

# Topic Note: 述語論理

tomixy

2025 年 5 月 21 日

## 目次

命題関数	1
すべての～	2
ある～	3
「すべての～」と「ある～」	4
$\forall$ と $\exists$ を含んだ式の同値変形	4
$\forall$ と $\exists$ の否定	5

\* \* \*

## 命題関数

これまで、たとえば「1234567891 は素数である」というような**命題**を扱ってきた

ここで、たとえば  $x$  が自然数全体を動くとき、「 $x$  は素数である」という形の主張を**命題関数**と呼ぶ

命題は記号  $p$  で表されたのに対し、命題関数は  $p(x)$  と書く

命題関数  $p(x)$  は、 $x$  の値に応じて主張が変わり、真理値が変化していく

命題関数  $p(x)$  の  $x$  は、**変数**と呼ばれる

命題関数  $p(x)$  の変数は、実数や自然数のような数以外に、直線とか地図のような数学的対象や一般的概念をとる

\* \* \*

## すべての～

命題関数  $p(x)$  に対して、「すべての  $x$  について  $p(x)$  である」という命題を

$$\forall x p(x)$$

と表す

「すべての～について〇〇である」は、

- 「すべての～は〇〇である」
- 「任意の～について〇〇である」
- 「任意の～は〇〇である」

と表すこともある

$\forall$  という記号は、「all (すべての～)」や「any (任意の～)」の頭文字の A を逆さにしたものに由来する

\* \* \*

変数  $x$  が  $x = a_1, a_2, \dots, a_n$  という有限個の値をとるとき、「すべての  $x$  について  $p(x)$  である」というのは、

$p(a_1)$  であり、かつ、 $p(a_2)$  であり、かつ、 $\dots$ 、かつ、 $p(a_n)$  である

ということに他ならない

言い換えると、

$$\forall x p(x) = p(a_1) \wedge p(a_2) \wedge \dots \wedge p(a_n)$$

ということになる

\* \* \*

ある～

命題関数  $p(x)$  に対して、「ある  $x$  について  $p(x)$  である」という命題を

$$\exists x p(x)$$

と表す

「ある～について〇〇である」は、

- 「ある～は〇〇である」
- 「ある～が存在して〇〇である」
- 「〇〇であるような～が存在する」

と表すこともある

$\exists$  という記号は、「exists（存在する）」の頭文字の E を逆さにしたものに由来する

\* \* \*

変数  $x$  が  $x = a_1, a_2, \dots, a_n$  という有限個の値をとるとき、「ある  $x$  について  $p(x)$  である」というのは、

$p(a_1)$  であるか、あるいは、 $p(a_2)$  であるか、あるいは、 $\dots$ 、あるいは、 $p(a_n)$  である

ということに他ならない

言い換えると、

$$\exists x p(x) = p(a_1) \vee p(a_2) \vee \dots \vee p(a_n)$$

ということになる

\* \* \*

## 「すべての～」と「ある～」

「すべての～」と「ある～」の2つの概念の間には**双対性**がある

$$\forall x p(x) = p(a_1) \wedge p(a_2) \wedge \cdots \wedge p(a_n)$$

$$\exists x p(x) = p(a_1) \vee p(a_2) \vee \cdots \vee p(a_n)$$

という式を比較してみると、「すべての～ (∀)」と「ある～ (∃)」は、AND (∧) と OR (∨) の双対性を反映していることがわかる

\* \* \*

## ∀ と ∃ を含んだ式の同値変形

### ∀ と ∃ の性質

$$\forall x(p(x) \wedge q(x)) \equiv \forall x p(x) \wedge \forall x q(x)$$

$$\exists x(p(x) \vee q(x)) \equiv \exists x p(x) \vee \exists x q(x)$$

これらはそれぞれ、


- 「すべての～」 (∀x) と AND (∧)
- 「ある～」 (∃x) と OR (∨)

が対応していると思って眺めるとよい

\* \* \*

## ∀ と ∃ の否定

「すべての～」(∀) と「ある～」(∃) を含む命題の否定は、次の **ド・モルガンの法則** で与えられる

 ド・モルガンの法則（述語論理）

$$\neg \forall x p(x) \equiv \exists x \neg p(x)$$

$$\neg \exists x p(x) \equiv \forall x \neg p(x)$$

$\neg \forall x p(x) \equiv \exists x \neg p(x)$  より、

「すべての～について…である」の否定は、「ある～について…でない」

$\neg \exists x p(x) \equiv \forall x \neg p(x)$  より、

「ある～について…である」の否定は、「すべての～について…でない」

要するに、否定をとると、「すべての～」は「ある～」になり、「ある～」は「すべての～」になる

\* \* \*

述語論理のド・モルガンの法則は、命題論理のド・モルガンの法則の一般化になっている

$x$  が  $x = a_1, a_2, \dots, a_n$  というように、有限個の値しかとらない場合、

$$\forall x p(x) = p(a_1) \wedge p(a_2) \wedge \dots \wedge p(a_n)$$

$$\exists x p(x) = p(a_1) \vee p(a_2) \vee \dots \vee p(a_n)$$

であり、

$$\forall x \neg p(x) = \neg p(a_1) \wedge \neg p(a_2) \wedge \dots \wedge \neg p(a_n)$$

$$\exists x \neg p(x) = \neg p(a_1) \vee \neg p(a_2) \vee \dots \vee \neg p(a_n)$$

であるので、述語論理のド・モルガンの法則は、それぞれ次のように書き換えられる

$$\neg(p(a_1) \wedge p(a_2) \wedge \cdots \wedge p(a_n)) \\ \equiv \neg p(a_1) \vee \neg p(a_2) \vee \cdots \vee \neg p(a_n)$$

$$\neg(p(a_1) \vee p(a_2) \vee \cdots \vee p(a_n)) \\ \equiv \neg p(a_1) \wedge \neg p(a_2) \wedge \cdots \wedge \neg p(a_n)$$

これらはそれぞれ、命題論理のド・モルガンの法則の一般化になっていることは一目瞭然