r') = (s' \times t) \times (r \times r')$ 、よって  $s \times t' = s' \times t$ 。

したがって、 $s \leq t$  と  $s' \leq t'$  は同値。

### 2.4.3 加法の導入

$x, y \in \mathbb{N}_R$  に対し、 $x = \frac{s}{r}, y = \frac{t}{r}$  となる  $r, s, t \in \mathbb{N}$  が存在する。このとき、

$$x + y = \frac{s+t}{r}$$

と定義する。—— $x, y$  を上のように表現したときの  $\frac{s+t}{r} \in \mathbb{N}_R$  は、 $r, s, t$  の取り方に依存していない <sup>(註)</sup> から、この定義は意味をもつ。

(註)  $x = \frac{s}{r} = \frac{s'}{r'}, y = \frac{t}{r} = \frac{t'}{r'}$  のとき、 $(s+t) \times r' = (s \times r') + (t \times r') = (r \times s') + (r \times t') = r \times (s' + t')$ 、よって、 $\frac{s+t}{r} = \frac{s'+t'}{r'}$ 。

### 2.4.4 乗法の導入

$x, y \in \mathbb{N}_R$  に対し、

$$x = \frac{s}{r} \quad y = \frac{t}{s}$$

となる  $r, s, t \in \mathbb{N}$  が存在する。このとき、

$$x \times y = \frac{t}{r}$$

と定義する。—— $x, y$  を上のように表現したときの  $\frac{t}{r} \in \mathbb{N}_R$  は、 $r, s, t$  の取り方に依存していないから、この定義は意味をもつ。

### 2.4.5 $\mathbb{N}_R$ の構造

$\mathbb{N}_R$  は  $+$  について可換半群、 $\times$  について可換群をなし、 $+$  と  $\times$  の間には分配法則が成り立つ——特に、 $\mathbb{N}_R$  は導入した  $+$ 、 $\times$  に関して “数の系” (§2.3.1) になっている。

$x \in \mathbb{N}_R$  の  $\times$  に関する逆元を  $x^{-1}$  で表わす。

$\mathbb{N}_R$  は、 $\leq$  と  $+$  に関して順序半群になる。即ち、 $x, y, z \in \mathbb{N}_R$  についてつぎの関係が成り立つ：

$$x \leq y \implies x + z \leq y + z.$$

### 2.4.6 $\mathbb{N}_R$ の中への $\mathbb{N}$ の埋め込み

写像  $i: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_R$  を

$$i(n) = \frac{n}{1} \quad (n \in \mathbb{N})$$

で定義するとき、 $i$  は 1 対 1 で、

$$m \leq n \implies i(m) \leq i(n)$$

$$i(m+n) = i(m) + i(n)$$

$$i(m \times n) = i(m) \times i(n)$$

が成り立つ。そこでこの*i*によって、 $(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$ を $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$ の部分 $(i(\mathbb{N}_R), \leq, +, \times)$ と同一視できることになる。言い換えると、*i*によって、 $(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$ は $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$ に埋め込まれる。またこの意味で、 $\mathbb{N}_R$ は $\mathbb{N}$ の拡張である。

$n \in \mathbb{N}$ の表記を、 $i(n) \in \mathbb{N}_R$ の表記に流用する。

このとき、1は $\mathbb{N}_R$ の単位元。また、 $n \in \mathbb{N}$ に対し

$$n = n / 1, \quad n^{-1} = 1 / n$$

### 2.4.7 “自然数の除法”

$\mathbb{N}_R$ においては、任意の $m, n \in \mathbb{N} \in \mathbb{N}_R$ に対し、 $m \times x = n$ となる $x$ が存在し、実際 $x = n / m$ である<sup>(註)</sup>。

$\mathbb{N}$ において、 $m \times p = n$ となる $p$ を $n / m$  (“ $n \div m$ ”) で表わす。このときの $n / m$ は常には定義されない。しかし定義されるときには、 $\mathbb{N}$ の $\mathbb{N}_R$ への埋め込みにおいて、 $\mathbb{N}_R$ の要素 $n / m$  —  $(m, n)$  の類として定義されるところの $n / m$  — と一致することになる。

以上の意味で、“ $\mathbb{N}$ の $\mathbb{N}_R$ への拡張は、自然数同士の除法をいつも可能であるようにする拡張” という言い方がされることがある。

(註) 定義より、

$$m \times \frac{n}{m} = \frac{m}{1} \times \frac{n}{m} = \frac{n}{1} = n$$

### 2.4.8 “アルキメデスの公理”

“アルキメデスの公理” と呼ばれるつぎのこと (“塵も積もれば山となる”) が成り立つ：任意の $x, y \in \mathbb{N}_R$ に対し、 $x \times n > y$ となる $n \in \mathbb{N}$ が存在する。

## 2.5 $\mathbb{N}_D$ (=整数の系 $\mathbb{N}$ )

### 2.5.1 $\mathbb{N}_D$ の定義

$\mathbb{N}_D$ に対応する生活実践は、量の差の処理である。

差の表現“自然数-自然数”では、同じ差に対して異なる表現が可能である。しかし同時に、《 $n-m$ と $n'-m'$ が同じ差の表現であるためには、 $m+n' = m'+n$ であることが必要十分》のきまりがある。

差の数学化は、この

“先ず《差》、そして《差を表現する自然数の対》、さらに《同じ差を表現する自然数の対の間に成立するきまり》”

の順序を逆立ちさせる。即ち、《同値な表現のきまり》で自然数の対を類別し、このときの類全体の集合として (“差の集合”)  $\mathbb{N}_D$ を定義する。詳しく言うと、以下のようなになる。

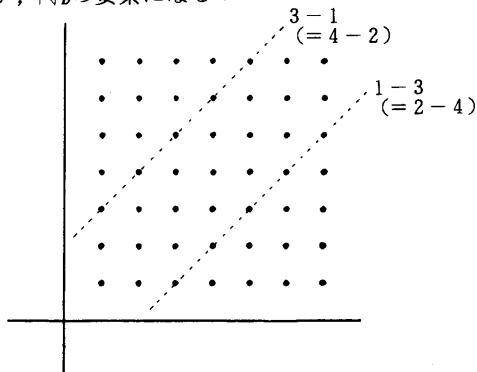
$\mathbb{N}$ に対し、これの積集合 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  (自然数の対全体の集合) をとる。 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ の要素の間の関係 $\sim$ を

$$(m, n) \sim (m', n')$$

$$\iff m+n' = m'+n$$

で定義するとき、 $\sim$ は $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ の上の同値関係 ( $\mathbb{N}$ の類別を実現する関係) になっている。 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ を $\sim$ で類別して得られる類の集合を $\mathbb{N}_D$ と定義する。

$\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ を座標平面の形に表現された $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ の部分とみなすとき、つぎのように並ぶ点の各類が、 $\mathbb{N}_D$ の要素になる：



$\mathbb{N}_D$ の要素 $x$ は $\mathbb{N}$ の要素の対の類であるが、この類に対 $(m, n)$ が属するとき、 $x$ を(ここで



は)  $m$  と  $n$  の名 “ $m$ ”, “ $n$ ” を用いて “ $n-m$ ” と表現する。

$n \in \mathbb{N}$  に対する類  $n-n$  を, “0” で表わす。

### 2.5.2 順序関係の導入

$x, y \in \mathbb{N}_0$  に対し,  $x=s-r, y=t-r$  となる  $r, s, t \in \mathbb{N}$  が存在する<sup>(註1)</sup>。このとき,  $x \leq y$  を  $s \leq t$  で定義する。—— $x, y$  を上のように表現したときの条件  $s \leq t$  は,  $r, s, t$  の取り方に依存していない<sup>(註2)</sup> から, この定義は意味をもつ。

$\leq$  は,  $\mathbb{N}_0$  の上の全順序関係になっている。

$> 0$  である元を正元,  $< 0$  である元を負元と呼ぶ。

$m, n \in \mathbb{N}$  に対し

$$m < n \iff n - m > 0$$

$$m = n \iff n - m = 0$$

$$m > n \iff n - m < 0$$

が成り立つ。

(註1)  $p, p', q, q' \in \mathbb{N}$  に対し,  $q-p = (q+p') - (p+p')$ ,  $q' - p' = (p+q') - (p+p')$ 。

(註2)  $x=s-r=s' - r', y=t-r=t' - r'$  のとき,  $(s+t') + (r+r') = (s+r) + (t' + r) = (r+s') + (t+r') = (s' + t) + (r+r')$ , よって  $s+t' = s' + t$ 。したがって,  $s \leq t$  と  $s' \leq t'$  は同値。

### 2.5.3 加法の導入

$x, y \in \mathbb{N}_0$  に対し,  $x=r-s, y=t-r$  となる  $r, s, t \in \mathbb{N}$  が存在する。このとき,

$$x+y=t-s.$$

と定義する。—— $x, y$  を上のように表現したときの  $t-s \in \mathbb{N}_0$  は,  $r, s, t$  の取り方に依存していない<sup>(註1)</sup> から, この定義は意味をもつ。

特に,

$$(n-m) + (q-p) = (n+q) - (m+p)$$

が成り立つ<sup>(註2)</sup>。——最初からこれを, + の定義にしてもよい。

(註1)  $x=r-s=r' - s', y=t-r=t' - r'$  のとき,  $s+t' = s' + t$  (§ 2.5.2(註2))。よって  $t-s = t' - s'$ 。

(註2) 実際,  $n-m = (n+q) - (m+q)$ ,  $q-p =$

$$(m+q) - (m+p).$$

### 2.5.4 乗法の導入

$n-m, q-p \in \mathbb{N}_0$  に対し,

$$(n-m) \times (q-p)$$

$$= (m \times p + n \times q) - (m \times q + n \times p)$$

と定義する。 $(m \times p + n \times q) - (m \times q + n \times p)$  は  $\mathbb{N}_0$  の要素  $n-m, q-p$  の表現に依存していないから, この定義は意味をもつ。

### 2.5.5 $\mathbb{N}_0$ の構造

$\mathbb{N}_0$  は  $\times$  について可換半群をなし,  $+$  について可換群をなす——特に,  $\mathbb{N}_0$  は, 導入した  $+$ ,  $\times$  に関して “数の系” になっている。

0 はここで定義した加法  $+$  の零元になる。また,  $n-m$  と  $m-n$  は, 互いに他の対称元 ( $+$  に関する逆元) になる。 $x \in \mathbb{N}_0$  に対し,  $x$  の対称元を  $-x$  と書く。

$x \in \mathbb{N}_0$  が正元であることと,  $-x$  が負元であることとは, 同値。また特に, 以下のことが成り立つ<sup>(註1)</sup> :

$$(1) (-x) + (-y) = -(x+y)$$

$$(2) (-x) \times y = x \times (-y) = -(x \times y)$$

$$(3) (-x) \times (-y) = x \times y$$

$\mathbb{N}_0$  は,  $\leq$  と  $+$  に関して, 順序群になっている。即ち,  $x, y, z \in \mathbb{N}_0$  についてつぎの関係が成り立つ<sup>(註2)</sup> :

$$x \leq y \implies x+z \leq y+z.$$

$\mathbb{N}_0$  の順序位相は離散である。

(註1) (1)  $((-x) + (-y)) + (x+y) = ((-x) + x) + ((-y) + y) = 0 + 0 = 0$ 。

(2)  $((-x) \times y) + (x \times y) = ((-x) + x) \times y = 0 \times y = 0$ 。 $(x \times (-y)) + (x \times y) = x \times ((-y) + y) = x \times y = 0$ 。

(3) (2)より,  $(-x) \times (-y) = -((-x) \times y) = -( -(x \times y) ) = x \times y$ 。

(註2)  $x=n-m, y=n' - m, z=q-p$  とすると,  $x+z = (n+q) - (m+p)$ ,  $y+z = (n' + q) - (m+p)$ 。 $x \leq y$  のとき  $n \leq n'$  で, これより  $n+q \leq n' + q$ 。よって,  $x+z \leq y+z$ 。

2.5.6  $\mathbb{N}_0$ の中への $\mathbb{N}$ の埋め込み

写像  $i: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_0$  を

$$i(n) = (n+n) - n \quad (n \in \mathbb{N})$$

で定義するとき、 $i$ は1対1で、

$$m \leq n \implies i(m) \leq i(n)$$

$$i(m+n) = i(m) + i(n)$$

$$i(m \times n) = i(m) \times i(n)$$

が成り立つ<sup>(註1)</sup>。そこでこの $i$ によって、 $(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$ を $(\mathbb{N}_0, \leq, +, \times)$ の部分 $(i(\mathbb{N}), \leq, +, \times)$ と同一視できることになる。言い換えると、 $i$ によって、 $(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$ は $(\mathbb{N}_0, \leq, +, \times)$ に埋め込まれる。またこの意味で、 $\mathbb{N}_0$ は $\mathbb{N}$ の拡張である。

$i(\mathbb{N})$ は、 $\mathbb{N}_0$ の正元全体と一致する<sup>(註2)</sup>。

$n \in \mathbb{N}$ の表記を、 $i(n) \in \mathbb{N}_0$ の表記に流用する。したがって、 $\mathbb{N}_0$ の負元は、ある $n \in \mathbb{N}$ に対する‘ $-n$ ’で表現されることになる。

このとき、 $m, n \in \mathbb{N}$ について、

$$n - m = n + (-m) \quad (\text{註3})$$

また、群 $\mathbb{N}_0$ は $\{1, -1\}$ から生成される<sup>(註4)</sup>。

(註1) (1)  $i(n) = i(m)$ 、即ち、 $(n+n) - n = (m+m) - m$ のとき、 $(n+n) + m = n + (m+m)$ で、これより $n = m$ 。よって、 $i$ は1対1。

(2)  $m \leq n$ のとき、 $i(m) = (m+m) - m = (m+m) + n - (m+n) \leq (n+n+m) - (m+n) = (n+n) - n = i(n)$ 。

(3)  $i(m+n) = ((m+n) + (m+n)) - (m+n) = ((m+m) - m) + (n+n) - n = i(m) + i(n)$ 。

(4)  $i(m \times n) = (m \times n + m \times n) - m \times n = (m \times n + m \times n + m \times n + m \times n + m \times n) - (m \times n + m \times n + m \times n) = ((m+m) \times (n \times n) + m \times n) - ((m+m) \times n + m \times (n+n)) = ((m+m) - m) \times ((n+n) - n) = i(m) \times i(n)$ 。

(註2)  $n \in \mathbb{N}$ に対し、 $i(n) = (n+n) - n \geq n - n = 0$ 。また、 $\mathbb{N}_0$ の正元は $m < n$ である $m, n \in \mathbb{N}$ に対する $n - m$ の形に書けるが、 $m + k = n$ とすると $n + k = m + (k+k)$ で、これより $n - m = (k+k) - k$ 。

(註3)  $n + (-m) = ((n+n) - n) + (m - (m+m)) = (n+n+m) - (n+m+m) = n - m$ 。

(註4)  $x, y \in \mathbb{N}$ で、 $x$ を1の $m$ 回の累加、 $y$ を1の $n$ 回の累加、そして $m < n$ とする。

(1)  $y - x$ は $(1+1) - 1 (= 1 \in \mathbb{N}_0)$ の $n - m$ 回の累加に等しい。

実際、1の $(n - m + 1)$ 回の累加 $z$ に対し $y - x = z - 1$ 。 $n - m = 1$ のときは、 $z = 1 + 1$ で、よって $y - x = z - 1 = (1+1) - 1$ 。そしてこれは、 $(1+1) - 1$ の $n - m (= 1)$ 回の累加。 $n - m > 1$ のとき、 $w$ を1の $(n - m - 1)$ 回の累加とすると、 $z - 1 = (z+w) - (1+w)$ の右辺は $(1+1) - 1$ の $n - m$ 回の累加。

(2)  $x - y$ は $y - x$ の対称元で、そして $y - x$ は、(1)の結果から、 $1 - (1+1) (= -1)$ の $n - m$ 回の累加の対称元に等しい。よって、 $x - y$ は、 $1 - (1+1)$ の $n - m$ 回の累加。

## 2.5.7 “自然数の減法”

$\mathbb{N}_0$ においては、任意の $m, n \in \mathbb{N} \subset \mathbb{N}_0$ に対し、 $m + x = n$ となる $x$ が存在し、実際 $x = n - m$ である<sup>(註1)</sup>。

$\mathbb{N}$ において、 $m + p = n$ となる $p$ を $n - m$ で表わす<sup>(註2)</sup>。このときの $n - m$ は常には定義されない。しかし定義されるときには、 $\mathbb{N}$ の $\mathbb{N}_0$ への埋め込みにおいて、 $\mathbb{N}_0$ の要素 $n - m$ —— $(m, n)$ の類として定義されるところの $n - m$ ——と一致することになる。

以上の意味で、“ $\mathbb{N}$ の $\mathbb{N}_0$ への拡張は、自然数同士の減法をいつも可能であるようにする拡張”という言い方がされることがある。

(註1)  $m + (n - m) = ((m+m) - m) + (n - m) = (n + m + m) - (m + m) = (n + n + m + m) - (n + m + m) = (n + n) - n = n$ 。

(註2) この段階で、記号‘ $-$ ’は三通りに使われている：

- (1)  $\mathbb{N}_0$ の要素の表現“ $n - m$ ”
- (2)  $\mathbb{N}_0$ の要素 $x$ の対称元の表現“ $-x$ ”
- (3)  $\mathbb{N}$ において $m + p = n$ であるときの、 $p$ に対する表現“ $n - m$ ”

同一の記号を異なる意味に混用することは、学習者にとって混乱とつまずきのもととなるが、強いて混用するのは、形式的操作(“計算”)の便利のためである。

2.5.8 乗法の解釈

乗法の解釈は“累加(倍)の合成”である。

$\mathbb{N}$ の $\mathbb{N}_D$ の拡張に応じて、 $\mathbb{N}$ に対しての累加の概念が拡張される。

即ち、 $n \in \mathbb{N}$ に対し、 $\mathbb{N}_D$ での“ $n$ 回の累加”は $\mathbb{N}$ での“ $n$ 回の累加”と同じ。そして“(− $n$ )回の累加”の意味は、“ $x \in \mathbb{N}_D$ に対する(− $n$ )回の累加”が“ $x$ の対称元− $x$ の $n$ 回の累加”と定義されるところのもの。

2.6  $(\mathbb{N}_D)_R$  (=有理数の系 $\mathbb{Q}$ )

2.6.1  $(\mathbb{N}_D)_R$ の定義

$\mathbb{N}$ から $\mathbb{N}_R$ を導出したのと殆ど同じやり方で、 $\mathbb{N}_D$ から $(\mathbb{N}_D)_R$ を導出する。

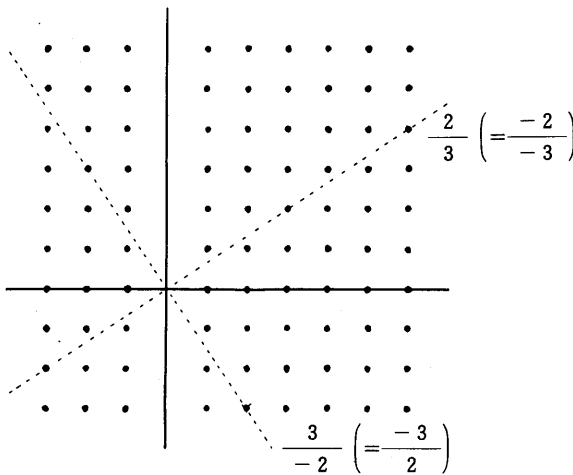
即ち、 $\mathbb{N}_D$ から0を除いた集合を $\mathbb{N}_D^*$ とするとき、 $\mathbb{N}_D^* \times \mathbb{N}_D$ の要素の間の関係 $\sim$ を

$$(x, y) \sim (x', y') \iff x \times y' = x' \times y$$

で定義するとき、 $\sim$ は $\mathbb{N}_D^* \times \mathbb{N}_D$ の上の同値関係になっている。 $\mathbb{N}_D^* \times \mathbb{N}_D$ を $\sim$ で類別して得られる類の集合を $(\mathbb{N}_D)_R$ と定義する。

$(x, y) \in \mathbb{N}_D^* \times \mathbb{N}_D$ が属する類を、“ $y/x$ ”あるいは“ $\frac{y}{x}$ ”と表現する。

$\mathbb{N}_D^* \times \mathbb{N}_D$ を座標平面の形に表現された $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ の部分とみなすとき、つぎのように並ぶ点の各類が、 $(\mathbb{N}_D)_R$ の要素になる：



2.6.2 順序関係の導入

$x, y \in (\mathbb{N}_D)_R$ に対し、 $x = \frac{s}{r}$ ,  $y = \frac{t}{r}$ となる $r \in$

$\mathbb{N}$ ,  $s, t \in \mathbb{N}_D$ が存在する。このとき、 $x \leq y$ を $s \leq t$ で定義する。

$\leq$ は、 $(\mathbb{N}_D)_R$ の上の全順序関係になっている。また、 $(\mathbb{N}_D)_R$ は $\leq$ に関して稠密である。

2.6.3 加法の導入

$x, y \in (\mathbb{N}_D)_R$ に対し、 $x = \frac{s}{r}$ ,  $y = \frac{t}{r}$ となる $r, s, t \in \mathbb{N}_D$ が存在する。このとき、 $x + y = \frac{s+t}{r}$ と定義する。

2.6.4 乗法の導入

$x, y \in (\mathbb{N}_D)_R$ に対し、 $x = \frac{s}{r}$ ,  $y = \frac{t}{r}$ となる $r, s, t \in \mathbb{N}_D$ が存在する。このとき、 $x \times y = \frac{s}{r}$ と定義する。

2.6.5  $(\mathbb{N}_D)_R$ の構造

$(\mathbb{N}_D)_R$ は+、 $\times$ について可換体をなす——特に、 $\mathbb{N}_D$ は導入した+、 $\times$ に関して“数の系”になっている。

$(\mathbb{N}_D)_R$ は、 $\leq$ と+に関して順序体になる。即ち、 $x, y, z \in (\mathbb{N}_D)_R$ についてつぎの関係が成り立つ：

$$x < y \implies x + z < y + z, \\ x < y \text{かつ} z > 0 \implies x \times z < y \times z.$$

2.6.6  $(\mathbb{N}_D)_R$ の中への $\mathbb{N}_D$ の埋め込み

$i(n) = \frac{n}{1}$ で定義される写像 $i: \mathbb{N}_D \rightarrow (\mathbb{N}_D)_R$ は、 $((\mathbb{N}_D)_R, \leq, +, \times)$ の中への $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$ の埋め込みになる。またこの意味で、 $(\mathbb{N}_D)_R$ は $\mathbb{N}_D$ の拡張である。

$n \in \mathbb{N}_D$ の表記を、 $i(n) \in (\mathbb{N}_D)_R$ の表記に流用する。

2.7  $(\mathbb{N}_R)_D$

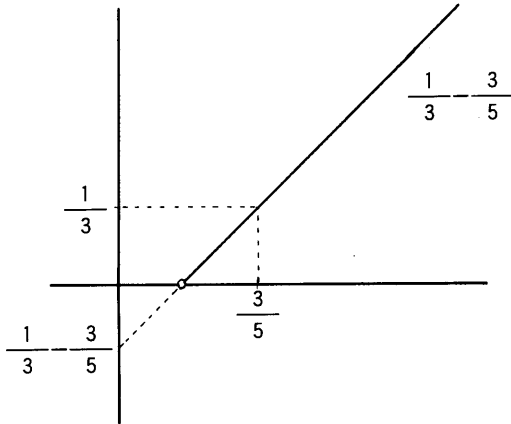
2.7.1  $(\mathbb{N}_R)_D$ の定義

$(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$ から $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$ を導出したのと全く同じやり方で、 $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$ から $((\mathbb{N}_R)_D, \leq, +, \times)$ を導出する。

$(\mathbb{N}_R)_D$ の要素は $\mathbb{N}_R \times \mathbb{N}_R$ の要素の類である。 $(x, y) \in \mathbb{N}_R \times \mathbb{N}_R$ が属する類を“ $y - x$ ”で表

わす。

$\mathbb{N}_R \times \mathbb{N}_R$ を座標平面の形に表現された  $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ の部分とみなすとき、つぎのような傾き1の直線(の部分)の各々が、 $(\mathbb{N}_R)_D$ の要素になる:



2.7.2  $(\mathbb{N}_R)_D$ の中への $\mathbb{N}_R$ の埋め込み

写像  $i: \mathbb{N}_R \rightarrow (\mathbb{N}_R)_D; x \mapsto (x+x) - x$  は、 $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$  の  $((\mathbb{N}_R)_D, \leq, +, \times)$  の中への埋め込みであり、かつ  $i(\mathbb{N}_R)$  は  $(\mathbb{N}_R)_D$  の正元全体と一致する<sup>(註)</sup>。

(註) 証明は、§2.5.6の(註1)、(註2)に同じ。

2.7.3  $(\mathbb{N}_R)_D$ と $(\mathbb{N}_D)_R$ の同型性

$$i\left(\frac{q}{p} - \frac{n}{m}\right) = \frac{(m \times q) - (n \times p)}{m \times p}$$

(右辺の  $m \times p$  は、 $m \times p \in \mathbb{N} \subset \mathbb{N}_D$  と見る) で定義される写像  $i: (\mathbb{N}_R)_D \rightarrow (\mathbb{N}_D)_R$  は、 $((\mathbb{N}_R)_D, \leq, +, \times)$  の  $((\mathbb{N}_D)_R, \leq, +, \times)$  の上への同型になっている<sup>(註)</sup>。即ち、 $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$  からの  $((\mathbb{N}_R)_D, \leq, +, \times)$  の導出と、 $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$  からの  $((\mathbb{N}_D)_R, \leq, +, \times)$  の導出では、実質的に同じ対象がつけられる。

(註) この逆同型は、

$$j\left(\frac{q-p}{n}\right) = \frac{q-p}{n} - \frac{p}{n}$$

(左辺の  $n$  は、 $n \in \mathbb{N} \subset \mathbb{N}_D$  と見る)

で定義される写像  $j: (\mathbb{N}_D)_R \rightarrow (\mathbb{N}_R)_D$ 。

証明することは、以下のことである:

(1)  $j = i^{-1}$ ;

(2)  $x \leq y \implies i(x) \leq i(y)$

$$i(x+y) = i(x) + i(y)$$

$$i(x \times y) = i(x) \times i(y)$$

(1)の証明:

$$j\left(i\left(\frac{n}{m} - \frac{q}{p}\right)\right) = j\left(\frac{np-mq}{mp}\right) = \frac{np}{mp} - \frac{mq}{mp} = \frac{n}{m} - \frac{q}{p}$$

( $mp \in \mathbb{N} \subset \mathbb{N}_D$ )

$$i\left(j\left(\frac{q-p}{n}\right)\right) = i\left(\frac{q-p}{n} - \frac{p}{n}\right) = \frac{qn-np}{nn}$$

$$= \frac{(q-p)n}{nn} = \frac{q-p}{n}$$

( $n \in \mathbb{N} \subset \mathbb{N}_D$ )

よって、 $j \circ i, i \circ j$  は、それぞれ  $(\mathbb{N}_R)_D, (\mathbb{N}_D)_R$  の恒等写像。

(2)の証明:

ここでは、 $i(x+y) = i(x) + i(y)$  だけを示すとしてよう。

$$i\left(\left(\frac{n}{m} - \frac{q}{p}\right) + \left(\frac{n'}{m'} - \frac{q'}{p'}\right)\right)$$

$$= i\left(\left(\frac{n}{m} + \frac{n'}{m'}\right) - \left(\frac{q}{p} + \frac{q'}{p'}\right)\right)$$

$$= i\left(\frac{nm' + mn'}{mm'} - \frac{qp' + pq'}{pp'}\right)$$

$$= \frac{(nm' + mn')(pp') - (nm')(qp' + pq')}{(mm')(pp')}$$

$$= \frac{(nm'pp' + mn'pp') - (nm'qp' + mm'pq')}{mm'pp'}$$

$$= \frac{(nm'pp' - mm'qp') + (mn'pp' - mm'pq')}{mpm'p'}$$

$$= \frac{(np-mq)m'p' + mp(n'p' - m'q')}{mpm'p'}$$

$$= \frac{np-mq}{mp} + \frac{n'p' - m'q'}{m'p'}$$

$$= i\left(\frac{n}{m} - \frac{q}{p}\right) + i\left(\frac{n'}{m'} - \frac{q'}{p'}\right)$$

2.8 “閉じた” 拡張

2.8.1  $(\mathbb{N}_R)_R$ と $\mathbb{N}_R$ の同型性

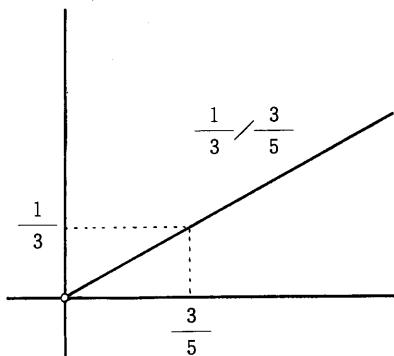
$(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$  から  $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$  を導出したのと全く同じやり方で、 $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$  から  $((\mathbb{N}_R)_R, \leq, +, \times)$  を導出する。

$(\mathbb{N}_R)_R$ の要素は  $\mathbb{N}_R \times \mathbb{N}_R$ の要素の類である。

$(x, y) \in \mathbb{N}_R \times \mathbb{N}_R$ が属する類を ‘ $y/x$ ’ あるいは  $\frac{y}{x}$  で表わす。

$\mathbb{N}_R \times \mathbb{N}_R$ を座標平面の形に表現された  $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$

の部分とみなすとき、つぎのような直線（の部分）の各々が、 $(\mathbb{N}_R)_R$ の要素になる：



さて、

$$i\left(\frac{n}{m} / \frac{q}{p}\right) = \frac{n \times p}{m \times q} \quad (m, n, p, q \in \mathbb{N})$$

で定義される写像  $i: (\mathbb{N}_R)_R \rightarrow \mathbb{N}_R$  は、 $((\mathbb{N}_R)_R, \leq, +, \times)$  の  $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$  の上への同型になっている<sup>(註)</sup>。即ち、 $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$  からの  $((\mathbb{N}_R)_R, \leq, +, \times)$  の導出では、実質的に、新しい対象はつくられない。

(註) これの逆同型は、

$$j(x) = \frac{x}{1} \quad (x \in \mathbb{N}_R)$$

で定義される写像  $j: \mathbb{N}_R \rightarrow (\mathbb{N}_R)_R$  —但しここで、 $1 \in \mathbb{N} \subset \mathbb{N}_R$  と見る。

証明することは、以下のことである：

- (1)  $j = i^{-1}$ ;
- (2)  $x \leq y \implies i(x) \leq i(y)$   
 $i(x+y) = i(x) + i(y)$   
 $i(x \times y) = i(x) \times i(y)$

(1)の証明：

$$j\left(i\left(\frac{n}{m} / \frac{q}{p}\right)\right) = j\left(\frac{np}{mq}\right) = \frac{np}{mq} / \frac{1}{1}$$

一方

$$\frac{n}{m} \times \frac{1}{1} = \frac{n}{m} = \frac{q}{p} \times \frac{np}{mq}$$

より

$$\frac{np}{mq} / \frac{1}{1} = \frac{n}{m} / \frac{q}{p}$$

よって、 $j \circ i$  は  $(\mathbb{N}_R)_R$  の恒等写像。また、明らかに、

$i \circ j$  は  $\mathbb{N}_R$  の恒等写像。

(2)の証明：

ここでは、 $i(x+y) = i(x) + i(y)$  だけを示すとしてしよう。

$$\begin{aligned} i\left(\frac{n}{m} / \frac{q}{p} + \frac{n'}{m'} / \frac{q'}{p'}\right) &= i\left(\frac{np}{mq} / \frac{1}{1} + \frac{n'p'}{m'q'} / \frac{1}{1}\right) \\ &= i\left(\left(\frac{np}{mq} + \frac{n'p'}{m'q'}\right) / \frac{1}{1}\right) = \frac{np}{mq} + \frac{n'p'}{m'q'} \\ &= i\left(\frac{np}{mq} / \frac{1}{1}\right) + i\left(\frac{n'p'}{m'q'} / \frac{1}{1}\right) \\ &= i\left(\frac{n}{m} / \frac{q}{p}\right) + i\left(\frac{n'}{m'} / \frac{q'}{p'}\right) \end{aligned}$$

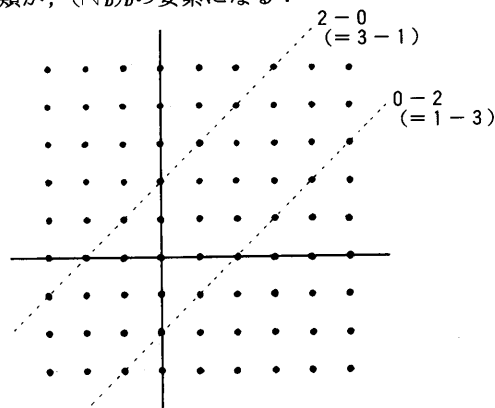
### 2.8.2 $(\mathbb{N}_D)_D$ と $\mathbb{N}_D$ の同型性

$(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$  から  $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$  を導出したのと全く同じやり方で、 $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$  から  $((\mathbb{N}_D)_D, \leq, +, \times)$  を導出する。

$(\mathbb{N}_D)_D$  の要素は  $\mathbb{N}_D \times \mathbb{N}_D$  の要素の類である。

$(x, y) \in \mathbb{N}_D \times \mathbb{N}_D$  が属する類を “ $y-x$ ” で表わす。

$\mathbb{N}_D \times \mathbb{N}_D$  を座標平面の形に表現された  $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$  の部分とみなすとき、つぎのように並ぶ点の各々が、 $(\mathbb{N}_D)_D$  の要素になる：



さて、

$$i((q-p) - (n-m)) = (n+q) - (m+p) \quad (m, n, p, q \in \mathbb{N})$$

で定義される写像  $i: (\mathbb{N}_D)_D \rightarrow \mathbb{N}_D$  は、 $((\mathbb{N}_D)_D, \leq, +, \times)$  の  $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$  の上への同型になっている<sup>(註)</sup>。即ち、 $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$  からの  $((\mathbb{N}_D)_D, \leq, +, \times)$  の導出では、実質的に、新しい対象はつくられない。

(註) これの逆同型は,

$$j(x) = x - 0 \quad (x \in \mathbb{N}_D)$$

で定義される写像  $j: \mathbb{N}_D \rightarrow (\mathbb{N}_D)_D$ .

証明することは、以下のことである:

$$(1) \quad j = i^{-1};$$

$$(2) \quad x \leq y \implies i(x) \leq i(y)$$

$$i(x+y) = i(x) + i(y)$$

$$i(x \times y) = i(x) \times i(y)$$

(1)の証明:

$$j(i((n-m)-(q-p))) = j((n+p)-(m+q)) \\ = ((n+p)-(m+q)) - (1-1).$$

一方,

$$(n-m) + (1-1) = (n+1) - (m+1) = n-m \\ = (n+p+q) - (m+p+q) \\ = (q-p) + ((n+p)-(m+q))$$

より

$$((n+p)-(m+q)) - (1-1) = (n-m) - (q-p).$$

よって,  $j \circ i$  は  $(\mathbb{N}_D)_D$  の恒等写像。また,

$$i(j(n-m)) = i((n-m) - (1-1)) \\ = (n+1) - (m+1) = n-m$$

となり,  $i \circ j$  は  $\mathbb{N}_D$  の恒等写像。

(2)の証明:

ここでは,  $i(x+y) = i(x) + i(y)$  だけを示すとしてしよう。

$$i(((n-m)-(q-p)) + ((n'-m')-(q'-p')))) \\ = i(((n-m)+(n'-m')) - ((q-p)+(q'-p'))) \\ = i(((n+n')-(m+m')) - ((q+q')-(p+p'))) \\ = ((n+n')+(p+p')) - ((m+m')+(q+q')) \\ = ((n+p)+(n'+p')) - ((m+q)+(m'+q')) \\ = ((n+p)-(m+q)) + ((n'+p')-(m'+q')) \\ = i(((n-m)-(q-p))) + i(((n'-m')-(q'-p')))$$

### 2.8.3 $((\mathbb{N}_R)_D)_R$ と $\mathbb{N}_{RD}$ の同型性

$(\mathbb{N}_D)_R$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  の同型の証明は、このときの  $\mathbb{N}$  を  $\mathbb{N}_R$  に置き換えれば、そのまま  $((\mathbb{N}_R)_D)_R$  と  $((\mathbb{N}_R)_R)_D$  の証明になる。一方,  $(\mathbb{N}_R)_R$  と  $\mathbb{N}_R$  の同型は,  $((\mathbb{N}_R)_R)_D$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  の同型を導く。結局,  $((\mathbb{N}_R)_D)_R$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  は同型。

### 2.8.4 $((\mathbb{N}_D)_R)_D$ と $\mathbb{N}_{RD}$ の同型性

$(\mathbb{N}_D)_R$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  の同型は,  $((\mathbb{N}_D)_R)_D$  と  $((\mathbb{N}_R)_D)_D$  の同型を導く。一方,  $(\mathbb{N}_D)_D$  と  $\mathbb{N}_D$  の同型の証明は、このときの  $\mathbb{N}$  を  $\mathbb{N}_R$  に置き換えれば、そのまま  $((\mathbb{N}_R)_D)_D$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  の証明になる。結局,  $((\mathbb{N}_D)_R)_D$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  は同型。

$(\mathbb{N}_D)_D$  の同型を導く。一方,  $(\mathbb{N}_D)_D$  と  $\mathbb{N}_D$  の同型の証明は、このときの  $\mathbb{N}$  を  $\mathbb{N}_R$  に置き換えれば、そのまま  $((\mathbb{N}_R)_D)_D$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  の証明になる。結局,  $((\mathbb{N}_D)_R)_D$  と  $(\mathbb{N}_R)_D$  は同型。

## 3 量に随伴する数

### 3.1 数の契機としての量

本章では、数を、量の系における《一つの要素による他の要素の生成》の主題化、《二つの要素の“比”》の主題化、あるいは《位の系列化》の主題化から起こるものとして解釈し、この場合の量と数の定式化を示す。

### 3.2 “量”の概念の領分

いま、われわれの“時刻”と“時間”の形式について考えてみる。

“時刻”のイメージは、線の上の点である。点は〈位〉で順序づけられており、〈位〉の順序が線を形成する。

“時間”のイメージはこれとは異なる。要素は〈大きさ〉でイメージされている。そして、要素間に順序関係は考えられているが、それは〈位〉の順序ではなく、“大小”関係であり、“整列の線”のイメージもない。しかしそれでも、“時間”を〈位〉の整列のイメージで見ることにはできる——〈大きさ〉の順序を〈位〉の順序と見なすことで。

“時間”の系は、“時刻”の系を持ち出すことなく、一つの独立した系として記述できる。これに対し、時間の系を持ち出さずに“時刻”の系を記述することはできない。しかしつぎの意味では、“時間”は“時刻”から導出されるものである。

即ち、“時間”は、〈位〉としての“時刻”に対する〈変位〉として解釈できる。

そしてまた、“時間”は、〈位〉としての“時間”に対する〈変位〉としても解釈できる。

〈位〉としての“時間”は〈変位〉としての“時間”を導出する。〈位〉としての“時間”を導入するとき、最初のイメージの“時間”は、〈変位〉としての“時間”として身分づく。

〈変位〉としての“時間”（“時刻”に対するものとしても、〈位〉としての“時間”に対するものとしても）は、+に関して群の構造で考えられる。これに対し、最初のイメージの“時間”は、半群である。したがって、“時間”に対する〈変位〉の解釈は、単なる見方の変更ではない。それは別の〈存在〉の導入を意味している。したがって、“時間”の記述は、半群と群の二つの解釈の併記になる。

つぎに、“りんごの個数”を“量”として考えてみる。これは、“時刻”と“時間”（これには、半群と群の二種類がある）のどちらと対照すべきか。

何れの対照も、合理化できる。即ち、《“りんごの個数”は足し算や倍の算法に直接のる》とすることも、《“りんごの個数”は〈位〉であり、直接足し算や倍の算法にのるものではない》とすることもできる。前者の場合、“りんごの個数”は半群の構造で考えられる。後者の場合には、〈変位〉としての“りんごの個数”を導入し、これが足し算や倍の算法の舞台になると解釈することになる——そしてこの“りんごの個数”は群の構造で考えられる。

最後に、“時刻”と対照された“りんごの個数”と“時刻”との違いと、“時間”と対照された“りんごの個数”と“時間”の違いには、同質のものが認められる。即ち、“離散”と“稠密”の違いである。

われわれは、《以上述べてきたことのすべてに解釈を与え得る》ということ、われわれの“量”の概念の条件とする。

### 3.3 “量”の一般的形式

われわれは、《“量”を一般的形式（§3.7）へと定式化していく》過程の中で、“量”に随伴するものとして“数”を示していく。

ここで言う《“量”の一般的形式》の意味は、《われわれの“長さ”や“時間”や“時刻”を一様に取り込むことができる》である。

“量”を一般的形式にのせようとするとき、或る“量”に対しては（あるいはむしろ、すべての“量”に対して）“方便”を用いることに

なる。

例えば、和の算法を考えているわれわれの“時間”は、半群である。実際、われわれは“負の時間”というものを実体化して考えることはしない。この“時間”を“量”の一般的形式にのせるわれわれの“方便”はつぎのようになる（§3.5.6）：《和の内算法は時間の間ではなく、“時間の増・減”の間に定義される；そして、時間に対する時間の増・減の作用が、“時間の和の内算法”の見掛けをもたらしている》

### 3.4 “量”に対する三つの二分法

“量”の概念を、われわれは、“上に非有界な全順序集合 $Q$ ”というところから出発するでしょう。

つぎにわれわれは、量 $Q$ に対しつぎの三通りの二分法を考えることにする：

- (1) (“量の和”と読まれるところの) 内算法+が定義されている/いない；
- (2) 下に有界/非有界；
- (3) 離散/稠密<sup>(註1)</sup>。

(本論では、連続量<sup>(註2)</sup>は考えない。)

そこで、+が定義されている場合とない場合のそれぞれにおいて、“量” $Q$ のつぎの区分が考えられることになる：

	離散	稠密
下に有界		
下に非有界		

(註1) “離散”と“稠密”は《互いに他の逆》の関係にある概念ではない。この二分法は、“離散か稠密かのどちらか一方”と読むものとする。

なお、“離散”とは、 $Q$ の全順序位相が離散ということ——即ち、各 $X \in Q$ に対し、 $\{X\}$ が $X$ の近傍になるということ——であり、“稠密”とは、任意の $X, Y \in Q$ に対し、 $X < W < Y$ となる $W \in Q$ が存在するということである。

(註2) ここで言う“連続”は、“上 [下] に有界な部分は上 [下] 限をもつ”の意味の数学的概念。

### 3.5 内算法+が定義されている場合

#### 3.5.1 $(Q, \leq, +)$ の条件

$(Q, \leq, +)$  については、さらにつきぎのように考える：

(1) 下に有界のときは順序可換半群で、下に非有界のときは順序可換群 (このとき、 $Q$  の正元全体の集合  $\{X \mid X > 0\}$  を  $Q^+$  で表わす)。

(2) 離散のとき、 $Q$  は一つの元で生成される——但し以下の意味のこととして：

下に有界のとき、或る  $U \in Q$  が存在して、任意の  $X \in Q$  が  $U$  の累加で表わされる；

下に非有界のとき、或る  $U \in Q$  が存在して、任意の  $X \in Q$  が  $U$  か  $-U$  かどちらかの累加で表わされる。

(3) 稠密のとき、

(3-1) (“等分可能性”)：任意の  $X \in Q$  と自然数  $m$  (<sup>(註1)</sup>) に対し、 $Q$  の要素でその  $m$  回の累加が  $X$  になるようなものが存在する。

(3-2) (“共約可能性”)：

下に有界のとき、任意の  $X, Y \in Q$  に対し、或る  $U \in Q$  が存在して、 $X, Y$  の両方が  $U$  の累加で表わされる (同じこととして (<sup>(註2)</sup>)、或る  $V \in Q$  が存在して、 $V$  が  $X, Y$  両方の累加で表わされる)；

下に非有界のとき、任意の  $X, Y \in Q^+$  に対し、或る  $U \in Q$  が存在して、 $X, Y$  が  $U$  の累加で表わされる (同じこととして、或る  $V \in Q$  が存在して、 $V$  が  $X, Y$  両方の累加で表わされる)。

(註1) 数を導入しようとしている現記述でこのように“自然数  $m$ ”を言うことは、循環論法ではない。数の導入は一つの言語系  $\mathcal{L}$  の記述であるが、“自然数  $m$ ”は、 $\mathcal{L}$  に属するのではなく、 $\mathcal{L}$  を記述している言語 (“ $\mathcal{L}$  のメタ言語”) に属している。

(註2)  $X$  が  $U$  の  $n$  回の累加、 $Y$  が  $U$  の  $m$  回の累加のとき、 $X$  の  $n$  回の累加と  $Y$  の  $m$  回の累加は等しい。逆に、 $X$  の  $n$  回の累加と  $Y$  の  $m$  回の累加が等しいとき、 $m$  回の累加が  $X$  になる  $U$  は、 $n$  回累加すると  $Y$  になる。

#### 3.5.2 “数の系”としての $(Q, \leq, +)$

“下に有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ ”と“自然数の系  $(\mathbb{N}, \leq, +)$ ”の概念は一致する。特に、下に有界な離散量は、 $(\mathbb{N}, \leq, +)$ —— $(\mathbb{N}, \leq, +, \times)$  ではない——の実現ということになる。

実際、 $Q$  の生成元を  $U$  とし、各  $X \in Q$  に対し  $X + U$  を  $X$  の“後者”と定めるとき、 $Q$  はペアノの公理を満たし (§2.1.1)、 $+$  は、“自然数の系”としての  $Q$  において定義される加法+ (§2.1.6) と一致する。また逆に、系  $(\mathbb{N}, \leq, +)$  は下に有界な離散量になっている (§2.1.8)。

さらに、“下に非有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ ”，“下に有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$ ”，“下に非有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$ ”の概念は、それぞれ、“数の系  $(\mathbb{N}_D, \leq, +)$ ”，“ $(\mathbb{N}_R, \leq, +)$ ”，“ $(\mathbb{N}_{DR}, \leq, +)$ ”—— $(\mathbb{N}_D, \leq, +, \times)$ ， $(\mathbb{N}_R, \leq, +, \times)$ ， $(\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times)$  ではない——と一致する (<sup>(註)</sup>)。

そこで、 $(Q, \leq, +)$  の分類はつきぎのようになる：

	離散	稠密
下に有界	$\mathbb{N}$	$\mathbb{N}_R$
下に非有界	$\mathbb{N}_D$	$\mathbb{N}_{DR}$

(註) (1)  $(\mathbb{N}_D, \leq, +)$  が下に非有界な離散量であることは、§2.5.5 で示されている。 $(\mathbb{N}_R, \leq, +)$ ， $(\mathbb{N}_{DR}, \leq, +)$  については、“等分可能性”と“共約可能性”が満たされていることを示す。

(1-1)  $\mathbb{N}_R$  の場合：(i) “等分可能性”： $m, n \in \mathbb{N}$  と、任意の自然数  $k$  に対し、 $n/m$  は  $n/(m \times k)$  の  $k$  回の累加。

(ii) “共約可能性”： $m, n, m', n' \in \mathbb{N}$  に対し、 $n/m, n'/m'$  は、 $1/(m \times m')$  で共約される。

(1-2)  $\mathbb{N}_{DR}$  の場合：(i) “等分可能性”： $x, y \in \mathbb{N}_D$  で  $x \neq 0$  とする。任意の自然数  $k$  に対し  $z$  を  $x$  の  $k$  回の



累加とするとき、 $y/x$ は $y/z$ の $k$ 回の累加。

(ii) “共約可能性”： $x, y, x', y' \in \mathbb{N}_D$ で、 $x' \neq 0$ とする。 $y/x, y'/x'$ は、 $1/(x \times x')$ で共約される。

(2-1) 下に非有界な離散量  $(Q, \leq, +)$  と  $(\mathbb{N}_D, \leq, +)$  が同型であること：

$Q$ の生成元 $U > 0$ に対し、 $U$ の $n$ 回の累加に $1 \in \mathbb{N}_D$ の $n$ 回の累加、 $-U$ の $n$ 回の累加に $-1 \in \mathbb{N}_D$ の $n$ 回の累加、そして $0 \in Q$ に $0 \in \mathbb{N}_D$ をそれぞれ対応させる写像 $i: Q \rightarrow \mathbb{N}_D$ は、 $(Q, \leq, +)$ の $(\mathbb{N}_D, \leq, +)$ の上への同型になる。

(2-2) 下に有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$  と  $(\mathbb{N}_R, \leq, +)$  が同型であること：

元 $U \neq 0$ を固定し、写像 $i: Q \rightarrow \mathbb{N}_R$ をつぎのように定義する。即ち、各 $X \in Q$ に対し、 $U$ と $X$ を共約する $V$ をとり、 $U$ と $X$ が $V$ のそれぞれ $m, n$ 回の累加であるときに、 $i(X)$ を $n/m$ と定める。

$i(X)$ は $V$ のとり方に依らない。実際、或る $V'$ に対し $U$ と $X$ が $V'$ のそれぞれ $m', n'$ 回の累加であるとき、 $m'$ 回累加して $V$ になる元と $m$ 回累加して $V'$ になる元は、 $m \times m'$ 回累加するとともに $U$ になるから、一致する。この元を $W$ とすると、 $X$ は $W$ の $m' \times n$ 回の累加であると同時に、 $m \times n'$ 回の累加でもある。よって $m' \times n = m \times n'$ 、即ち $n/m = n'/m'$ 。

$Q$ の元 $X, Y$ に対し、 $U, X, Y$ を共約する元がとれるから $i(X) = n/m, i(Y) = n'/m$ と書ける。そして $X < Y$ のとき、 $n < n'$ で、よって $i(X) < i(Y)$ 。特に、 $i$ は1対1。

また、 $n/m \in \mathbb{N}_R$ に対し、 $m$ 回累加して $U$ になるものの $n$ 回の累加を $X$ とすれば、 $i(X) = n/m$ 。よって $i$ は全射。

最後に、 $X, Y \in Q$ と $U, X, Y$ を共約する $W$ に対し、 $U, X, Y$ がそれぞれ $W$ の $m, n, p$ 回の累加であるとき、 $i(X+Y) = (n+p)/m = n/m + p/m = i(X) + i(Y)$ 。

(2-3) 下に非有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$  と  $(\mathbb{N}_{DR}, \leq, +)$  が同型であること：

下に有界な稠密量の場合とほぼ同様に証明される。

### 3.5.3 “数の系”の構成としての $(Q, \leq, +)$ の構成

“下に有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ ”，“下に非有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ ”，“下に有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$ ”，“下に非有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$ ”がそれぞれ数の系 $\mathbb{N}, \mathbb{N}_D, \mathbb{N}_R, \mathbb{N}_{DR}$ と同値な概念であることから、特に、 $\mathbb{N}$ の構成 (§2.1.3)、 $\mathbb{N}$ からの $\mathbb{N}_D$ の構成 (§2.5.1)、 $\mathbb{N}$ からの $\mathbb{N}_R$ の構成 (§2.4.1)、 $\mathbb{N}_D$ からの $\mathbb{N}_{DR}$ の構成 (§2.6.1)は、それぞれ“下に有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ の構成”，“下に有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ からの下に非有界な離散量  $(Q', \leq, +)$ の構成”，“下に有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ からの下に有界な稠密量  $(Q', \leq, +)$ の構成”，“下に非有界な離散量  $(Q, \leq, +)$ からの下に非有界な稠密量  $(Q', \leq, +)$ の構成”ということになる。

逆に、量  $(Q, \leq, +)$  の構成は、そのまま“数の構成”と読める。

### 3.5.4 離散量からの稠密量の構成と、稠密量からの離散量の導出

“数の系”としての  $(Q, \leq, +)$  の構成は、同時に、離散量からの稠密量の構成を示している。

一方、稠密量からは離散量を導くことができる。またこのとき、離散量として稠密量の部分をとることができる。

例えば、下に非有界な稠密量  $(Q, \leq, +)$  に対しては、 $Q$ の要素 $U > 0$ を任意にとり、 $(Q', \leq, +)$ 、 $(Q'', \leq, +)$ をそれぞれ $U$ から生成される  $(Q, \leq, +)$  の部分順序半群、部分順序群とすれば、これはそれぞれ、下に有界、非有界な離散量になっている。

### 3.5.5 “比”の系

量  $(Q, \leq, +)$  からは、“比”の系が導出される。“比”の系の考え方とその導出の仕方は、数の系 $\mathcal{N}$ —— $(Q, \leq, +)$ は数の系 $\mathbb{N}, \mathbb{N}_R, \mathbb{N}_D, \mathbb{N}_{RD}$ のいずれかと同型である (§3.5.2)——に対する $\mathcal{N}_R$ の考え方とその導出の仕方 (§2.2, §2.4, §2.6, §2.8.1, §2.8.3)

と同じである。

特に、 $(Q, \leq, +)$  から導出される“比”の系は、 $(Q, \leq, +)$  が下に有界であるときは  $\mathbb{N}_r$ 、下に比有界であるときは  $\mathbb{N}_{Dr}$  となる。

“比”  $\xi$  に  $(X, Y) \in Q \times Q$  が属するとき、 $\xi$  を  $Y/X$  と表わす。

### 3.5.6 系 $((Q, \leq, +), (N, \leq, +, \times), \times)$

量  $(Q, \leq, +)$  とこれから導出される“比”の系  $(N, \leq, +, \times)$  に対し、 $Q$  の要素  $X$  に対する  $N$  の要素  $\xi$  の (“倍”) 作用  $X \times \xi$  を、つぎのように定義する：

- (1)  $(Q, \leq, +)$  が下に有界 (即ち、半群) で  $\xi = Y/X$  のとき、 $X \times \xi = Y$ ；
- (2)  $(Q, \leq, +)$  が下に非有界 (即ち、群) のとき、

$$(2-1) X=0 \text{ のとき, } X \times \xi = 0$$

$$(2-2) X \neq 0 \text{ で } \xi = Y/X \text{ のとき, } X \times \xi = Y.$$

作用  $\times$  は、 $Q$  が稠密であるとき、つねに定義されることになる。

$(Q, \leq, +)$  と  $(N, \leq, +, \times)$  が作用  $\times$  でつながっている系を、 $((Q, \leq, +), (N, \leq, +, \times), \times)$  で表わす。

### 3.5.7 “差”の系

量  $(Q, \leq, +)$  からは、“差”の系  $(D, \leq, +)$  が導出される。“差”の系の考え方とその導出の仕方は、数の系  $N$  ——  $(Q, \leq, +)$  は数の系  $\mathbb{N}, \mathbb{N}_r, \mathbb{N}_D, \mathbb{N}_{D0}$  のいずれかと同型 —— に対する  $\mathbb{N}_D$  の考え方とその導出の仕方 (§2.2, §2.5, §2.7, §2.8.2, §2.8.4) と同じである。

特に  $(D, \leq, +)$  は、 $(Q, \leq, +)$  が離散であるときは  $\mathbb{N}_D$  と同型、稠密であるときは  $\mathbb{N}_{D0}$  と同型である。したがってまた、 $(D, \leq, +)$  は下に非有界な量であり、系  $((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{Dr}, \leq, +, \times), \times)$  として表現される。

“差”  $x$  に  $(X, Y) \in Q \times Q$  が属するとき、 $x$  を  $\overrightarrow{XY}$  と表わす。

関数  $i: Q \rightarrow D; X \rightarrow \overrightarrow{X(X+X)}$  は、 $Q$  が下に有界のとき  $(Q, \leq, +)$  の  $(D^+, \leq,$

$+$ ) の上への同型であり、下に非有界のとき、 $(Q, \leq, +)$  の  $(D, \leq, +)$  の上への同型である<sup>(註1)</sup>。  $\rightarrow X \in Q$  に対する  $i(X) \in D$  の読みは“X増”， $-i(X) \in D$  の読みは“X減”である。 $D$  の  $+$  は“増・減”の合成と読まれる。

$Q$  が下に有界のとき、 $i$  によって  $Q$  と  $D^+$  を同一視し、 $Q$  が下に非有界のとき、 $i$  によって  $Q$  と  $D$  を同一視する。このとき、

- (1)  $Q$  が下に有界のとき、 $X < Y$  となる  $X, Y \in Q$  に対し、 $X + \overrightarrow{XY} = Y$ ；
- (2)  $Q$  が下に非有界のとき、任意の  $X, Y \in Q$  に対し、 $X + \overrightarrow{XY} = Y$ <sup>(註2)</sup>。

(註1) §2.5.6, §2.7.2, §2.8.2, §2.8.4

(註2)  $X+Z=Y$  とすると、 $X+(Z+Z)=Y+Z$  より  $\overrightarrow{XY} = \overrightarrow{Z(Z+Z)} = i(Z) = Z$ 。

### 3.5.8 系 $((Q, \leq), (D, \leq, +), (N, \leq, +, \times), \times, +)$

量  $(Q, \leq, +)$  とこれから導出される“差”の系  $(D, \leq, +)$  に対し、 $Q$  の要素  $X$  に対する  $D$  の要素  $x$  の作用 (“併進”)  $X+x$  を、つぎのように定義する：

$x = \overrightarrow{XY}$  となる  $Y$  が存在しないときは定義されない；存在するときは、 $X+x=Y$ 。

$Q$  が下に非有界のときは、作用  $+$  はつねに定義される。

つぎのことが成立<sup>(註)</sup>：

- (1)  $(X+x)+y$  が定義されれば  $X+(x+y)$  も定義されて、かつ

$$(X+x)+y = X+(x+Y) ;$$

- (2)  $X+0 = X$ ；

- (3)  $X+x$  が定義されるとき、

$$x > 0 \iff X < X+x.$$

また、 $X, Y \in Q$  に対し、

$$X+Y = X+i(Y).$$

特に、 $Q$  の内算法  $+$  は作用  $+$  で代行でき、不要とすることができる。

いま、 $(Q, \leq)$  ——  $(Q, \leq, +)$  ではない —— と  $((D, \leq, +), (N, \leq, +, \times), \times)$  が作用  $+$  でつながっている系を、 $((Q, \leq), ((D, \leq, +), (N, \leq, +, \times), \times), +)$  で表現する。

(註) (1)  $(X, x) + y$  が定義されるとき、 $x = \overrightarrow{XY}$ 、 $y = \overrightarrow{YZ}$  となる  $Y, Z \in Q$  が存在して、 $(X, x) + y = Z = X + \overrightarrow{XZ} = X + (x + y)$ 。

(2)  $X + 0 = X + \overrightarrow{XX} = X$ 。

(3)  $X + x$  が定義されるとき、 $x = \overrightarrow{XY}$  と書いて、 $X + x = Y$ 。また、 $x > 0$  は  $X < Y$  と同値。

### 3.6 内算法+が定義されていない場合

#### 3.6.1 $(Q, \leq)$ の条件

$Q$  が離散の場合には、つぎの何れかであると  
する：

(1) 下に有界。このとき

(1-1) “ペアノの公理” を満たす。

(1-2)  $X < (X \text{の後者})$ 。

(2) 下に非有界。このとき

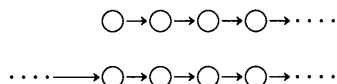
(2-1) (“ペアノの公理” に準ずる) つぎの  
条件を満たす：

1° 双射<sup>(註)</sup>  $f: Q \rightarrow Q$  がとれる—— $X \in Q$  に対し  $f(X)$  を  $X$  の後者と呼ぶ；

2°  $Q$  の部分集合  $Q'$  は、つぎの条件を満たすとき  $Q$  と一致している：《 $X \in Q'$  に対し、 $X$  の後者も、 $X$  を後者とする  $Y \in Q$  も  $Q'$  に属する》。

(2-2)  $X < (X \text{の後者})$ 。

これらの条件は、下に有界な  $Q$  と下に非有界な  $Q$  のそれぞれのイメージ



を述べたものである (§2.1.2 参照)。

$Q$  が稠密のときには、つぎの何れかであると  
する：

(1) 下に有界。このとき、群構造をもつ稠密度

$(D, \leq, +)$  と、 $(Q, \leq)$  の  $(D^+, \leq)$  の  
上への順序同型  $i$  がとれる。

(2) 下に非有界。このとき、群構造をもつ稠密度

$(D, \leq, +)$  と、 $(Q, \leq)$  の  $(D, \leq)$  の  
上への順序同型  $i$  がとれる。

(註) 関数  $f: X \rightarrow Y$  が “双射” (“全単射” とも

言う) であるとは、それが全射 (各  $y \in Y$  に対し  $f(x) = y$  となる  $x \in X$  が存在する) かつ単射 ( $f(x) = f(x')$  ならば  $x = x'$ ) であること。

#### 3.6.2 “差” の系

$(Q, \leq)$  から “差” の系  $((D, \leq, +), (N_{DR}, \leq, +, \times), \times)$  を導出する。

##### 3.6.2.1 $(Q, \leq)$ が離散の場合

各  $X \in Q$  にその後者を対応させる関数  $f: Q \rightarrow Q$  の  $n$  回の合成  $f^n$  に対し、 $f^n(X) = Y$  のことを “ $Y$  は  $X$  から上に  $n$ ”、 “ $X$  は  $Y$  から下に  $n$ ” と言い表わすことにする。

集積合  $Q \times Q$  の上の同値関係  $(X, Y) \sim (X', Y')$  を、つぎの条件で定義する：

(1)  $X < Y, X' < Y'$ 、かつ或る自然数  $n$  に対し  $Y, Y'$  はそれぞれ  $X, X'$  から上に  $n$ ；

(2)  $X > Y, X' > Y'$ 、かつ或る自然数  $n$  に対し  $Y, Y'$  はそれぞれ  $X, X'$  から下に  $n$ ；

(3)  $X = Y, X' = Y'$ 。

$\sim$  による  $Q \times Q$  の商集合を  $D$  で表わし、 $(X, Y) \in Q \times Q$  が属する同値類を  $\overrightarrow{XY}$  で表わす。また、 $\overrightarrow{XY}$  を、 $Y$  が  $X$  から上に  $n$  のとき “上に  $n$ ”、下に  $n$  のとき “下に  $n$ ”、 $X = Y$  のとき “零” と、それぞれ言い表わす。

$D$  の上の内算法  $x + y$  を、つぎのように定義する：

(1)  $x + y = y + x$ ；

(2)  $x$  が零のとき、 $x + y = y$ ；

(3)  $x$  が上に  $m$  のとき

(3-1)  $y$  が上に  $n$  のとき、 $x + y$  は上に  $m + n$ ；

(3-2)  $y$  が下に  $n$  のとき、

(3-2-1)  $m > n$  ならば  $x + y$  は上に  $m - n$ ；

(3-2-2)  $m = n$  ならば  $x + y$  は零；

(3-2-3)  $m < n$  ならば  $x + y$  は下に  $n - m$ 。

(4)  $x$  が下に  $m$  で  $y$  が下に  $n$  のとき、 $x + y$  は下に

$m + n$ 。

$D$  は  $+$  に関して可換群となる—— $\overrightarrow{XX}$  の形の元 (即ち、零) が零元； $\overrightarrow{XY}$  に対し  $\overrightarrow{YX}$  がこれの対称元、あるいは、上に  $n$  と下に  $n$  は互いに他の対称元。

$D$  の上の全順序関係  $x \leq y$  を、つぎのように定

する。

義される関係  $x < y$  に対する “ $x=y$  あるいは  $x < y$ ” として、定義できる：

- (1)  $x < y$  ならば  $-x > -y$ ；
- (2)  $x$  が零のとき、或る自然数  $n$  に対し、 $y$  は上に  $n$ ；
- (3)  $x$  が上に  $m$  のとき、或る自然数  $n > m$  に対して  $y$  は上に  $n$ ；

$D$  は  $+$  と  $\leq$  に関して、離散な順序群になっている。特に、離散量  $((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times)$  になっている。

### 3.6.2.2 $(Q, \leq)$ が稠密の場合

$(Q, \leq)$  は、群構造をもつ離散量  $((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times)$  と、 $(Q, \leq)$  の  $(D, \leq)$  の中への埋め込み  $i$  を随伴する——但し、 $i$  は、 $(Q, \leq)$  が下に有界のときは  $(D^+, \leq)$  の上への同型で、下に非有界のときは  $(D, \leq)$  の上への同型である (§3.6.1)。

いま、 $Q \times Q$  の上の同値関係  $(X, Y) \sim (X', Y')$  を、つぎの条件で定義する：

$$(-i(X)) + i(Y) = (-i(X')) + i(Y')$$

$\sim$  による  $Q \times Q$  の商集合を  $\hat{D}$  で表わし、 $(X, Y) \in Q \times Q$  の属する同値類を  $\overrightarrow{XY}$  で表わす。

$\hat{D}$  と  $D$  の間の 1 対 1 対応  $\phi : \hat{D} \rightarrow D$  が、

$$\phi(\overrightarrow{XY}) = (-i(X)) + i(Y)$$

と定義することで得られる<sup>(註1)</sup>。いま  $\phi$  によって  $\hat{D}$  と  $D$  を同一視する。このとき、つぎのことが成り立つ<sup>(註2)</sup>：

$$\begin{aligned} -\overrightarrow{XY} &= \overrightarrow{YX}; \\ \overrightarrow{XX} &= 0; \\ \overrightarrow{XY} > 0 &\iff X < Y. \end{aligned}$$

(註1)  $D$  の定義から、 $\phi$  は well-defined でかつ 1 対 1。また、 $x \in D^+$  と  $X \in Q$  に対し、 $Y = i^{-1}(i(X) + x)$  とおくと、 $\phi(\overrightarrow{XY}) = (-i(X)) + i(Y) = (-i(X)) + i(X) + x = x$ 、 $\phi(\overrightarrow{YX}) = (-i(Y)) + i(X) = (-i(X)) + (-x) + i(X) = -x$ 。また  $\phi(\overrightarrow{XX}) = 0$ 。よって、 $\phi$  は全射。

(註2)  $-\overrightarrow{XY} = -((-i(X)) + i(Y)) = (-i(Y)) + i(X) = \overrightarrow{YX}$ 。  $\overrightarrow{XX} = (-i(X)) + i(X) = 0$ 。  $\overrightarrow{XY} = (-i(x)) + i(Y) > 0$  は  $i(X) < i(Y)$  と同値、そして後者は  $X < Y$  と同値。

### 3.6.3 系 $((Q, \leq), ((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times), +)$

量  $(Q, \leq)$  とこれから導出される “差” の系  $((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times)$  に対し、 $Q$  の要素  $X$  に対する  $D$  の要素  $x$  の作用 (“併進”)  $X + x$  を、§3.5.8 のときと同様に定義する。

$(Q, \leq)$  と  $((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times)$  が作用  $+$  でつながっている系を、 $((Q, \leq), ((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times), +)$  で表現する。

### 3.7 量の一般形 $((Q, \leq), ((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times), +)$

これまでに登場して来た “量の系” のどれに対しても、 $((Q, \leq), ((D, \leq, +), (\mathbb{N}_{DR}, \leq, +, \times), \times), +)$  の解釈が立つ。そこで、これを量の一般形と定める。