

数学序論要綱 #1

1 命題と論理

数学的論理 \longleftrightarrow 日常的論理
同じ面 違う面

この章では数学的「論理」について学ぶ。数学的論理は「論理」という言葉を使用しているので、勿論日常用いられている「論理」と深い関係にある。

しかし数学的論理は厳密だが、一般に使われている論理の全てを定式化できているわけではない。一般に使われている論理には、「正しい」「間違っている」以外にも、「多分」「きっと」「べきである」等々色々なものが考えられる。数学的に定式化できているのはその「単純」な場合だけである。

我々は以下で「論理」を取り扱うが広い意味の論理と区別したい時には数理論理 (*mathematical logic*) または記号論理 (*symbolic logic*) と呼ぶ。

我々の脳は論理を考えるために進化したのではなく、進化した結果たまたま「論理も考えられる」ようになったようである。これは我々が自転車に乗れるようになるために直立歩行を始めたのではなく、直立歩行を始めた結果たまたま「自転車にも乗れるようになった」のと事情は同じであろう。自転車に乗るために練習が必要であるように、論理をきちんと扱うためには練習が必要である。

1.1 論理積・論理和

真 (T) または偽 (F) が定まっている文章を命題 (*proposition*) という。

例をいくつか見よう。命題自身に P のように名前をつける。

$$P_1 : 1 = 1$$

P_1 は「1 は 1 に等しい」という内容を持ち、正しい命題である。数式で書いてあっても、言葉で書いてあっても内容は同じである。

$$P_2 : 1 \neq 1$$

P_2 は正しくない命題である。真偽が定まっているのが命題なので、正しくないのも命題である。

P_3 : 12345 は大きな数である。

P_3 は真偽が確定しているとは言いがたいので命題ではない。ただし、たとえば「10000 以上は大きな数である」ことが事前に約束されている場合は正しい命題となる。

2 以上の自然数 p が p および 1 以外で割り切れないとき p を素数と呼ぶ。 p と $p+2$ が共に素数のときこれらを双子素数と呼ぶ。

P_4 : 双子素数は無限個存在する。

この言明の真偽は今のところ知られていない。真偽の知られていない数学的言明に対する態度は 2 つある。(無意識な場合も含め) 多くの数学者の立場は「素数という概念が確定したものである以上、双子素数は無限に存在するかもしれないかのいずれかであって、真偽が知られていないだけであり、真か偽かは確定しているので P_4 は命題である」というものである。少数であるが次の様な意見もある。「すべての叙述の真偽があらかじめ定まっているということとはできない。証明ないし反証されて初めて真偽が確定すると考えられる。よって P_4 を命題と呼ぶことはできない。」このような立場を直感主義 (*intuitionism*) と呼ぶ。どちらかが正しいという事ではないが、我々は一応前者の立場を採用しておこう。

P_5 : 「クレタ人は嘘つきである」とエピメニデスが言った。

エピメニデスはクレタ島のクノッソス生まれの詩人・預言者である。エピメニデスがクレタ人であるという点がポイントである。

「クレタ人が嘘つき」であるとすると、エピメニデスはクレタ人なので嘘つきである。その彼が言った「クレタ人は嘘つきである」ということは嘘なので、クレタ人は嘘つきではない。

「クレタ人が嘘つきでない」とすると、エピメニデスはクレタ人なので嘘つきではない。その彼が言った「クレタ人は嘘つきである」ということは正しいので、クレタ人は嘘つきである。

この様にいずれの場合も「エピメニデスは嘘つきでありかつ嘘つきでない」という矛盾が発生する。矛盾を発生させる P_5 のようなものを自己矛盾命題 (*self-contradictory proposition*) と呼ぶ。「命題」と呼んでいるがここで定義した意味での命題ではない。

演習問題 1.1 次の P_1 から P_7 は命題かどうか調べよ。また命題であるものに対して真偽を確かめよ (微積分の知識を必要とする問題もある)。

- (1) $P_1 : 1 \geq 1$
- (2) $P_2 : 2^{2012}$ は素数である。
- (3) $P_3 : 12345$ は 3 で割り切れる。
- (4) $P_4 : 微分可能な関数は連続である。$
- (5) $P_5 : 連続な関数は微分可能である。$
- (6) $P_6 : 数学は難しい。$
- (7) $P_7 : n = 2$ に対し $x^n + y^n = z^n$ を満たす自然数 x, y, z は存在しない。

命題が幾つかあった時それを組合わせて新しい命題を作る方法がある。「かつ」(論理積, logical product, 合接, conjunction), 「または」(論理和, logical sum, 離接, disjunction), 「... でない」(否定, negation), 「ならば」(含意, implication) などがそれである。次の記号を使用する。

$\neg P$:	P でない
$P \vee Q$:	P または Q である
$P \wedge Q$:	P かつ Q である
$P \implies Q$:	P ならば Q である。

それぞれの記号の意味はほとんど明らかであろう。しかし、きちんと議論するためには次の様な真理表を使って定義する。T は真 (true), F は偽 (false) を表す。

P	$\neg P$			
T	F			
F	T			
P	Q	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \implies Q$
T	T	T	T	T
T	F	F	T	F
F	T	F	T	T
F	F	F	F	T

「または」には少し注意が必要かもしれない。日常では「一方のみが正しいとき正しい」という使われ方をすることがある。

「ランチにはコーヒーまたは紅茶が付いております。」
「両方下さい。」

レストランでこう言うと「ダメ」と言われるかもしれないが、数学的論理としては間違っていない。数理論理学でこのような「または」の使い方に対応するものとして排他的論理和 (exclusive OR) があるが我々は使用しない。排他的論理和は P と Q が共に真のときは偽になるが、それ以外は論理和 (「または」) と同じである。

「 $P \implies Q$ 」にも注意が必要である。日常の論理では

仮定部分 (P) が正しければ結論部分 (Q) が正しい

という使われ方はするが、仮定部分が偽のときの議論はあまりされない。数理論理では

仮定が偽なら「 $P \implies Q$ 」は真

としている。何故その様に決めるのだろうか。そのことについて考える。次の命題は正しいであろうか。

$$x = 1 \implies x^2 = 1$$

この命題は正しい命題と考えるのが当然と思うかもしれない。しかし仮定が偽で結論が偽のとき命題が偽と定義した場合を考える。その場合 $x = 2$ のとき、命題は

$$2 = 1 \implies 2^2 = 1$$

であり、仮定・結論ともに偽となる。よってこの命題は偽になる。

仮定が偽で結論が真のとき偽と定義すると、 $x = -1$ のとき、

$$-1 = 1 \implies (-1)^2 = 1$$

仮定が偽、結論が真となり、この命題は偽となる。

いずれの場合も通常感覚で考える「真偽」と少し異なる結果になる。このような世界でも数学ができないわけではないが、少しやってみるとわかるように、かなり窮屈な世界である。

以上のような事から「ならば」の真偽は前述の真理表のように定義することとする。「ならば」は後で「必要条件・十分条件」を学ぶ所でまた取り上げるが、十分注意が必要な概念であることは強調しておく。

我々がよく使っている記号「 , 」カンマ (comma) にも注意が必要である。例えば次の様な使い方をする。

$$x^2 - 1 = 0 \text{ を解いて } x = -1, 1$$

$$x \text{ は } x > 0, x^2 = 1 \text{ を満たすので } x = 1$$

最初のカンマは「または」で2番目のカンマは「かつ」である。実際試験の解答でも、自分で書いたカンマを誤解して間違えるという例を見かける。どちらにも使えて便利であるが、混同しがちになるので注意する必要がある。

$P \wedge Q, \neg P$ の様に命題 P, Q, \dots と \wedge, \vee, \neg を使って作られる言明を論理式 (formula) という。論理式の中には P の真偽によらずつねに正しい論理式 $P \vee \neg P$ や、つねに偽である論理式 $P \wedge \neg P$ もある。つねに正しい論理式は恒真命題 (tautology) と呼ばれる。常に偽である命題 $P \wedge \neg P$ を矛盾 (contradiction) と呼ぶこともある。

$(P \implies Q) \wedge (Q \implies P)$ を $P \iff Q$ と表す。論理式 X, Y に対し

$X \iff Y$ が恒真命題であるとき、 X と Y は同値 (equivalent) であるといい、 $X \equiv Y$ と表す。

定義からすぐ分るように X の真理表と Y の真理表が同じならば2つの論理式は同値である。

命題 1.1 ⁽¹⁾ 次が成立する。

- (1) $\neg(\neg P) \equiv P$ (2重否定の法則)
- (2) $P \wedge (Q \vee R) \equiv (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$ (分配法則)
- (3) $P \vee (Q \wedge R) \equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$ (分配法則)
- (4) $\neg(P \wedge Q) \equiv (\neg P) \vee (\neg Q)$ (de Morgan の法則)
- (5) $\neg(P \vee Q) \equiv (\neg P) \wedge (\neg Q)$ (de Morgan の法則)
- (6) $(P \implies Q) \equiv (\neg P \vee Q)$
- (7) (6) と (1), (5) から $P \implies Q$ の否定は $P \wedge \neg Q$ が分かる。
- (8) 対偶 (contraposition) $(P \implies Q) \equiv (\neg Q \implies \neg P)$ である。
これは元の命題と対偶命題が同値である事を示している。

証明 ここでは (6) のみ証明しておく。残りは演習問題とするので、各自試みることに。

(6) を証明するためには、 $\neg P \vee Q$ と $P \implies Q$ の真理表をつくって比較すればよい。 $\neg P \vee Q$ と $P \implies Q$ の対応する真理値が同じなら同値であるし、異なる部分があれば同値ではない。また明示的に X を $\neg P \vee Q$, Y を $P \implies Q$ とし $X \implies Y$ と $Y \implies X$ の欄を作って真偽を確かめてもよい。

⁽¹⁾ この命題の使い方は最初に定義した「命題」とは異なる。定理・補題・系・例・演習問題などと並んで数学で使われており、この要綱で使われる。ここでの命題の意味は「正しい命題であって、理論体系のなかで重要な言明」ぐらいに解釈しておいてほしい。同様に定理は「正しい命題であって、理論体系のなかで特に重要な言明」、補題は「定理、命題を証明するために用いる言明」、系は「定理などから容易な考察によって導出される言明」に用いる。定理・命題・補題・系の区別は絶対的なものではなく人により異なる用語が使われることは勿論ある。

P	Q	$\neg P$	$\neg P \vee Q$	$P \implies Q$	$X \implies Y$	$Y \implies X$
T	T	F	T	T	T	T
T	F	F	F	F	T	T
F	T	T	T	T	T	T
F	F	T	T	T	T	T

上の真理表から分かるように、 $\neg P \vee Q$ と $P \implies Q$ の真理値は一致しているため、同値であることが分かる。■

命題 1.1 に関連して注意をいくつか。(7) から $P \implies Q$ を否定するためには仮定 (P) が正しく、結論 (Q) が間違っている例を見つけなければよいことが分かる。このような例を反例 (*counterexample*) という。

(8) は背理法 (*reduction to absurdity*) の根拠を与えている。背理法とは、仮定 (P) と結論の否定 ($\neg Q$) から矛盾を導くことで、 $P \implies Q$ を証明する論法であった。

ある論理体系が矛盾 (*contradiction*) を含むというのは、ある命題 X に対し、その命題と否定命題の両方、即ち $X \wedge \neg X$ が証明されることをいう。 $P \implies Q$ が正しいとき、 $\neg Q \implies \neg P$ が成立するので、 P を仮定すると $P \wedge \neg P$ すなわち矛盾が出てくる。この逆も成立して、これを利用して $P \implies Q$ を証明するのが背理法である。

演習問題 1.2 真理表を書くことにより命題 1.1 を証明せよ。

日常生活に関する叙述の対偶では時間などが逆転するため、一見するとおかしい対偶命題になることがある。このような場合、時間逆転等を考慮して表現を修正すると自然に見える対偶命題をつくることができる。

演習問題 1.3 次の命題 (?) の対偶命題をつくれ。

- (1) 彼は怒られないと勉強しない。
- (2) 数学系科目は勉強しないと合格しない。