

§1 命題論理と述語論理

§§1.1 命題論理

定義 1.1 (命題)

正しいか正しくないかを客観的に判断できる主張を命題という。P, Q, R, ... で表わされることが多い。

↑ proposition の頭文字

例 1.1

(1) P : 「 $1+1=2$ 」 は命題

(2) Q : 「 $1+1=3$ 」 は命題

定義 1.2 (真偽, 真理値)

命題が正しいとき真といい、正しくないとき偽という。真のとき T, 偽のとき F と略記し。真理値という。
↑ true ↑ false.

例 1.2

例 1.1 で P の真理値は T, Q の真理値は F.

定義 1.3 (否定)

命題 P に対して、「Pでない」という命題を P の否定といい、 $\neg P$ とかく。

例 1.3

例 1.1 の P, Q について

$\neg P$: 「 $1+1 \neq 2$ 」

$\neg Q$: 「 $1+1 \neq 3$ 」

定義 1.4 (真理表)

命題同士の真理値の対応関係を示した表を

真理表 という。

例 1.4

命題 P とその否定 $\neg P$ に関する真理表は次。

P	$\neg P$
T	F
F	T

定義 1.5 (論理和, 論理積)

命題 P, Q に対し。

「 P または Q 」を P と Q の **論理和** といい、「 $P \vee Q$ 」と書く。

「 P が Q 」を P と Q の **論理積** といい、「 $P \wedge Q$ 」と書く。

注意 1.1

記号 \vee, \wedge は別の意味で使うこともある。

例 1.5

真理表を書いてみる.

P	Q	$\neg P$	$\neg Q$	$P \vee Q$	$\neg(P \vee Q)$	$\neg P \wedge \neg Q$
T	T	F	F	T	F	F
T	F	F	T	T	F	F
F	T	T	F	T	F	F
F	F	T	T	F	T	T

① $\neg(P \vee Q)$ と $\neg P \wedge \neg Q$ の真理値は同じ.

定義 1.6 (同値)

命題 P, Q の真理値が等しいとき, P と Q は **同値** といい, " $P \iff Q$ " とか " $P \stackrel{\text{同値}}{\iff} Q$ " とかく.

定理 1.1 (de Morgan の法則)

命題 P, Q に対し.

(1) $\neg(P \vee Q) \iff \neg P \wedge \neg Q$

(2) $\neg(P \wedge Q) \iff \neg P \vee \neg Q$

定義 1.7 (含意, 条件命題)

命題 P, Q に対し $\neg P \vee Q$ を " $P \rightarrow Q$ " とかき.

「PならばQ」と読む. $P \rightarrow Q$ が真のとき.

" $P \Rightarrow Q$ " と書き, PはQの**十分条件**, QはPの**必要条件**という.

例 1.6

真理表を書いてみる

P	Q	$\neg P$	$P \rightarrow Q$ ($\neg P \vee Q$)	$\neg(P \rightarrow Q)$
T	T	F	T	F
T	F	F	F	T
F	T	T	T	F
F	F	T	T	F

① 「 $P \rightarrow Q$ 」の否定は「Pが成り立ち、Qが成り立たない」になる。

定理 1.2

命題 P, Q に対し.

$$\begin{aligned}
 \text{「} P \Leftrightarrow Q \text{」} &\Leftrightarrow \text{「} P \Rightarrow Q \text{」} \wedge \text{「} Q \Rightarrow P \text{」} \\
 &(\text{ } P \Rightarrow Q \text{ と } Q \Rightarrow P \text{ が成り立つ})
 \end{aligned}$$

証明

真理表を書けばよい.

P	Q	$P \Leftrightarrow Q$	$P \rightarrow Q$	$Q \rightarrow P$	$\overline{P \rightarrow Q} \wedge \overline{Q \rightarrow P}$
T	T	T	T	T	F
T	F	F	F	T	T
F	T	F	T	F	T
F	F	T	T	T	F

□

定義 1.8 (逆, 対偶)

命題 P, Q に対し 「 $Q \rightarrow P$ 」を「 $P \rightarrow Q$ 」の逆

「 $\neg Q \rightarrow \neg P$ 」を「 $P \rightarrow Q$ 」の対偶という。

定理 1.3命題 P, Q に対し

$$\lceil P \rightarrow Q \rceil \stackrel{\text{同値}}{\iff} \lceil \neg Q \rightarrow \neg P \rceil$$

証明

真理表を書いてみよう。□

§§ 1.2 述語論理

定義 1.9 (命題関数) X_1, \dots, X_n を集合とす。 $x_1 \in X_1, \dots, x_n \in X_n$ に対して命題 $p(x_1, \dots, x_n)$ が定まるとき、 $P = P(x_1, \dots, x_n)$ を **命題関数** という。例 1.7

次は命題関数である。

(1) $X =$ 数学科1年生全体, $x \in X$ $p(x)$: x は男子である。(2) $X = \mathbb{R}$, $x \in X$, $g(x)$: $x+3=1$ (3) $X = \mathbb{N}$, $Y = (0, \infty)$, $n \in X$, $\varepsilon \in Y$ $r(n, \varepsilon)$: $\frac{1}{n} < \varepsilon$.

定義 1.10 (全称命題)

命題関数 $p = p(x)$ ($x \in X$) に対し.

"任意の $x \in X$ に対して $p(x)$ である"

を " $\forall x \in X, p(x)$ " とかき、**全称命題** という.

例 1.8

① 例 1.7 の (1) で " $\forall x \in X, p(x)$ " は偽 (女子もいる)

$Y =$ お茶杯の学生全体.

" $\forall y \in Y, \neg p(y)$ " は真 (男子はいない)

② 例 1.7 の (2) で

" $\forall x \in \mathbb{R}, f(x)$ " は偽 ($x = -3$ のとき
 $f(-3) = -3 + 3 = 1$)

③ 例 1.7 の (3) で

" $\forall n \in \mathbb{X}, \forall \varepsilon \in \mathbb{Y}, \perp(n, \varepsilon)$ " は偽

($\varepsilon = 1, n = 1$ とすると $\perp(1, 1) = \frac{1}{1} < 1$)

定理 1.4

命題関数 $p = p(x, y)$ ($x \in X, y \in Y$) に対し.

$$\forall x \in X, \forall y \in Y, p(x, y) \stackrel{\text{同値}}{\iff} \forall y \in Y, \forall x \in X, p(x, y)$$

つまり) $\forall x, \forall y$ の順序は入れかえてよい.

定義 1.11 (存在命題)

命題関数 $p = p(x)$ ($x \in X$) に対し.

“ある $x \in X$ が存在して $p(x)$ である”

を “ $\exists x \in X \ p(x)$ ” と書き、**存在命題** という。

↑ s.t. (such that) を書くことが多い

例 1.9

例 1.7 の (1) $\exists x \in X \ p(x)$ は真.

例 1.8 の \forall に対し $\exists x \in Y \ p(x)$ は偽 (男子はいない)

例 1.7 の (2) $\exists x \in \mathbb{R} \ f(x)$ は真 ($x = -2$ のとき
 $f(-2) : -2 + 3 = 1$)

例 1.7 の (3) $\exists n \in \mathbb{N} . \exists \varepsilon \in (0, \infty) \ D(n, \varepsilon)$ は真
($\varepsilon = 2, n = 1$ とすると $D(1, 2) : \frac{1}{1} < 2$)

定理 1.5

命題関数 $p = p(x, y)$ ($x \in X, y \in Y$) に対し

$$\exists x \in X, \exists y \in Y \ p(x, y) \stackrel{\text{同値}}{\iff} \exists y \in Y, \exists x \in X \ p(x, y)$$

つまり $\exists x, \exists y$ の順序は入れかえてよい。

注意 1.2

定理 1.4, 1.5 より

“ $\forall x \in X, \forall y \in Y$ ” と “ $\forall x \in X, y \in Y$ ”

“ $\exists x \in X, \exists y \in Y$ ” と “ $\exists x \in X, y \in Y$ ”

と略記することができる。

注意1.3 (重要)

" $\forall x \in X, \exists y \in Y p(x,y)$ " を " $\exists y \in Y, \forall x \in X p(x,y)$ "

と交換しては: いけない. \exists と \forall の交換は一般にできない.

定理1.6 (de Morganの法則)

命題関数 $p=p(x)$ ($x \in X$) に対して.

(1) $\neg(\forall x \in X p(x)) \Leftrightarrow \exists x \in X \neg p(x)$
同値

\neg
二はかわらない

(2) $\neg(\exists x \in X p(x)) \Leftrightarrow \forall x \in X \neg p(x)$
同値

\neg
二はかわらない

<否定のつくり方>

$\forall \rightsquigarrow \exists$, $\exists \rightsquigarrow \forall$, $p(x) \rightsquigarrow \neg p(x)$
否定

例1.10 (ε-N論法)

$\{a_n\}_{n=1}^{\infty} \subset \mathbb{R}$: 数列, $a \in \mathbb{R}$.

$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$

\Leftrightarrow 任意の正数 ε に対して, ある自然数 $N \in \mathbb{N}$ とすると.

定義 任意の自然数 n に対して.

$n \geq N$ ならば $|a_n - a| < \varepsilon$.

(吹田.新保)

∀ と ∃ を使, 2 か < 2

∀ ε ∈ (0, ∞), ∃ N ∈ N, ∀ n ∈ N p(ε, N, n) :

(∀ ε > 0 とモカ<)

ε と N, n : n ≥ N ⇒ |a_n - a| < ε

lim a_n = a ではない.

⇔ ∃ ε ∈ (0, ∞), ∀ N ∈ N, ∃ n ∈ N ¬ p(ε, N, n)
Annotations: ε はかわらない, A ← E, E ← A, 否定を付けた.

¬ p(ε, N, n) ⇔ ¬ (n ≥ N) ∨ (|a_n - a| ≥ ε)

⇔ (n ≥ N) ∧ ¬ (|a_n - a| < ε)
Annotations: かつ

⇔ (n ≥ N) ∧ (|a_n - a| ≥ ε)

∴ lim a_n = a ではない

⇔ ∃ ε > 0. ∀ n ∈ N, ∃ n ∈ N s.t. (n ≥ N) ∧ (|a_n - a| ≥ ε)

§2 集合の濃度

§§2.1 集合の濃度

$$A = \{a, b, c, d, e\}, \quad B = \{\alpha, \beta, \gamma, \delta, \varepsilon\}$$

AとBの元の個数はどちらも5個.

これを数学の言葉でどう表現するか?

<アイデア>

$$C = \{1, 2, 3, 4, 5\} \quad \text{5個あることはわかっていることにする.}$$

$$f: C \rightarrow A$$

$$f(1) = a, \quad f(2) = b, \quad f(3) = c, \quad f(4) = d, \quad f(5) = e$$

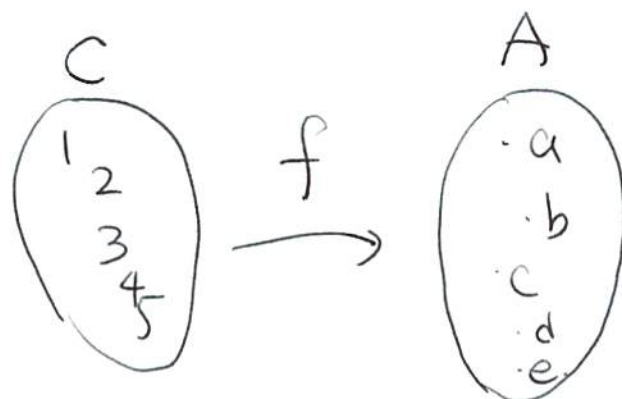
と定義すると、 f は全単射.

単射: Aのどの2つの元も番号がつかう.

$$(\forall n, m \in \mathbb{N} \text{ に対し } n \neq m \Rightarrow f(n) \neq f(m))$$

全射: Aのどの元にも番号がついている

$$(\forall y \in A \text{ に対し } \exists n \in C \text{ s.t. } f(n) = y)$$



定義 2.1 (濃度)

X, Y: 集合.

XとYの濃度が等しい

\Leftrightarrow 定義 \exists 全単射 $f: X \rightarrow Y$ が存在する.

記号

$X \sim Y, \#X = \#Y$: XとYの濃度が等しい.

- 縦が斜 (てんわはこつ) \rightarrow # : 番号記号. Number sign.
 - 横が斜 \rightarrow # : シャープ.
 - ナチュラルの線にのぼすとシャープ. \rightarrow ♯ : ナチュラル.
- } 音楽記号.

(cf. 「番号記号」 wikipedia 日本語)

また有限集合の場合.

$$\#A = \#C = \#\{1, 2, 3, 4, 5\} = 5$$

とかいたりする.

命題 2.1 (同値関係)

集合 A, B, C に対し、次が成り立つ.

$$(1) A \sim A.$$

$$(2) A \sim B \Rightarrow B \sim A$$

$$(3) A \sim B, B \sim C \Rightarrow A \sim C.$$

証明はレポートとする.

例 2.1

$$n \in \mathbb{N}, A = \{1, 2, \dots, n\}, B = \{1, 2, \dots, n, n+1\}$$

とすると $\#A = n, \#B = n+1$ であり.

$\#A \neq \#B$. (全単射 $f: A \rightarrow B$ が存在すると矛盾が示せる).

一般に **有限集合** A, B

に対し、 $A \subset B, A \neq B$ ならば.

$$\#A \neq \#B. \quad (\text{実際 } \#A < \#B)$$

無限集合についての濃度はそれほど自明ではない。

例 2.2

$$A = \{2n : n \in \mathbb{N}\} \text{ とおくと}$$

$$\#A = \#\mathbb{N}$$

証明

$f: \mathbb{N} \rightarrow A$ を $n \in \mathbb{N}$ に対し、

$f(n) := 2n$ とおくと f は全単射となる

ので $\#A = \#\mathbb{N}$.

1. (f が単射になること)

$\forall n, m \in \mathbb{N}$ に対し $f(n) = f(m)$ ならば

$$2n = 2m \text{ より } n = m.$$

2. (f が全射になること)

$\forall y \in A$ に対し、 $\exists n \in \mathbb{N}$ が存在して $y = 2n$

とかけます。よって $f(n) = 2n = y$ となる

□.

例 2.3

#N = #Z

理由

f: N -> Z を n ∈ N に対し

f(n) := (-1)^n [n/2]

と置く. ここで [n/2] は n/2 を越えない最大の整数 (Gauss 記号)

この f は全単射になっている. 実際.

f(1) = (-1)^1 [1/2] = 0, f(2) = (-1)^2 [2/2] = 1.

f(3) = (-1)^3 [3/2] = -1, f(4) = (-1)^4 [4/2] = 2

f(5) = (-1)^5 [5/2] = -2, ...

例 2.4

#N = #(N x N)

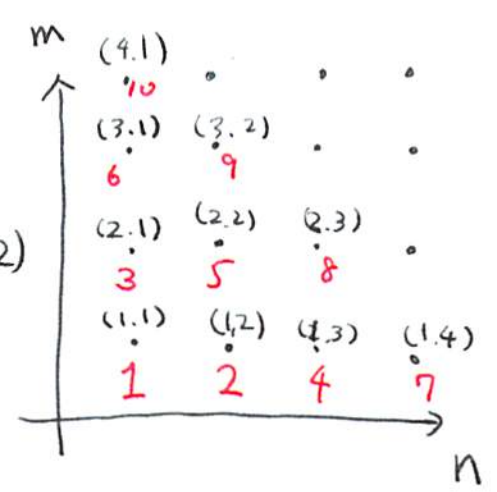
理由

f: N x N -> N を (n, m) ∈ N

に対し

f(n, m) := m + (n+m-1)(n+m-2)/2

で定めると f は全単射.



④つ折) $A \subset B$ であっても $\#A = \#B$ となることがある。

§§2.2 可算集合と非可算集合

$\#\mathbb{N} = \#\mathbb{Z} = \#(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$ であった。

定義 3.2 (可算集合)

$\#\mathbb{N} = \aleph_0$ 。(アレフゼロ)とかく。

$\#A = \aleph_0$ となる集合 A を **可算集合** という。

また、 A が有限集合か可算集合のとき、

たかだか可算集合 という。

例 2.5

A : 可算集合. $B \subset A$: 無限集合.

$\Rightarrow B$ は可算集合. i.e. $\#B = \aleph_0$.

たとえば $A = \mathbb{Z}$, $B = \{3n : n \in \mathbb{Z}\}$

いいかえりて、可算集合は(濃度において)

最小の無限集合。

例 2.6 (もう少し厳密な理由をあとでやる)

\mathbb{Q} は可算集合. i.e. $\#\mathbb{Q} = \aleph_0$.

(いいかげんな)理由. $\frac{p}{q} \in \mathbb{Q} \Leftrightarrow (p, q) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ とみなすと

$\mathbb{Q} \subset \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. \mathbb{Q} は無限集合で

$\#(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}) = \aleph_0$. よ) $\#\mathbb{Q} = \aleph_0$.

例2.7#R ≠ ℵ₀証明 (Cantorの対角線論法)

#Rが可算集合ならば $(0,1] \subset \mathbb{R}$ も
可算集合なので 全単射 $a: \mathbb{N} \rightarrow (0,1]$ が
存在する. そこで

$$a(n) = 0.a_{n1}a_{n2}a_{n3}\dots \quad (a_{ni} \text{ は } 0 \text{ から } 9 \text{ までの整数})$$

と無限小数でかくておこう. ただし

$$1 = 0.\dot{9} = 0.999\dots$$

$$0.2 = 0.1\dot{9} = 0.1999\dots \quad \text{とする.}$$

$$a(1) = 0.\underline{a_{11}}a_{12}a_{13}a_{14}\dots$$

$$a(2) = 0.a_{21}\underline{a_{22}}a_{23}a_{24}\dots$$

$$a(3) = 0.a_{31}a_{32}\underline{a_{33}}a_{34}\dots$$

$$a(4) = 0.a_{41}a_{42}a_{43}\underline{a_{44}}\dots$$

として, $n \in \mathbb{N}$ に対し

$$b_n = \begin{cases} 1 & a_{nn} = 0, 2, 4, 6, 8 \text{ のとき.} \\ 2 & a_{nn} = 1, 3, 5, 7, 9 \text{ のとき} \end{cases}$$

とおくと

$$b := 0.b_1b_2b_3\dots \in (0,1]$$

が定まる.

$b = a(n)$ となる $n \in \mathbb{N}$ は存在しない

(17)

(☹) $\forall n \in \mathbb{N}$ に 対して $a_{nn} \neq b_n$
 且) $a(n) \neq b$

従, て a が 全単射 であることに矛盾 \square .

④ この証明に使った、対角成分を選ぶ手法を
 Cantorの対角線論法 という。

定義 2.3 (非可算集合)

$\# \mathbb{R} = \aleph_1$ (アレフ) とかく。集 A がたか
 だか可算集合でないとき **非可算集合** という。

例 2.8

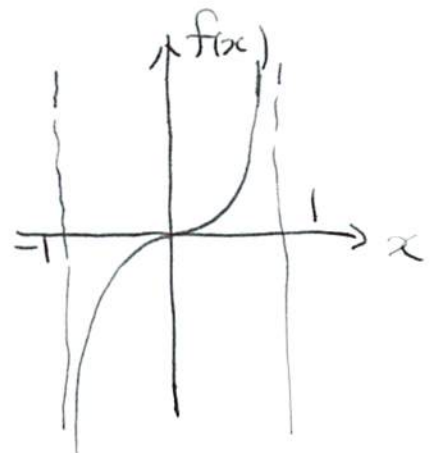
$$\# (-1, 1) = \aleph_1$$

理由

$f: (-1, 1) \rightarrow \mathbb{R}$ を $x \in (-1, 1)$ に対し

$$f(x) = \arctan\left(\frac{\pi x}{2}\right)$$

とおくと f は 全単射



例 2.9

$$\# \mathbb{R} = \#(\mathbb{R} \times \mathbb{R}) = \#(\mathbb{R}^2)$$

つまり) **濃度では次元を区別できない。**

例 2.10

$$\# \mathbb{R} \neq \# 2^{\mathbb{R}} = \# \{ A \subset \mathbb{R} \}$$

一般に 集合 X に対して $\# X \neq \# 2^X$

未解決問題 (連続体仮説)

例 2.7 により) $\aleph_0 \neq \aleph_1$ はわかっている。

では、非可算集合 B で

$$\aleph_0 < \#B < \aleph_1$$

なるものはあるか? (イミは来困、
(ない) が仮説)

結論 (1963, Cohen)

集合 B があってもなくても困ることはない。

§§ 2.3 Bernsteinの定理

$$A = \{a, b, c, d, e\}, \quad B = \{1, 2, 3\}$$

$$f: B \rightarrow A \in$$

$$f(1) = a, \quad f(2) = b, \quad f(3) = c$$

よお、 f は全射ではないが単射になる。

一般に有限集合 A, B に対し

$$\#A \leq \#B \Rightarrow \exists \text{単射 } f: A \rightarrow B \text{ が存在する.}$$

定義 2.4

X, Y : 集合

$$\#X \leq \#Y \stackrel{\text{定義}}{\iff} \exists \text{単射 } f: X \rightarrow Y \text{ が存在する.}$$

$$\#X < \#Y \stackrel{\text{定義}}{\iff} \#X \leq \#Y, \#X \neq \#Y.$$

$x, y, z \in \mathbb{R}$ に対し.

$$x \leq x, \quad \lceil x \leq y, y \leq z \Rightarrow x \leq z \rceil$$

が成り立つ。これは濃度についても成り立つ。

命題 2.2

X, Y, Z を集合とする

$$(1) \#X \leq \#X$$

$$(2) \#X \leq \#Y, \#Y \leq \#Z \Rightarrow \#X \leq \#Z.$$

証明

(1) $f: X \rightarrow X$ を $x \in X$ に対し $f(x) = x$ で定めると f は単射である。

(2) $\#X \leq \#Y, \#Y \leq \#Z$ とすると

単射 $f: X \rightarrow Y, g: Y \rightarrow Z$ が存在する。

このとき $g \circ f: X \rightarrow Z$ が単射となることを示せば $\#X \leq \#Z$ がわかる。

$\forall x_1, x_2 \in X$ に対し $g \circ f(x_1) = g \circ f(x_2)$ ならば

$g(f(x_1)) = g(f(x_2))$ より g は単射だから

$f(x_1) = f(x_2)$ 。次に f が単射より

$x_1 = x_2$ も成り立つ。よって。

$g \circ f$ は単射である

□

① $x, y \in \mathbb{R}$ に対し $x \leq y, y \leq x \Rightarrow x = y$ である。

これが濃度に関しても成り立つかは自明ではない。

定理 2.1 (Bernstein の定理)

集合 X, Y に対し

$$\#X \leq \#Y, \#Y \leq \#X \Rightarrow \#X = \#Y$$

が成り立つ。つまり、単射 $f: X \rightarrow Y$ と $g: Y \rightarrow X$ が存在すれば全単射 $F: X \rightarrow Y$ が存在する。

証明は難しい (内田 p. 29)

命題 2.2 と定理 2.1 より

1. $\#X \leq \#X$ (X : 集合)

2. $\#X \leq \#Y, \#Y \leq \#X \Rightarrow \#X = \#Y$
(X, Y : 集合)

3. $\#X \leq \#Y, \#Y \leq \#Z \Rightarrow \#X \leq \#Z$
(X, Y, Z : 集合)

が成り立つ。この " \leq " を **順序関係** という。

また \mathcal{U} = 集合全体 (universe) として。

(\mathcal{U}, \leq) を **半順序集合** という。

実は $X, Y \in \mathcal{U}$ に対し

$$\#X \leq \#Y \quad \text{または} \quad \#Y \leq \#X. \quad \text{---} (*)$$

のどちらかが成り立つ。半順序集合が $(*)$ の性質を持つとき、**全順序集合** という。

(\mathcal{U}, \leq) や (\mathbb{R}, \leq) は全順序集合である

例 2.11

$\#\mathbb{Q} = \#\mathbb{N}$ を Bernstein の定理を用いて示す。

$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q}$ を $f(n) = n$ ($n \in \mathbb{N}$) により

定めれば f は単射なので $\#\mathbb{N} \leq \#\mathbb{Q}$

次に $r \in \mathbb{Q}$ を既約分数 $r = \frac{p}{q}$ とおき、

$g: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ を $g(r) := (p, q)$ により

定義すると、これも単射になる (既約性より)

よって $\#\mathbb{Q} \leq \#(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z})$ だが

$$\#(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}) \stackrel{\uparrow}{=} \#(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) = \# \mathbb{N} \quad \begin{array}{c} \uparrow \\ \text{例 2.4} \end{array}$$

$\# \mathbb{Z} = \# \mathbb{N}$

より $\#\mathbb{Q} \leq \#\mathbb{N}$ となる。

よって Bernstein の定理より $\#\mathbb{Q} = \#\mathbb{N}$ である

□

§3 同値関係と商集合

$\triangle A$ と $\triangle B$ が合同 : $\triangle A \equiv \triangle B$.

この合同" \equiv "は次の性質をみたす

① 同じ三角形は合同

$$\triangle A \equiv \triangle A \quad (\text{反射律})$$

② $\triangle A$ と $\triangle B$ が合同なら $\triangle B$ と $\triangle A$ も合同

$$\triangle A \equiv \triangle B \Rightarrow \triangle B \equiv \triangle A \quad (\text{対称律})$$

③ $\triangle A$ と $\triangle B$ が合同, $\triangle B$ と $\triangle C$ が合同
なら $\triangle A$ と $\triangle C$ も合同.

$$\triangle A \equiv \triangle B, \triangle B \equiv \triangle C \Rightarrow \triangle A \equiv \triangle C$$

(推移律)

これにより, 三角形を分類できる. 物事を分類

するには, 2つのものがみたすかみたさないかの
規則を考えることが重要

§§3.1 同値関係

定義3.1 (同値関係)

X : 集合, $x, y \in X$ に対し.

$x \sim y$ か $x \not\sim y$ のどちらかが「つねに成り立つ」規則 " \sim " が与えられていて、次にみたるとき.

\sim を **同値関係** という.

$$(1) \text{ 反射律 } x \sim x \quad (\forall x \in X)$$

$$(2) \text{ 対称律 } x \sim y \Rightarrow y \sim x \quad (\forall x, y \in X)$$

$$(3) \text{ 推移律 } x \sim y, y \sim z \\ \Rightarrow x \sim z \quad (\forall x, y, z \in X)$$

例3.1

\mathbb{R} 内の等号 " $=$ " は同値関係

不等号 " \leq " は同値関係でない

(対称律をみたさない)

例3.2

X を \mathbb{R}^2 内の三角形全体 とする. このとき.

合同 " \cong " や 相似 " \sim " は同値関係

である.

例3.3

$p \in \mathbb{N}$ を素数とする. $x, y \in \mathbb{Z}$ に対し.

$$x \sim y \stackrel{\text{定義}}{\iff} \exists k \in \mathbb{Z} \text{ s.t. } x - y = kp$$

$$\iff x - y \text{ が } p \text{ でわり切れる.}$$

($x, y \in \mathbb{Z}$ でわったときの余りが同じ)

このとき, " \sim " は同値関係になる.

証明

(反射律) $\forall x \in \mathbb{Z}$ に対し, $x - x = 0 = 0p$ より,

$x \sim x$ が成り立つ.

(対称律) $\forall x, y \in \mathbb{Z}$ が $x \sim y$ をみたすならば

$\exists k \in \mathbb{Z}$ が存在して, $x - y = kp$. このとき,

$$y - x = -kp = (-k)p \text{ であり } -k \in \mathbb{Z} \text{ より}$$

$y \sim x$ が成り立つ.

(推移律) $\forall x, y, z \in \mathbb{Z}$ が $x \sim y, y \sim z$ をみたす

ならば, $\exists k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ が存在して

$$x - y = k_1 p, \quad y - z = k_2 p$$

となる. このとき,

$$x - z = (x - y) + (y - z) = k_1 p + k_2 p = (k_1 + k_2) p$$

であり, $k_1 + k_2 \in \mathbb{Z}$ だから, $x \sim z$ が成り立つ

□

この例3.3の同値関係は

$$x \equiv y \pmod{p}$$

でかくことが多い。

例3.4

$$\mathbb{R}[X] := \{a_0 + a_1X + \dots + a_nX^n : n \in \mathbb{N}_0, a_0, \dots, a_n \in \mathbb{R}\}$$

= 実数係数多項式全体.

$f, g \in \mathbb{R}[X]$ に対し.

$$f \sim g \stackrel{\text{定義}}{\iff} \exists h \in \mathbb{R}[X] \text{ s.t. } f - g = (X^2 + 1)h$$

$$\iff f - g \text{ が } X^2 + 1 \text{ で割り切れる.}$$

と置く. このとき " \sim " は同値関係になる.

証明

推移律のみ示す. $f, g \in \mathbb{R}[X]$ が $f \sim g$

ならば, $\exists h \in \mathbb{R}[X]$ が存在して.

$$f - g = (X^2 + 1)h \text{ である. このとき.}$$

$$g - f = (X^2 + 1)(-h) \text{ とするが } -h \in \mathbb{R}[X]$$

より $g \sim f$ が成り立つ

□.

§3.2 同値類と代表元

$n, m \in \mathbb{Z}$ に対し

$$n \equiv m \pmod{3} \Leftrightarrow n-m \text{ が } 3 \text{ で 割り切れる}$$

$$\Leftrightarrow n, m \text{ を } 3 \text{ で 割った 余りは 同じ.}$$

よて

$$\dots \equiv -8 \equiv -5 \equiv -2 \equiv 1 \equiv 4 \equiv 7 \equiv \dots \pmod{3}$$

これをあつめて、新しい集合を作る。

定義 3.2 (同値類, 代表元)

X : 集合, \sim : 同値関係, $x \in X$.

$$C(x) := \{y \in X : x \sim y\}$$

よて, $C(x)$ を x の **同値類**, x を **代表元** という。

注意 3.1

記号 $C(x)$ は内田 (参考書) に従っている。

同値類に対する共通の記号はなさそう。

例 3.5

\mathbb{Z} 上の同値関係 $\equiv \pmod{3}$ に対し

$$\begin{aligned}
C(1) &= \{n \in \mathbb{Z} : 1 \equiv n \pmod{3}\} \\
&= \{\dots, -5, -2, 1, 4, 7, 10, \dots\} \\
&= \{3m+1 : m \in \mathbb{Z}\}
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
C(2) &= \{n \in \mathbb{Z} : 2 \equiv n \pmod{3}\} \\
&= \{\dots, -7, -4, -1, 2, 5, 8, \dots\} \\
&= \{3m+2 : m \in \mathbb{Z}\}
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
C(3) &= \{n \in \mathbb{Z} : 3 \equiv n \pmod{3}\} \\
&= \{3m : m \in \mathbb{Z}\}
\end{aligned}$$

$\because 3 \mid 0 \implies 0 \equiv 3 \pmod{3}$ より $0 \in C(3)$ だが

$$\begin{aligned}
C(0) &= \{n \in \mathbb{Z} : 0 \equiv n \pmod{3}\} \\
&= \{n \in \mathbb{Z} : \exists k \in \mathbb{Z} \text{ s.t. } \underline{n-0 = 3k}\} \\
&\qquad\qquad\qquad \Downarrow \\
&\qquad\qquad\qquad n-3 = 3(k-1) \\
&= \{n \in \mathbb{Z} : 3 \equiv n \pmod{3}\} = C(3)
\end{aligned}$$

また $2 \not\equiv 1 \pmod{3}$ より $2 \notin C(1)$ だが

\therefore $C(1) \cap C(2) = \emptyset$ とは

① もし $n \in C(1) \cap C(2)$ ならば

$$\exists k_1, k_2 \in \mathbb{Z} \text{ s.t. } n = 3k_1 + 1 = 3k_2 + 2.$$

従って $3(k_1 - k_2) = 1$ となるが、左辺は3で

割り切れ、右辺は3で割り切れないので矛盾 \square .

より一般に次が成り立つ。

定理 3.1

X : 集合. \sim : 同値関係. $x, y \in X$.

$$(1) x \sim y \implies C(x) = C(y)$$

$$(2) x \not\sim y \implies C(x) \cap C(y) = \emptyset.$$

証明

1. $x \sim y$ とし、 $C(x) = C(y)$ を示す。

$\forall z \in C(x)$ に対し、 $z \sim x$. 仮定より $x \sim y$ だから
推移律と対称律により

$$z \sim x \sim y \quad \text{i.e.} \quad z \sim y.$$

従って $z \in C(y)$ より $C(x) \subset C(y)$.

$C(y) \subset C(x)$ も同様.

2. $x \not\sim y$ とし、 $C(x) \cap C(y) = \emptyset$ を

背理法で示す。

もし $z \in C(x) \cap C(y)$ が存在すると、 $x \in C(x)$ かつ $x \in C(y)$ より $z \sim x$ かつ $z \sim y$ が成り立つ。

よって推移律と対称律より

$$x \sim z \sim y \quad \text{i.e.} \quad x \sim y.$$

となり $x \neq y$ に矛盾する \square .

定理 3.1 の意味は次の節で説明する。

例 3.6

$\mathbb{R}[X]$ に対し、例 3.4 の同値関係 \sim を考える。

$X^2 + X + 1 \in \mathbb{R}[X]$ に対し $X \sim X^2 + X + 1$ だから

$$C(X^2 + X + 1) = C(X).$$

$X^2 + 2 \in \mathbb{R}[X]$ に対し $X^2 + 2 \sim 1$ だから

$$C(X^2 + 2) = C(1)$$

一般に $f \in \mathbb{R}[X]$ に対し、 $\exists aX + b \in \mathbb{R}[X]$ が存在して

$$f \sim aX + b$$

となることが知られている。(環論と単因子論
剰余環と約数の話)

とくに、定理 3.1 から $f \in \mathbb{R}[X]$ の同値類 $C(f)$ の代表元として、1次多項式 $aX + b \in \mathbb{R}[X]$ がとれて

$$C(f) = C(aX + b) \quad \text{とできる。}$$

§§ 3.3 商集合

\mathbb{Z} 上の同値関係 $\equiv (\text{mod } 3)$ に対し.

$$\mathbb{Z} = C(0) \cup C(1) \cup C(2) \quad (*)$$

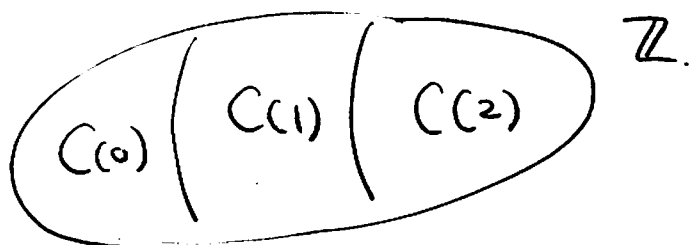
が成り立つ.

(\because 整数を3で割ると、余りは0か1か2)

さらに

$$C(n) \cap C(m) = \emptyset \quad \left(\begin{array}{l} n, m = 0, 1, 2 \\ n \neq m \end{array} \right)$$

となるから (*) の右辺は \mathbb{Z} を3つにわけている



そこで

$$\mathbb{Z}_3 := \{ C(0), C(1), C(2) \}$$

と定める. 同値類を集合の元とみて.

新しい集合をつくることができる.

定義 3.3 (商集合)

X : 集合, \sim : 同値関係

$$X/\sim := \{C(x) : x \in X\}$$

と定義する. X/\sim を X の \sim による **商集合** という.

$\mathbb{Z}_3 = \mathbb{Z}/\cong (\text{mod } 3)$ である. 実際,

$$C(1) = C(4) = C(7) = \dots$$

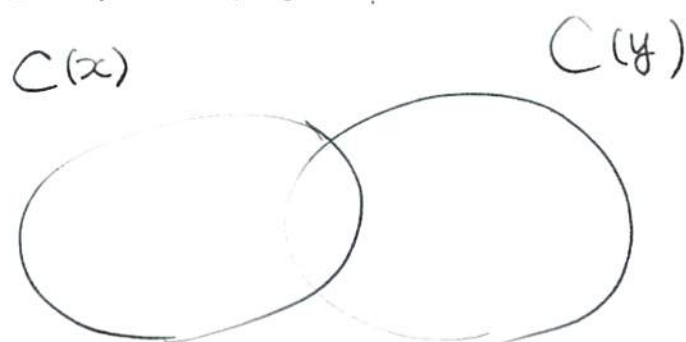
だったことに注意する.

⑩ 定理 3.1 の意味.

$$x \sim y \Rightarrow C(x) = C(y)$$

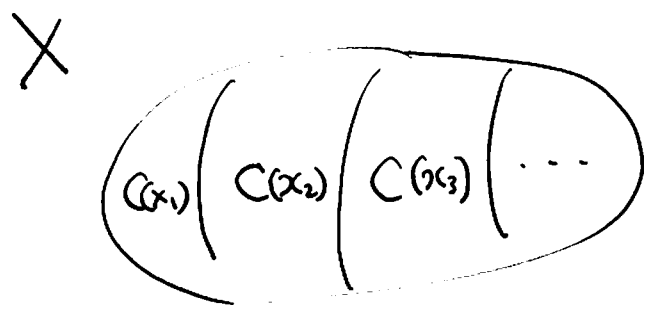
$$x \not\sim y \Rightarrow C(x) \cap C(y) = \emptyset$$

$\therefore C(x) \neq C(y)$ から $C(x) \cap C(y) \neq \emptyset$ ということはない.



こういうこと
はない.

よて X/\sim は X を互いに交わらない
部分集合に分割している



例3.7

\mathbb{Z} 上の同値関係 $\equiv \pmod{5}$ に対し.

$$\begin{aligned} \mathbb{Z}_5 = \mathbb{Z}/\equiv \pmod{5} &= \{C(n) : n \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{C(0), C(1), C(2), C(3), C(4)\} \\ &= \{C(5), C(6), C(7), C(8), C(9)\} \\ &= \{C(10), \dots, C(9), C(10)\} \\ &\quad \uparrow C(10) = C(5) = C(10) \\ &\quad \text{なので、同じ元がいくつもある。} \end{aligned}$$

$\phi : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_5 \ni n \in \mathbb{Z}$ に対し

$$\phi(n) = C(n)$$

とあくと. ϕ は全射になる.

☺ $C(n) \in \mathbb{Z}_5$ に対し. $\phi(n) = C(n)$ である



定義 3.4 (射影)

X : 集合, \sim : 同値関係

$$\begin{array}{ccc} \phi: X & \longrightarrow & X/\sim \\ \downarrow & & \downarrow \\ x & \longmapsto & C(x) \end{array}$$

を X から X/\sim への **自然な射影** という
(Canonical projection)

例 3.8

$\mathbb{R}[X]$ に対し, 例 3.4 の同値関係 \sim を考える.

このとき,

$$\begin{aligned} \mathbb{R}[X]/\sim &= \{ C(f) : f \in \mathbb{R}[X] \} \\ &\stackrel{\uparrow}{=} \{ C(a+bX) : a, b \in \mathbb{R} \} \end{aligned}$$

$f \sim a+bX$ となる $a, b \in \mathbb{R}$ があ.

この \sim は X^2+1 での余りが等しいといふ位
だったので $\mathbb{R}[X]/(X^2+1) := \mathbb{R}[X]/\sim$ とかく.

$\mathbb{R}[X]$ から $\mathbb{R}[X]/(X^2+1)$ への自然な射影 ϕ は,
 $f \in \mathbb{R}[X]$ に対し

$$\phi(f) = C(f) = C(a+bX) \quad (f \sim a+bX)$$

となる.

§3.4. 同値類による計算と well-defined.

$\mathbb{Z}_3 = \{C(0), C(1), C(2)\}$ であった.

問 3でわると1余り数を a . 2余り数を b とすると
 $a+b$ を3でわった余りは?

答 $\exists n, m \in \mathbb{N}$ s.t. $a=3n+1$, $b=3m+2$ と
できると

$$\begin{aligned} a+b &= (3n+1) + (3m+2) = 3n+3m+3 \\ &= 3(n+m+1) \end{aligned}$$

より $a+b$ は3でわると余りは0. \square

この計算の key point は $1+2=3$ が3でわりきれること
(余り0) を注意すればよい. だから

$$C(1) + C(2) := C(3) = C(0)$$

と定義すればよいのでは?

困ること

$$C(1) = C(4), \quad C(2) = C(5).$$

$$C(1) + C(2) = C(1+2) = C(3)$$

$$C(4) + C(5) = C(4+5) = C(9)$$

このとき $C(3) = C(9)$ か? 他の場合は?

つまり, 代表元をかえたときに, でてくる答えは

同じものか?

<問題を整理する>

$$\left. \begin{array}{l} a \equiv a' \pmod{3} \quad \text{i.e.} \quad C(a) = C(a') \\ b \equiv b' \pmod{3} \quad \text{i.e.} \quad C(b) = C(b') \end{array} \right\} (*)$$

$$\Rightarrow a+b \equiv a'+b' \pmod{3}$$

$$\text{i.e.} \quad C(a+b) = C(a'+b')$$

は成り立つか?

証明

$$a \equiv a' \pmod{3} \text{ により } \exists n \in \mathbb{N} \text{ s.t.}$$

$$a - a' = 3n,$$

$$b \equiv b' \pmod{3} \text{ により } \exists m \in \mathbb{N} \text{ s.t.}$$

$$b - b' = 3m. \quad \text{と成り立つか?}$$

$$\begin{aligned} (a+b) - (a'+b') &= (a-a') + (b-b') \\ &= 3n + 3m = 3(n+m) \end{aligned}$$

$$\text{よって, 必ず } a+b \equiv a'+b' \pmod{3} \quad \square$$

$$\Rightarrow \text{よって } C(a), C(b) \in \mathbb{Z}_3 \quad (= \mathbb{Z}/3\mathbb{Z})$$

$$C(a) + C(b) := C(a+b) \quad (**)$$

と定義できる.

このとき、 $(**)$ の定義は、 $(*)$ から a, b のとり方に依らずに定まる。このとき $(**)$ の定義は **well-defined** であるという。
↑
 ...和決はなさる。

例3.7

$C(a), C(b) \in \mathbb{Z}_5$ に対し、 $C(a)$ と $C(b)$ のかけ算を

$$C(a) \cdot C(b) = C(ab)$$

で定義したとき、well-defined であることを示す。
 すなわち、

$$a \equiv a' \pmod{5}, b \equiv b' \pmod{5}$$

$$\Rightarrow ab \equiv a'b' \pmod{5}$$

を示す。

$$a \equiv a', b \equiv b' \pmod{5} \text{ より}$$

$$\exists n, m \in \mathbb{N} \text{ s.t.}$$

$$a - a' = 5n \quad \text{i.e.} \quad a = a' + 5n$$

$$b - b' = 5m \quad \text{i.e.} \quad b = b' + 5m$$

とできる。従って

$$\begin{aligned}
 ab &= (a' + 5n)(b' + 5m) \\
 &= a'b' + 5a'm + 5b'n + 25mn. \\
 &= a'b' + 5(a'm + b'n + 5mn)
 \end{aligned}$$

i.e.

$$ab - a'b' = 5(a'm + b'n + 5mn)$$

∴ $ab \equiv a'b' \pmod{5}$ となる.

一般に素数 p と $C(a), C(b) \in \mathbb{Z}_p$ に対し

$$C(a) + C(b) := C(a+b)$$

$$C(a) \cdot C(b) := C(ab)$$

とあくと、この定義は well-defined になる
(実は p は素数でなくてもよい). p が素数のとき、

$$C(a) \neq C(0), C(b) \neq C(0) \text{ ならば}$$

$$C(a) \cdot C(b) \neq C(0) \text{ ができる. いいかえり}$$

$$C(a) \cdot C(b) = C(0) \Rightarrow C(a) = 0 \text{ または } C(b) = 0$$

となる. p が素数でないときは、この性質は成り立たない.

§3.5 応用, \mathbb{C} や \mathbb{R} の構成まとめ

- ① $\mathbb{R}[X]$ から \mathbb{C} が作れる
- ② 有理 Cauchy 列から \mathbb{R} が作れる.

< $\mathbb{R}[X]$ から \mathbb{C} を作る >

$f \in \mathbb{R}[X]$ に対し.

$$\bar{f} := C(f) = \{h \in \mathbb{R}[X] : f-h \text{ は } (X^2+1) \text{ で割りきれ}\}$$

となく, 例 3.4 の同値関係 \sim を考える.

1. $f, g \in \mathbb{R}[X]$ に対し.

$$\bar{f} + \bar{g} := \overline{f+g}$$

と定義すると, この定義は well-defined (レポート)

2. $f, g \in \mathbb{R}[X]$ に対し.

$$\bar{f} \cdot \bar{g} := \overline{fg}$$

と定義すると, この定義は well-defined (レポート)

3. $a, b, c, d \in \mathbb{R}$ 1-変数

$$f(x) = a + bX, \quad g(x) = c + dX$$

よおく. このとき.

$$\begin{aligned} f(x) + g(x) &= (a + bX) + (c + dX) \\ &= (a + c) + (b + d)X \end{aligned}$$

よ(1)

$$\overline{f+g} = \overline{(a+c) + (b+d)X}$$

よ(3)で. $i = \sqrt{-1}$ として $a + bi, c + di$ 1-変数

$$(a + bi) + (c + di) = (a + c) + (b + d)i$$

よなるから. $\overline{f+g}$ によおくにている

($\overline{f+g}$ で横線を消して $X = i$ としてみよ).

4. 3. と同じ記号の下で $\overline{f \cdot g}$ を計算する.

$$\begin{aligned} f(x)g(x) &= (a + bX)(c + dX) \\ &= ac + (ad + bc)X + bdX^2 \\ &= (ac - bd) + (ad + bc)X \\ &\quad + \underbrace{bd(X^2 + 1)} \end{aligned}$$

よ(1)

$$\overline{f \cdot g} = \overline{(ac - bd) + (ad + bc)X}$$

これを無理数理出してみる.
 ($X^2 + 1$ でわったと覚えておけ)

と3で

$$\begin{aligned}(a+bi)(c+di) &= ac + (ad+bd)i + bdi^2 \\ &= (ac-bd) + (ad+bd)i\end{aligned}$$

よ) $\bar{z} \cdot \bar{w}$ によく似ている。

3. 4. の主張していることは。

「 \mathbb{C} 上の計算 (たし算, かけ算) と $\mathbb{R}[X]/(X^2+1)$ 上の計算
へ 専門用語で 同型 という。
 (たし算, かけ算) は同じ」である。

さらに写像

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{C} & \xrightarrow{\quad} & \mathbb{R}[X]/(X^2+1) \\ \downarrow & & \downarrow \\ a+bi & \longmapsto & \overline{a+bX} \end{array}$$

は全単射となる。(各自) このことから。

\mathbb{C} と $\mathbb{R}[X]/(X^2+1)$ は同じものとみることができ。

$\mathbb{R}[X]/(X^2+1)$ は \mathbb{R} しか使っていないから。

このことによ) \mathbb{R} から \mathbb{C} が作れたことになる。

この話題は代数学(群, 環, 体)を勉強
すると, もっとすっきりした形で説明することができる.

< \mathbb{Q} から \mathbb{R} を作る >

$$X = \{ \{a_n\}_{n=1}^{\infty} : \text{Cauchy列}, a_n \in \mathbb{Q} (\forall n \in \mathbb{N}) \}$$

とおく. つまり X は有理 Cauchy 列全体.

$$\left(\begin{array}{l} \{a_n\}_{n=1}^{\infty} \text{ が Cauchy 列} \\ \Leftrightarrow \forall \varepsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \text{ s.t. } \forall n, m \in \mathbb{N} \\ \text{定義} \quad n, m \geq N \Rightarrow |a_n - a_m| < \varepsilon \end{array} \right)$$

困ったこと

Cauchy 列 \Rightarrow 収束列

はどうやって示せばよいか?

① \mathbb{Q} では成り立たない

$$\begin{array}{ccccccccc} 1, & 1.4, & 1.41, & 1.414, & \dots, & \rightarrow & \sqrt{2} \\ \uparrow & \uparrow & \uparrow & \uparrow & & & \uparrow \\ \mathbb{Q} & \mathbb{Q} & \mathbb{Q} & \mathbb{Q} & & & \mathbb{A} \\ & & & & & & \mathbb{Q} \end{array}$$

\mathbb{Q} と \mathbb{R} が どう違うかはっきりさせる必要がある.

$\{a_n\}_{n=1}^{\infty}, \{b_n\}_{n=1}^{\infty} \in X$ が $\{a_n\}_{n=1}^{\infty} \sim \{b_n\}_{n=1}^{\infty}$

$$\Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} (a_n - b_n) = 0 \quad \left(\begin{array}{l} \text{これは } \mathbb{Q} \text{ の範囲で} \\ \text{定義できる} \end{array} \right)$$

\sim は同値関係となる (レポート). \mathbb{Q} のとき.
高集合 X/\sim を \mathbb{Q} の完備化という. \mathbb{R} として.
 X/\sim を \mathbb{R} と 定義する.

理由

$$a_1 = 1, a_2 = 1.4, a_3 = 1.41, a_4 = 1.414, \dots$$

$$\Rightarrow \sqrt{2} = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n.$$

このとき. $\sqrt{2} = \bigcap (\{a_n\}_{n=1}^{\infty})$ (in X/\sim)
とみ直す.

$$b_1 = 1, b_2 = 1.41, b_3 = 1.4142, b_4 = 1.414213, \dots$$

$$\text{よして} \sqrt{2} = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n \text{ であるから } \sqrt{2} = \bigcap (\{b_n\}_{n=1}^{\infty}).$$

このとき.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} (a_n - b_n) = \sqrt{2} - \sqrt{2} = 0$$

$$\text{よ} 1) \{a_n\}_{n=1}^{\infty} \sim \{b_n\}_{n=1}^{\infty} \text{ である}$$

$$\sqrt{2} = \bigcap (\{a_n\}_{n=1}^{\infty}) = \bigcap (\{b_n\}_{n=1}^{\infty}).$$

定理

\mathbb{R} 上の Cauchy 列は収束列となる.

§4 選択公理とその周辺

$\{A_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}$: 集合族, Λ : 添字集合

(わかりにくければ $\Lambda = \mathbb{N}$ としてよい)

$$\prod_{\lambda \in \Lambda} A_\lambda = \{f: \Lambda \rightarrow \bigcup_{\lambda \in \Lambda} A_\lambda, \forall \lambda \in \Lambda \text{ に対し } f(\lambda) \in A_\lambda\}$$

($\Lambda = \mathbb{N}$ のときは $a_1 \in A_1, a_2 \in A_2, a_3 \in A_3, \dots$ に対し
 $(a_1, a_2, a_3, \dots) \in \prod_{n \in \mathbb{N}} A_n = A_1 \times A_2 \times A_3 \times \dots$ と思えばよい)

選択公理

$$\forall \lambda \in \Lambda \text{ に対し } A_\lambda \neq \emptyset \Rightarrow \prod_{\lambda \in \Lambda} A_\lambda \neq \emptyset$$

定理 4.1

次は同値

- (1) 選択公理が成り立つ
- (2) 帰納的半順序集合は極大元を持つ (Zornの補題)
- (3) すべての集合は、ある半順序を考慮することで
整列集合とできる (整列可能定理)

この節の目標.

Zornの補題. 整列可能定理の主張を理解する.

§§ 4. 1 Zornの補題

<順序関係>

定義 4.1 (半順序集合)

X : 集合. $x, y \in X$ に対し, $x \leq y$ または $x \not\leq y$ のどちらかが成り立つ規則 " \leq " が与えられていて, 次をみたるとき " \leq " を **半順序** といい, (X, \leq) を **半順序集合** という:

- (1) (反射律) $x \leq x \quad (\forall x \in X)$
- (2) (反対称律) $x \leq y \Rightarrow y \leq x \quad (\forall x, y \in X)$
- (3) (推移律) $x \leq y, y \leq z \Rightarrow x \leq z \quad (\forall x, y, z \in X)$

例 4.1

(\mathbb{R}, \leq) は半順序集合.

例 4.2

\mathcal{A} を集合全体としたとき, (\mathcal{A}, \subset) は半順序集合

例4.3

\leq を \mathbb{R} の不等式としたとき、 (\mathbb{C}, \leq) は
半順序集合ではない ($i \leq 1$ などの位がない)

定義4.2 (全順序集合)

(X, \leq) : 半順序集合が **全順序集合**

$\Leftrightarrow \forall x, y \in X$ に対し $x \leq y$ または $y \leq x$
定義 のどちらかが成り立つ。

例4.4

(\mathbb{R}, \leq) は全順序集合。

例4.5

$(\mathcal{P}(A), \subset)$ は全順序集合ではない
($A = \{1, 2, 3\}$, $B = \{3, 4\}$ とすると)
 $A \not\subset B$ かつ $B \not\subset A$)

定義4.3 (上界, 下界, 上限, 下限)

(X, \leq) : 半順序集合, $A \subset X$.

① $y \in X$ が A の **上界** (resp. **下界**)

$\Leftrightarrow \forall a \in A$ に対し $a \leq y$ (resp. $y \leq a$)
定義

① $y \in X$ が A の最大元 (resp. 最小元)

\Leftrightarrow 「 $y \in A$ 」 \rightarrow 「 $\forall a \in A$ に対し $a \leq y$ (resp. $y \leq a$)」
定義

このとき $y = \max A$ (resp. $y = \min A$) とかく。

② $y \in X$ が A の上界 (resp. 下界)

\Leftrightarrow $y = \exists \min \{ x \in X : x \text{ は } A \text{ の上界} \}$
定義
 (resp. $y = \exists \max \{ x \in X : x \text{ は } A \text{ の下界} \})$

例 4.6

(\mathbb{R}, \leq) , $[0, 1) \subset \mathbb{R}$ に対し

$$\begin{aligned} \{ x \in \mathbb{R} : x \text{ は } [0, 1) \text{ の上界} \} &= \{ x \in \mathbb{R} : \forall y \in [0, 1), y \leq x \} \\ &= [1, \infty) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \{ x \in \mathbb{R} : x \text{ は } [0, 1) \text{ の下界} \} &= \{ x \in \mathbb{R} : \forall y \in [0, 1), x \leq y \} \\ &= (-\infty, 0] \end{aligned}$$

よって

$$\sup [0, 1) = \min [1, \infty) = 1$$

$$\inf [0, 1) = \max (-\infty, 0] = 0$$

<Zornの補題>

定義4.4 (帰納的)

(X, \leq) : 半順序集合が **帰納的**

\Leftrightarrow $\forall Y \subset X$ に対し
定義

(Y, \leq) : 全順序集合 $\Rightarrow Y$ は上界を持つ.

① 直観的には. どんな全順序部分集合の元より大きな元があるということ

定義4.5 (極大元)

(X, \leq) : 半順序集合

$a \in X$ が **極大元**

\Leftrightarrow $\nexists x \in X$ s.t. $a \leq x$ かつ $a \neq x$.

① 直観的には. $a < x$ となる $x \in X$ はないということ.

定理4.2 (Zornの補題)

(X, \leq) : 帰納的半順序集合

$\Rightarrow \exists a \in X$ 極大元.

注意 4.1

Zorn の補題は 存在を証明するときによく使われることが多い。

§§4.2 整列可能定理

定義 4.6 (整列集合)

(X, \leq) : 半順序集合が **整列集合**

$\Leftrightarrow \forall A \subset X$ に対し $\exists \min A$.

① 直観的には $A \subset X$ が「小さい順に並べられる」ということ。
 $a_1 = \min A, a_2 = \min (A \setminus \{a_1\}), a_3 = \min (A \setminus \{a_1, a_2\}), \dots$
 とすれば $A = \{a_1, a_2, a_3, \dots\}$ と小さい順に並べられる。

命題 4.1

(X, \leq) : 整列集合 $\Rightarrow (X, \leq)$: 全順序集合

証明

$\forall x, y \in X$ に対し $A = \{x, y\} \subset X$ とすると、 (X, \leq) は整列集合だから $\min A = \min \{x, y\}$ がある。

$x = \min A$ ならば $y \in A$ に対し $x \leq y$.

$y = \min A$ ならば $x \in A$ に対し $y \leq x$

ゆえ、 $x \leq y$ か $y \leq x$ のどちらかが成り立つから

(X, \leq) は全順序集合である □

よて命題 4.1 51)

(X, \leq) : 整列集合 $\Rightarrow (X, \leq)$: 全順序集合
 $\Rightarrow (X, \leq)$: 半順序集合

例 4.7

(\mathbb{N}, \leq) は 整列集合 ($\forall A \subset \mathbb{N}$ に対し、最小元はある)

例 4.8

$(\mathbb{Z}, \leq), (\mathbb{Q}, \leq), (\mathbb{R}, \leq)$ は 整列集合でない
(たとえば $(-\infty, 0] \subset \mathbb{R}$ に 最小元は存在しない)

定理 4.3 (整列可能定理)

X : 集合 (なんでもよい)

\Rightarrow ある X 上の半順序 " \leq " が存在して
 (X, \leq) は 整列集合にできる.

④ たとえば、 \mathbb{C} には \mathbb{R} の不等式による順序は定義できないが、別の 整列集合となる順序 " \leq " が あることを 定理 4.3 は主張している。ただし、その順序が役に立つかは別の問題である。