

# 多 值 論 理 學

杉 原 丈 夫

## 多値論理學の意義

舊來の論理學では命題は眞かもしくは偽であつて、眞偽以外の値をとることは考えられなかつた。しかし命題の眞が眞と偽との二つの値のうちいずれか一つでなければならぬという先天的必然性はどこにもない。命題が眞偽二値のほか更に第三第四の値をとると考えても理論的には何らの矛盾も生じない。故に命題の値が二つのみの場合のほか三つ以上の場合をも考え、これらを總稱して多値論理學 (many-valued logic) とす。

これに對し次のような反問が出されるかもしれない。「多値論理學を構成することは理論的には可能であろうが、現實的には不必要ではないか。現實に必要な論理學は學者の單なる數學的觀念遊戯にすぎない。」かかる反問には、純粹に形式的で理論的な學問にあつてはその形式を満足させる具體的實例の有無は問題でないと答えてよいのであるが、幸にして多値論理學の場合には現實的に必要性がありその具體的實例もいくつもある。しかし多値論理學の實例について述べる前に、形式論理學の最近の發達について概観しておく必要があるように思われる。なぜならば我が國においては形式論理學の新しい發展について殆ど紹介されておらないので、あらかじめこれらについて概観することなくしては多値論理學を論ずることは困難であろう。

形式論理學はアリストテレス以來約二千年間殆ど何らの進歩も變化も示さなかつた。しかるにそれが最近百年の間に急激に飛躍的發達をなし、かつ今もなお發展が進行しつつある。この發展の經過は四つの段階に分かれている。そ

の第一段は一八五〇年前後論理學に數學的記號が採用され、いわゆる記號論理學が生じたことである。發達の第二段階は一八八〇年頃から命題論理學が體系化されたことである。第三は一九三〇年頃から抽象代數學において束論が發達したことにより形式論理學が束論的に組織しなおされ、それと同時にいわゆる古典論理學に對し非古典論理學が束論的な構成により提示されたことである。第四段階は現在の段階であつて、束論的論理學よりも一層普遍的な論理學として多値論理學の研究が始められた時期である。

### ブール論理學

形式論理學の革新の第一段階は一八五〇年頃ブールその他の學者によつて始められた。周知のごとく舊來のアリストテレスの論理學において三段論法の格式論は甚だ煩瑣であつて、學生達は無意味なラテン詩の助けによつて暗記に努める始末であつた。しかし論理學が眞に論理的であるならば、論理學の諸定理は數學において定理が公理から演繹されるごとく少數の原理から數學的明晰さをもつて理論的に演繹されるべきである。この目的のためブールらは論理學にも數學的記號を使用し、論理學における概念を數學における集合にふりあて、従つて命題を集合間の包含關係に對應せしめた。例えば「人間」という概念を小さい圓、「動物」という概念を大きい圓で表せば「人間は動物なり」という命題は小圓が大圓の中に含まれているという數學的關係に對應する。かかる方法によつてブールらは煩瑣なアリストテレスの論理學を單純な數學的計算に還元することに成功した。よつてこの論理學をブール論理學という。(註一)

人は或は言うかもしれない、通常の言語も本來一つの記號であつてアリストテレスの論理學のごとく通常の言語で記述したのもブール論理學のごとく數學的記號を用いたのも本質的に同じであると。しかし通常の言語で記述された古代ギリシャの數學と代數的記號を使用したアラビヤ的近世數學とを較べてみて、記號の使用が我々<sup>①</sup>思惟をいかに簡便化し數學の新しい領域の開發をいかに促進させたかを考えると、記號化ということは單に表現形式の技術的問題たるにとどまらず思惟の本質に關するものを含んでいるように思われる。事實これ以後の論理學はすべて數學的

記號を用いており、いわゆる記號論理學として發達しているのである。

### ラッセル論理學

形式論理學の革新の第二段階は命題論理學の發達にある。アリストテレスの論理學は（従つてそれを記號化したブール論理學もまた）「 $S$ は $P$ である」という形式の命題のみを取りあつかひ、主概念 $S$ と客概念 $P$ との關係を媒概念 $M$ を介して推論するという形式の論理學であつた。このような専ら概念間の論理的關係について考究する論理學を概念論理學と呼ぶことにすれば、アリストテレスの論理學は（従つてまたブール論理學は）概念論理學である。これに對し専ら命題間の論理的關係を考究する論理學すなわち命題論理學は公理主義的數學者の手によつて一八八〇年頃から研究されはじめた。公理主義者たちは數學の各部門を嚴密に公理體系化しようとしたのであるが、數學の公理のみにかに嚴密にしても公理から定理を演繹するときの論理に曖昧さがあつては無意味であるから、進んで數學の證明に用いる論理そのものの公理體系化を考えるに至つた。ところが數學の證明に用いる論理學はアリストテレス的概念論理學ではない。例えば數學でしばしば使用する歸謬法は命題 $\beta$ が眞であることを證明するために適當な命題 $\alpha$ をさがし、「もし命題 $\beta$ が眞でないとなれば命題 $\alpha$ は眞でない、しかるに命題 $\alpha$ は眞である、故に命題 $\beta$ は眞である」という形式をとる。この推論において取りあつかわれるものは命題 $\alpha$ と命題 $\beta$ との間の論理的關係であつて、概念間の論理的關係を取りあつかう概念論理學とは別個の新しい領域である。

公理主義者の手によつて開發された命題論理學は概念論理學と異なつた新しい領域であるのみならず、更に命題函數を媒介とすることにより命題論理學から概念論理學が演繹されることを彼らは明らかにした。命題函數とはその値が命題であるごとき函數のことであつて、これを假に $\beta$ で表わす。命題函數 $\beta$ に對しこれを満足せしめる（すなわち $\beta$ を眞ならしめる） $x$ の集合を考えると、これは一つの概念を興える。例えば $\beta$ が「 $x$ は美しい」であれば、 $\beta$ を満足させる $x$ の集合は「美しいもの」という概念になる。かくて一つの命題函數には必ず一つの概念が對應する

から、命題論理學からそれと對應的に概念論理學を構成することができる。

かかる命題論理學はラッセルによつて一應集大成されたので、これをラッセル論理學と呼ぶことにしよう。ラッセル論理學は命題論理學とそれより演繹される概念論理學とを含むものであるから、ブール論理學は（従つてアリストテレスの論理學は）すべてラッセル論理學に包括されている（註二）。

### 東論的論理學

形式論理學の第三の發展は一九三〇年以後東論の發達によつてもたらされた。抽象代數學は數もしくは幾何學的圖形間にある關係を抽象化して研究する數學であるから、抽象を極度に推し進めれば事象間の一般的關係についての學となる。従つて抽象代數學がどこかで形式論理學と重なりあう部分があることは今から思えば當然考えられるのであるが、抽象代數學のうち十九世紀にまず發達したのは群論であつて、不幸にして論理學における概念も命題も群でなかつたため、論理學を抽象代數學的に構成しようとは誰も考え至らなかつた。しかるに一九三〇年前後から抽象代數學の一部門として東論が發達したところ、論理學における概念も命題もともに東であり、従つて概念論理學および命題論理學がともにその理論の形式において東論と同型であることが明らかとなつた。概念論理學と命題論理學とが同型であることはラッセル論理學においても既にわかつていたことであるから、結局問題は命題論理學と東論との關係にある。

東論では順序という抽象的關係を考え、これを記號 $\leq$ で表わす。順序は抽象化された關係であるから具體的に何を意味するかは自由であつて、ただ次の三つの公理（P1ないしP3）を満足させさえすれば何であつてもよい。なお式中の等號も二つの値の等しいことを意味するだけで、それ以上は具體的に何を意味してもさしつかはない。

$$P1 \quad a \leq a$$

$$P2 \quad a \leq b \text{ かつ } b \leq a \text{ ならば } a = b$$

$$P3 \quad a \cap b \text{ かつ } b \cap c \text{ ならば } a \cap c$$

東論ではまた二つの抽象的關係結と交とを考え、これを記號  $\cup$  および  $\cap$  で表わす。結および交が具體的に何を意味するかは全く自由であつて、ただ次の三つの公理 (L1ないしL3) を満足させさせすればよい。

$$L1 \quad a \cup b = b \cup a$$

$$a \cap b = b \cap a$$

$$L2 \quad a \cup (b \cap c) = (a \cup b) \cap c$$

$$a \cap (b \cup c) = (a \cap b) \cup c$$

$$L3 \quad a \cup (a \cap b) = a$$

$$a \cap (a \cup b) = a$$

ある集合のどの二つの元 (例えば  $a$  と  $b$ ) をとつてもその結と交 (すなわち  $a \cup b$  および  $a \cap b$ ) が必ず存在するとき、その集合を東という。東において  $a \cup b = b$  なるとき  $a \cap b = a$  であると定義すればL1ないしL3よりP1ないしP3を導きうる。

東においてL1ないしL3のほか更にL4が成立するとき、この東をモヅル東といい、更にL5 (これを分配律という) が成立するとき、この東を分配東といふ。分配東は必ずモヅル東であることが東論で證明されている。

$$L4 \quad a \cap (b \cup (a \cap c)) = (a \cap b) \cup (a \cap c)$$

$$L5 \quad a \cup (b \cap c) = (a \cup b) \cap (a \cup c)$$

$$a \cap (b \cup c) = (a \cap b) \cup (a \cap c)$$

東のすべての元を順序に従つて上下に配列したとき最上端および最下端の元がある場合、この元を最大元および最小元といひ、1 および 0 で表わす。最大元および最小元が存在する東においてどの任意の元  $a$  に對してもL6 (これ

記號	束論	論理學	通常の言語
$a'$	補元	否定	aならず
$a \cap b$	交	連言	aかつb
$a \cup b$	結	選言	aかb
$a \equiv b$	順序	含意	aならばb
$a = b$	等號	等値	
1	最大元	眞	
0	最小元	偽	

を相補律という(を満足させる元  $a'$  が必ずあるとき、この束を相補束といい、 $a'$  を  $a$  の補元という。相補束において更に L7 が成立するとき、この束を正相補束という。最大元最小元および補元も抽象的關係であつて具體的に何を意味するかは自由である。

L6  $a \cup a' = 1$

$a \cap a' = 0$

L7  $(a')' = a$

$(a \cup b)' = a' \cap b'$

$(a \cap b)' = a' \cup b'$

さて束論における諸記號はそれぞれ抽象的關係であつて具體的に何を意味するかは自由であるから、論理學ではこれらを次の表のように読みかえる。

また論理學では読みかえにより L6 および L7 の諸式に次のとき名稱を與える。

排中律 L6 第一式

矛盾律 L6 第二式

二重否定律 L7 第一式

ドモルガンの定理 L7 第二第三式

なぜならば L6 第一式は「 $a$  か  $a'$  ならずは眞である」と讀めるから、いわゆる排中律に相當し、第二式は「 $a$  かつ  $a'$  ならずは偽である」と讀めるから、いわゆる矛盾律に相當する。

東論の記號をかくのごとく論理學的に讀みかえ、L1ないしL7が論理學においても成立するか否か一つ一つ検討してみると、これらの公理はラッセル論理學においてすべて定理として成立していることを知りうる。(註三)従つてラッセル論理學は正相補分配束であり、東論の諸理論は讀みかえによりそのままラッセル論理學の理論とすることができる。(註四)

### パークホフ論理學

論理學が束論的に構成されたことは次のような意義を有する。第一に抽象代數學と論理學とが一つの理論にまとめられ、理論に普遍性と抽象性を増した。第二にその結果論理の構造が數學的に見易くなり諸定理間の關係が明晰となつた。ラッセル論理學でかなり複雑な證明を要した定理も束論的には甚だ簡單に理解されることが多い。しかし最も重要な意義は論理學の束論化がラッセル論理學から非ラッセル論理學へ飛躍するためのよい足場となつたことである。ラッセル論理學は束の中でもかなり特殊な正相補分配束の理論と同型であるから、これより一般的な東例えば正相補モヅル束やただの分配束と同型の論理學がラッセル論理學よりは一層普遍的な論理學として可能ならずである。

このような非ラッセル論理學の具體的實例が最初に發見されたのは量子力學においてである。東論が發達した一九三〇年前後にはちょうど物理學では量子力學が發達し從來の物の考え方に根本的變革を興えた。そこで東論の研究者パークホフらは量子力學に使用される形式論理學を検討して、L1ないしL7のうちL5(すなわち分配律)を除くほかはことごとく成立するが分配律だけは一般には成立しない、従つて量子力學における形式論理學は正相補モヅル束の理論と同型であることを明らかにした。この論理學を假にパークホフ論理學と呼ぶことにする。(註五)

周知のごとく量子力學では例えば電子の位置と運動量とを同時に精密に測定することができない。言葉を変えれば電子の位置に關する記述 $\rho$ と運動量に關する記述 $\tau$ とがあつて、一方の記述の眞なることが觀測によつて確められるや、他方はもはや眞でも偽でもあり得ず、そもそもそのような記述自體が無意味となつてしまうのである。いま分配

律(L5)のcにbの補元 $b'$ を代入すると式(1)を得る。

$$(1) \quad a \cup (b \cup b') = (a \cup b) \cup (a \cup b')$$

左邊の $(b \cup b')$ は相補律(L6)により1に等しいからこれを式(1)に代入し、かつ $a \cup 1 = a$ なることは別に容易に證明できるから、これを左邊に適用すれば式(1)は次のように變形される。

$$(2) \quad a = (a \cup b) \cup (a \cup b')$$

しかるに量子力學においてaとbの同時観測が不可能ならば、aが真なるときbは真でも偽でもあり得ないから、 $a \cup b$ すなわちaとbとが共に真であるということは真でなく、 $a \cup b'$ すなわちaが真でbが偽であるということも真でない。よつて式(2)の左邊が真であるとき右邊は真でなく、式(2)は恒等式としては成立しない。式(2)が成立しなければ式(1)が成立せず、従つてまた分配律が一般には成立しない。かくて分配律の成立しない非ラッセル論理學が具體的に提示されたのである。

### ブラウエル論理學

バークホフ論理學によつて非ラッセル論理學の可能性が具體的に示されるや、人々が直ちに思い出したのはいわゆるブラウエル論理學もしくは直観主義論理學と稱されるものである。ブラウエルらの直観主義者は既に一九一〇年頃からラッセル論理學に反對し、無限に關しては排中律および二重否定律を無制限に使用し得ぬことを主張していた。しかし彼らの新しい論理學の一つにはその理論が煩瑣なものと、今一つには彼らが新しい論理學の基礎づけとして提唱したいいわゆる直観主義哲學に災いされて、一般の哲學者や數學者の受入れるところとならなかつた。しかるに東論が發達した今日、東論的論理學の立場からブラウエル論理學を振返つてみると、それは排中律および二重否定律の成立を否定する論理學であるから、L6とL7のうち矛盾律とドモルガンの定理のみが成立する分配束と同型な論理學にほかならぬ。(註六)



かくて我々は非ラッセル論理學の具體的例を既に二つ有するわけであるが、一度非ラッセル論理學の可能性が明らかになるや、理論的にはこのほか種々の非ラッセル論理學が考えられ、それらはすべて（ラッセル論理學をも含めて）東論によつて統一的に記述される。それはちようどユークリッド幾何學に對する非ユークリッド幾何學がすべて（ユークリッド幾何學をも含めて）射影幾何學の立場から統一的に記述されるのと同じである。そして幾何學においてユークリッド幾何學と非ユークリッド幾何學のいずれが正しいかという議論は意味がなく、いずれも幾何學として成立し、ただ現實の空間がいずれの空間であるかは専ら物理學的經驗の問題であつて數學の問題でないごとく、この世紀の始めに大いに問題となつたラッセル論理學とブラウエル論理學との論争も論理學としては意味がなく、いずれも論理學として成立しうるものである。ただ具體的な物理現象がいかなる論理に従つてゐるかはもはや論理學を離れ専ら物理學的經驗の問題である。

### 多値論理學の成立

形式論理學の發達の第四の段階は多値論理學である。多値論理學は一九三〇年頃まず様相論理學 (modal logic) の研究として始められた。通常の論理學では専ら「 $n$ なり」という形の命題のみを取りあつかうのであるが、このほか「必ず $n$ なり」とか「多分 $n$ であろう」というような様相を考え、これを記號化して體系づけたものが様相論理學である。ところがこのような論理學は從來の眞僞二値のほか必然性とか蓋然性とかいう命題値を第三の値として導入するから、これは多値論理學である。ただこれがあまり成功しなかつたのは、これらの様相が束でなく形式的にきれいな結果が得られなかつたためである。いま命題が眞である確率をもつて命題の値とすると、眞は1、僞は0、蓋然性は0から1までの間の數となる。そしてこれらの實數は和および積について明らかに束でない。従つて様相論理學は多値論理學であるが束論的論理學とはならぬ。(註七)

しかるに先に述べた二つの非ラッセル論理學は束論的な多値論理學である。なぜならば非ラッセル論理學のうちブ

ラウエル論理學は排中律を否定する。排中律が成立せぬということは、命題の値が真でないとき必しも偽であるとは限らないということであるから、結局真でも偽でもない第三値が存することになり、ブラウエル論理學は多値論理學である。同様にバークホフ論理學では同時觀測の不可能な二つの記述 $n$ と $t$ において、一方の値が觀測によつて眞なることが確められるや他方はもはや眞でも偽でもないのであるから、これも眞偽以外の第三値をとると考えざるを得ず、従つてバークホフ論理學は多値論理學である。この二つの束論的多値論理學により多値論理學の研究は新たに活氣を加えることとなつた。最初に述べたごとく、命題が眞偽の二値のほかには第三第四の値をとると考へても理論的には何らの矛盾をも生じないから多値論理學は理論的に可能であり、問題となるのはそのような論理學が實際的に必要であるか否かであつた。しかるに我々は様相論理學のほかに更に二つの束論的多値論理學の例を既に持つており、わけてもバークホフ論理學は現代物理學にその根拠を有しているから、現代物理學を否認しない限りこれを否認することはできない。かくて我々は理論的にも現實的にも多値論理學が成立することを認めざるを得ない。

多値論理學は束論的論理學より一層普遍的な論理學である。ラツセル論理學は概念論理學のほかに命題論理學をも含むから、ブール論理學（従つてアリストテレスの論理學）より一層範圍の廣い論理學であつた。束論的論理學はそのラツセル論理學のほかに更に非ラツセル論理學をも含むから更に一層抽象化された論理學であつた。いまや多値論理學はその束論的論理學のほかに更に様相論理學のごとく束論的でない論理學をも含むから一層普遍的な論理學と考へることができる。

## 圖 式 法

これから多値論理學を理論的に構成するにあたり、論理學の方法につき一應反省しておく必要がある。一般に論理學もしくは數學を理論的に構成する方法は公理法である。公理法とは周知のごとく最初にいくつかの公理をかかげ、その公理から諸定理を演繹する方法である。この場合あらかじめ公理體系の無矛盾性が保證されている必要がある。

しかし一般には無矛盾性の證明は容易ではない。ただ對象が有限個の場合にはその對象をことごとく数えあげ、對象間の關係を一つ一つ調べることによつて無矛盾なるか否かを検討できる。よつて對象が有限個の場合は、公理をかか

げてしかる後對象を一つ一

つ列挙検討することにより

公理の無矛盾性を證明する

よりも、始めから對象を列

挙した圖式をつくり、これ

をもつて公理に代える方が

一層直接的でかつ直觀的に

單純明瞭であることが多

い。圖式法とはこの原理に

よつたもので有限個の對象

に關し、その對象をことごと

くとく列挙してそれらの對象

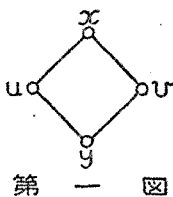
間の關係を圖式的に表示す

ることにより直觀的に理論

を構成する方法である。従

つて圖式法は有限集合にし

か適用できぬという制限が



第一圖

二元束



(イ)

三元束

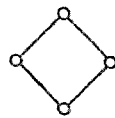


(ロ)

四元束



(ハ)

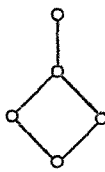


(ニ)

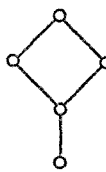
五元束



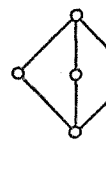
(ホ)



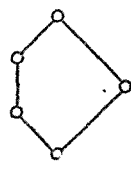
(ヘ)



(ト)

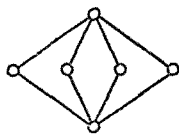


(チ)



(リ)

第二圖



第三圖

ある。しかし幸にして多値論理學で命題がとりうる値は三値とか四値とかいう有限数であるから、多値論理學に圖式法を用いることができる。

圖式法の一つの例は東論におけるハッセの圖式である。東の二つの異なつた元  $a$  と  $b$  において  $a \leq b$  かつ  $b \leq a$  なる第三の元が存在せぬとき、 $a$  を下に、 $b$  を上に書いて兩者を線分で結ぶ。例えば第一圖において  $x$  は  $y$  の上にあるから  $x \leq y$  で、かつ線分で結んであるから兩者の間に中間値はない。 $x$  と  $y$  では  $x$  は  $y$  の上にあるから  $x \leq y$  であるが、兩者の間には中間値  $u$  があるから  $x$  と  $y$  とを直接線分で結ぶことをしない。また  $u$  と  $v$  との間には大小關係はない。東のすべての元をこの方法で結んだものをハッセの圖式という。そして  $a \leq b$  かつ  $b \leq a$  を満足させる元  $x$  のうち最小のものを  $\mu(x)$  として定義し、 $\nu(x)$  かつ  $\nu(x)$  を満足させる元  $x$  のうち最大のものを  $\nu(x)$  として定義する。第一圖の例では、 $\mu(x)$  は  $x$  であり、 $\nu(x)$  は  $u$  である。また  $\mu(y)$  は  $x$  であり、 $\nu(y)$  は  $y$  である。

さて東をかくのごとく圖式化するとき、元の数が有限個である東にいかなる種類があるかは簡単に圖示できる。二元東から五元東までの場合を第二圖に示した。すなわち二元東および三元東は各一種、四元東は二種、五元東は五種ある。なお六元東の場合には十五種となる。

第二圖の圖式はすべて東であり、 $L_1$  ないし  $L_3$  を満足させることは言うまでもないが、 $L_4$  および  $L_5$  が成立するか否かを検討すると（各圖式においてすべての元につき一つ一つ検討すると）、(イ)から(ト)まではすべて分配東であり、(フ)は分配東でないモヅル東、(チ)は分配東でもモヅル東でもない一般の東であることがわかる。また  $L_6$  および  $L_7$  について検討すると、各圖式において一番上の元は  $1$ 、一番下の元は  $0$  となり、(イ)と(ニ)は正相補東であるが他は正相補東でないことがわかる。よつて正相補分配東（すなわちラッセル論理學）のもつとも簡単な例は(イ)の場合（すなわち二値論理學）である。また相補東でない分配東（すなわちブラウエル論理學）のもつとも簡単な例は(ロ)の場合（す

なわち三値論理學)である。分配東でない正相補モヅル東(すなわちバークホフ論理學)は五元東までにはない。東論の教える所によれば一般に東が分配東でないモヅル東であるためには、(F)のごとき五元東をその部分東として含みかつ(F)のごとき五元東を部分東として含まぬことである。また正相補東であるためには元の數が偶數であることが必要であるから、分配東でない正相補モヅル東(すなわちバークホフ論理學)のもつとも簡単な例は第三圖のごとき六元東(すなわち六値論理學)である。(註八)

### 多値論理學の圖式

ハツセの圖式は東論的論理學に用いて有效であるが、東論的でない一般的多値論理學には適用できない。また定理の成否を個々の元について検討する際、心理的に見落しをする可能性がある。一般的多値論理學にも用いられ、かつ定理の検討が見落しなく機械的にできる圖式として眞理函數圖式がある。(註九)

二値のラツセル論理學を眞理函數圖式により構成すれば第四圖となる。第四圖Aは否定の定義を與える。すなわち否定命題は原命題が眞なるとき偽で、偽なるとき眞であるものとして定義される。第四圖Bは連言、選言、含意、等値の定義を與える。第一欄には二つの命題 $a$ と $b$ がそれぞれ眞および偽なる値をとるときの値の組合せ(みなで四通りある)を書き、第二欄以下にそれに對應する連言、選言、含意、等値の値を記してある。例えば連言は $a$ と $b$ とが共に眞であるときのみ眞で、その他の場合はすべて偽であるものとして定義される。選言以下も同様である。

この定義圖式を用いれば諸定理の眞偽は圖式的に容易に計算できる。例えばE1第二式 $a \cup b \equiv a \cup b$ は第五圖により、その値が常に眞であることを簡単に證明できる。第五圖の第一欄には $a$ と $b$ の値の組合せをすべて書き、第二欄には第一欄に對應する $a \cup b$ の値を第四圖により記入する。第三欄には第一欄に對應する $a \cup b$ の値を第四圖において $a$ と $b$ を入れかえたものにより記入する。第四欄には第二第三欄の値に對應する $a \cup b \equiv a \cup b$ の値を第四圖の第五欄にもとづき記入する。しかるときは第四欄の値はすべて1となるから、この定理の常に眞であるこ

定義にもとづきL1ないしL7を圖式計算により検討すると、L1ないしL5は常に真であることが容易に證明されるから、この論理學は分配束である。しかしL6およびL7については矛盾律およびドモルガンの定理は成立するが、排中律および二重否定律は成立しない。従つて第六圖によつて定義された論理學はブラウエル論理學である。バックホフ論理學の眞理函數圖式は第七圖によつて與えられる。命題のとりうる六つの値を1、0、s、t、u、

a	否 定
	a'
1	0
0	1

第四圖  
A

a b	連 言	選 言	含 意	否 定
	$a \cap b$	$a \cup b$	$a \leqq b$	$a = b$
1 1	1	1	1	1
1 0	0	1	0	0
0 1	0	1	1	0
0 0	0	0	1	1

第四圖  
B

a b	$a \cap b$	$b \cap a$	$a \cap b = b \cap a$
1 1	1	1	1
1 0	0	0	1
0 1	0	0	1
0 0	0	0	1

第五圖

とが證明されたこととなる。かくのごとく、公理法によればその證明に非常に煩瑣な證明技巧を要する諸定理も、圖式法ではすべて機械的に簡単に證明できる。

かかる圖式計算によりL1ないしL7を検討すると、これらの式の値はことごとく常に真となることが容易に證明できる。従つて第四圖によつて定義された論理學は正相補分配束すなわちラツセル論理學である。

ブラウエル論理學の眞理函數圖式は第六圖によつて與えられる。命題のとりうる三つの値を1、0、tとし、1と0については第四圖がそのまま用いられ、第六圖ではtを含む場合のみが定義されている。この

vとし、1と0については第四圖がそのまま用いられ、第七圖ではs、t、u、vを含む場合のみが定義されている。圖式中xおよびyはs、t、u、vを表わし、かつxとyは異なる元を表わすものとする。この定義にもとづきL1ないしL7を圖式計算により検討すると、L5すなわち分配律を除くほかはことごとく常に眞である。従つて第七圖によつて定義された論理學は正相補モヅル束すなわちバークホフ論理學である。

	否定
a	a'
t	0

第六圖  
A

a b	連言	選言	含意	等値
	$a \cap b$	$a \cup b$	$a \leq b$	$a = b$
1 1	1	1	1	1
1 0	0	1	0	0
0 1	0	1	0	0
0 0	0	0	1	1

第六圖  
B

	否定
a	a'
s	t
t	s
u	v
v	u

第七圖  
A

a b	連言	選言	含意	等値
	$a \cap b$	$a \cup b$	$a \leq b$	$a = b$
1 x	x	1	0	0
x 1	x	1	1	0
0 x	0	x	0	0
x 0	0	x	0	0
x y	0	1	0	0
x x	x	x	1	1

第七圖  
B

眞理函數

以上我々はラツセル論理學、ブラウエル論理學およびバークホフ論理學の三つについておのおのそのもつとも簡単な場合を多値論理學として圖式的に構成した。このほか第二圖の(チ)や(リ)に相當する種々の論理學が可能なのは明らかである。これらについて一般的に述べるために、眞理函數なる概念を導入す

る。いま命題がとりうる値の数が  $m$  個である多値論理學を  $m$  値論理學といひ、その  $m$  個の値を眞理値といふ。また獨立變數の数が  $n$  個ある函數  $f(a_1, a_2, \dots, a_n)$  を  $n$  項函數といふ。次に函數  $f(a_1, a_2, \dots, a_n)$  において  $a_1, a_2, \dots, a_n$  がすべて命題であり、函數  $f$  自身も命題であつて、かつ  $a_1, a_2, \dots, a_n$  の眞理値が確定すれば函數自體の眞理値も確定するとき、この函數を眞理函數といふ。

さて  $m$  値論理學において  $n$  項眞理函數の種類はいくつあるであろうか。それは次のように簡単に計算できる。命題  $a_1, a_2, \dots, a_n$  はそれぞれ  $m$  通りの値をとりうるから、 $a_1, a_2, \dots, a_n$  がとりうる値の組合せの數は  $m^n$  通りある。この  $m^n$  通りの組合せに對し函數自體も  $m$  通りの値をとりうるから、可能な眞理函數の種類は  $m^{m^n}$  通りとなる。

$m^k$  という數は一般には莫大な數となるが、論理學的に重要なのは單項眞理數としての否定および二項眞理函數としての連言、選言、含意、等値の五つの眞理函數である。この五つの函數の意味は二値論理學の場合には古典的にはつきり定まつていて第四圖のごとく定義できるが、三値論理學以上の場合には莫大な數にのぼる眞理函數のうちどの五つを選んで否定、連言、選言、含意および等値にするか一義的には定まらない。この場合形式不變の原則を採用し、古典論理學の諸定理がなるべく多くそのまま一般の多値論理學においても成立するように五つの基本的眞理函數の定義を選ぶこととしても、それでもなお一義的決定はできない。試みにもつとも簡單な三値論理學について例示してみよう。

### 三値論理學

三値單項眞理函數は二十七通りある ( $T \parallel S, 3^k \parallel 27$ )。いま連言および選言については第六圖 B の定義をそのまま用いることとし (従つて  $L1$  ないし  $L5$  は成立する)、否定のみを二十七通りの單項眞理函數の中から、 $L6$  および  $L7$  の諸式をなるべく多く成立せしめるものという基準で選ぶと、第八圖に示す五通りのものが適當なものとして選ばれる。このうち初めの三つは  $L$  および  $O$  に關しては古典論理學と同じであるからこれを古典的否定といひ、後の二つ



は否定により三つの値が循環されるから循環否定という。

a	古典的否定			循環否定	
	I	II	III	IV	V
1	0	0	0	t	0
0	1	1	1	1	t
t	1	0	t	0	1

第八圖

		古典的否定		
		I	II	III
L 6	排中律	○	×	×
	矛盾律	×	○	×
L 7	二重否定律	×	×	○
	ドモルガン律	○	○	○

○は成立 ×は不成立

第九圖

古典的否定の場合L6およびL7の諸式のうちどれが成立しどれが成立しないかは第九圖に示されている。すなわちドモルガンの定理は三種の古典的否定においてすべて成立し、排中律は第一種においてのみ、矛盾律は第二種においてのみ、二重否定律は第三種においてのみそれぞれ成立する。このうち第二種は先に述べたプラウエル論理學であるが、第一種はこれと双對であるから、これも一種のプラウエル論理學と稱しうる。いずれにせよこの三種のうちどれを「否定」として定義するかは全く命名上の便宜の問題で、論理學的な優劣を定める

ことはできない。厳密にはいずれも古典論理學の意味における否定でないから、むしろ全然別の名稱を用いる方が間違いない。

循環否定においてはL6およびL7はそのままの形では成立しない。しかし三値であるから排中律および矛盾律の項を三つとして廣い意味の排中律および矛盾律とし、かつ三値であるから二重否定律のかわりに三重否定律をつくれば、次の三式となり、これらは循環否定においてことごとく成立し、やはりある意味において古典論理學に對し形式

不変である。

(3) 排中律  $a \cup a' \cup a'' = 1$

(4) 矛盾律  $a \cup a' \cup a'' = 0$

(5) 三種演算律  $a''' = a$

次に三値二項真理函数の種類は一萬九千六百八十三通りある ( $2^3 \parallel 3^2 \parallel 9, 3^2 \parallel 2^6 \parallel 81$ )。この中から適當なものを選び、選言、含意、等値として選出すると、幾百通りも可能である。例えば連言  $a \cap b$  は  $a$  と  $b$  がともに真であるときのみ真で他のときは真でないものとして定義すると、これは  $a$  と  $b$  の値の組合せ ( $2^3 \parallel 3^2 \parallel 18$ ) のうち  $a$  と  $b$  がともに1である場合にのみ  $a \cap b$  は1となり、他の八通りの場合は0もしくはともとなるものと解されるから、連言の種類は二百五十六通り ( $2^3 \parallel 2^5 \parallel 64$ ) も可能となる。ただし連言および選言について東をなすものは第六圖Bによつて定義されたものただ一通りしかない。このことはハツセの圖式により明らかである。この意味において連言および選言は三値論理學では一義的に決定される。しかし含意および等値は、東をなすという条件を加えてもなお八通りある。具體的に言えば第十圖の圖式中  $x, y$

a b		含意	等値
		$a \subseteq b$	$a = b$
1	1	1	1
1	t	x	x
1	0	y	y
t	1	1	x
t	t	1	1
t	0	z	z
0	1	1	y
0	t	1	z
0	0	1	1

第十圖

$z$  が0もしくはともであるものはすべて東の条件を満たすから、その種類は八通り ( $2^3$ ) となる。

今後の課題

三値論理學の場合さえこれだけの複雑さをもっている。四値以上の場合真理函数の種類は更に莫大なものとなり、事態が一層複雑となることは容易に推測できる。これらを統一的に見通しやすく一般化して述べることは今後の課題

であろう。

この小論では命題論理學のみを考究した。多値論理學における概念論理學を論ずることは次の課題であろう。數學基礎論で重要性を有する全称命題および存在命題すなわち「すべてのXについて……である」、「……であるXは存在する」についての論理學はこの概念論理學の問題である。また多値論理學が數理哲學や認識論にいかなる影響をおよぼすかも今後の興味ある研究課題である。(完)

註一 フール論理學の代表的著述は次のものである。

Boole, G.: *An Introduction of the Laws of Thought*, London, 1854.

註二 ラッセン論理學の代表的著述は次のときものである。

Whitehead, A. N. & Russell, B.: *Principia Mathematica*, I, Cambridge, 1910.

Hilbert, D. & Ackermann, A.: *Grundzüge der theoretischen Logik*, 2 Aufl. Berlin, 1937.

註三 1-1でない1-1の公理がラッセル論理學においてすべて定理として成立していることは、註二にあげた書を見れば明らかであるから、ここでは1-1の證明することを略する。

註四 形式論理學の東論的構成については次の書に述べてある。

Birkhoff, G.: *Lattice Theory*, New York, 1940.

註五 バークホフ論理學については、註四にあげたバークホフの著のほか次の論文がある。

Birkhoff, G. & Neumann, J. v.: *The Logic of Quantum Mechanics*. (*Annales of Mathematics*, Vol. 37, No. 4) 1936.

註六 ブラウエル論理學の東論的構成については註四にあげたバークホフの著に詳しい。ブラウエル論理學を東論以前の立場から

説いたものとしてはハイティンゲの次の書が代表的である。最近我が國では黒田成勝氏がブラウエル論理學の強い主張者で

あるが、その基礎を束論以前である。

Heyting, A.: *Mathematische Grundlagenforschung, Intuitionismus, Beweistheorie*. Berlin, 1935.

黒田成勝: *Aristotle の論理と Brouwer の論理に就いて*。(科学, 第18巻, 第1號) 昭和25年。

註七 様相論理學は次の書に詳し。

Lewis, C. I. & Langford, C. H.: *Symbolic Logic*. New York, 1932.

註八

ライオンズマンは次の書において量子力學の論理學を三値論理學として構成している。しかし彼の三値論理學は(ハッセの圖式よりみて當然のことであるが)分配束でありかつ正相補束でない。従つて彼の論理學は現實の量子力學と一致しない。

Reichenbach, H.: *Philosophic Foundations of Quantum Mechanics*. Berkeley & Los Angeles, 1944.

註九

この圖式は二値のラムゼル論理學を説明するためにヴィッケンシュタインが次の書において始めて用いたといふ。  
Wittgenstein, L.: *Tractatus Logico-philosophicus*. London, 1922.

前 號 目 次

賞存と所有……………	文學博士	山内 得立
陳那教學の課題……………	文學士	武邑 尙邦
危機神學の生成と その展開(系前)	文學士	樋元 和一
— 近世前期フランス精神史論 —		