

『命題論理學の歴史』

ジャン・ルカジェウイツ

三田 博 雄 譯

現今數學基礎論乃至集合論的研究の中心はヴァイン及びワルツィである。この兩學閥に於ては數學者の活動に對應して哲學者は哲學的立場からその基礎付けに參與して共に統一科學を打建てんと目論んでゐる。ワルツィ學閥の哲學者としてジャン・ルカジェウイツは既に有名である。簡単に履歴を紹介すれば、一八七八年レンベルクに生れ同地の大學でトゥワルドウスキーに哲學を學び、一九二〇年以來ワルツィに哲學の教授として専ら論理學の研究に従事してゐる。こゝに譯出した論文「*Unterschiede zur Geschichte der Aussagenlogik, Erkenntnis, Bd. 5, 1934, S. 111—131*」はこれまで閑却されてゐた古代及び中世の論理學研究には現今の論理算法と殆ど同じ内容をもつ命題論理學があることを指摘するものとして注目に値するものである。

近代の論理算法の教へるところによると、形式論理學のうち二の基礎的分科が區別される。それは算數學

と幾何學との相違にも劣らず相互に異なる命題論理學と名辭論理學とである。兩者の相違は、命題論理學には論理的定項及び命題變項のみ現れるに反し、名辭論理學に於てはその外に名辭變項が存するといふことにある。

この相違を最も簡単に説明出来る例はストア派及びペリバトス派の同一律である。誤解しないやうにこゝで先づ注意して置くが、吾々の文獻の範圍ではこの同一律が古代に附隨的に提出されたこと、及びそれらが特定の論理學の基礎命題にはなつてゐなかつたことが證明されるのである。ストア的同一律といふのは「もし (wenn) 第一者、ならば (so) 第一者」であつて、セクストゥス・エムピリクスの引用した推理圖に前提として現れてゐる

(註一) ベリ、バトス、的同一律といふのは「 α は凡ての α に屬す」であつて、アリストテレスは論及してゐないが、分析論前書に對するアレクサンダーの註の或る箇所から推定出来る。(註二) 文字變項を用ひるならば、ストア的同一律を「もし χ 、ならば χ 」の形に表すことが出来、ペリバトスの同一律を「凡ての α は α なり」といふ言表に等値に變形出来る。前者に於ては「もし——ならば」は論理的定項であり、「 χ 」は命題變項、即ち「 χ 」に一命題例へば「日中である」を有意味に代入してよい。これを代入するとストア的同一律の特殊の場合「もし日中である、ならば日中である」になる。後者に於ては「凡て——なり」は論理的定項であり、「 α 」は名辭變項、即ち「 α 」に一名辭を、しかもアリストテレス論理學に於て無言の中に承認された假定と一致することであるが、一般的名辭例へば「人間」を有意味に代入してよい。これを代入すれば「凡て人間は人間なり」といふペリバトスの同一律の特殊な場合をうる。ストア的同一律は命題論理學の定題(These)であるが、それに對してペリバトス派のそれは名辭論理學の定題である。

論理學史を著した昔の著者達は凡て命題論理學と名辭論理學の根本的差別に氣付いてゐなかつた。それ故今日に到るまで命題論理學の歴史はないし、從つて形式的論理學一般の正確な敘述もない。プラントルの著述は文献及び資料の蒐集としては今日尙不可缺であるが、論理學上の問題及び教説の歴史的な陳述としては殆ど無價値である。論理學史は新に、しかも論理算法に完全に練達した歴史家によつて書かれねばならぬ。私はこの短い論述に於て次の三の重要な點に關してのみ命題論理學の歴史を考察しようと思ふ。第一に、ストア派のディアレクティクは命題論理學の古代の形態であつて、アリストテレスのジロギステイクに對立すること、從つてまたこれまで全く誤解され不當に評價されたこのストア派の業績に再び名譽が與へらるべきことを明證したい。第二に、ストア的命題論理學が中世には特に「推斷論」のうち存續して更に發展されたことを二三の例につき研究し解明しよう。第三に、ドイツに於てさへ一般には知られてゐないやうであるが、近代命題論理學の創始者はゴットロブ・フレゲであるといふことの確證に重點を置

く。

註① Sextus adv. math. VIII 292 (fehlt bei Armin) : εὐ τὸ πρώτων, τὸ πρώτων.—H. v. Arnim の蒐集 (Stoicismum veterum fragmenta, Bd. II, Leipzig 1903) もまた甚だ有益であるがストア派のディアレクティクの文献の資料としてに遙かに不十分である。

註② Alexander in anal. pr. comm. ed. Wallies. S. 34. 19 : *ψηρα... τὸ Α τὸ Α Α μὴ πρώτων, πρώτων*

註③ K. Prantl, Geschichte der Logik im Abendlande, Bd. I-IV, Leipzig 1855-70, Bd. II, 2. Aufl., Leipzig 1885.

ストア派のディアレクティクが命題論理學であることは上述のストアの同一律が命題論理學に屬すること既に證示されてゐる。然し附隨的に述べられた言葉は證明とならぬから、ストア學徒がそのディアレクティクの眞先に「證明不可能な」第一の三段論法として置いたところの周知の推理式

もし第一者、ならば第二者。

然るに今や第一者。

故に第二者。(註四)

を考察しよう。これらの式に於て「第一者」及び「第二

者」といふ言葉は變項である。何となればストア學徒は變項を表すに文字ではなく順序數を以てしたから。(註五)

に於ても勿論、この變項に命題のみ例へば「日中である」及び「明るい」を有意味に代入してよい。この代入を行へばストア派のテクストに推理の例として度々出て來る「もし日中である、ならば明るい。然るに今や日中である。故に明るい」といふ推理になる。實際上式の變項に代入されるのは命題であつて名辭ではないといふことは式の意味からも明かであるが、尙次の例即ち「もしプラトンが生きてゐる、ならばプラトンは呼吸する。然るに今や第一者。故に第二者から全く特に明確にわかる。こゝでは勿論「第一者」は「プラトンは生きてゐる」といふ命題に、「第二者」は「プラトンは呼吸する」といふ命題に關するものである。(註六)

ストア派の論理學とアリストテレスのそれとの根本的相違は、ストア派のディアレクティクには假言的及び離接的 (hypothetische und disjunktive) 命題が存するに反して、アリストテレスのジロギスティクには定言的 (kategorische) 命題のみが現れるといふことにはない。

嚴確に考へればアリストテレスのジログスティクにも假言的命題が見出される。何となれば、アリストテレスの正當な三段論法は凡て含意であり、従つて例へば「もし α が凡ての β に屬し且つ γ が凡ての δ に屬す、ならば α は凡ての δ に屬す」といふ假言的命題である。この古代論理學の兩體系間の原理的區別はむしろ、ストア的三段論法に於ける變項は命題變項であり、アリストテレスのそれは名辭變項であるといふことにある。然るに上述のストア的三段論法をプラントル(I, S. 473)の如く

第一者であるとき、第二者である
然るに第一者である
故に第二者である

のやうに翻譯すれば、兩者の原理的區別は完全に抹殺される。プラントルは變項に凡て「である」を附加したが、それは古代のテクストには存しなかつた。このことによつてプラントルは意識せずにまた意志せずにストア的命題論理學を名辭論理學に混同してしまつた。何となればプラントルの圖式では「第一者」及び「第二者」にはもはや命題ではなく名辭のみが有意味に代入されるか

ら。吾々に傳來されたストア派のディアレクティクの斷片的記述を通覽すると、凡てのストア派の推理式は論理的定項の外たる命題變項のみを含むことを結論出来る。それ故にストア派のディアレクティクは命題論理學である。(註八)

註④ Sextus adv. math. VII 227 (Armin II 242, S. 81, 22):

εἰ τὸ πρῶτον, τὸ δεύτερον τὸ ἐκ γὰρ πρῶτου τὸ ἐκ δευτέρου.

註⑤ Apuleius de interp. 279 (Armin II, S. 81, Ann.):

Stoici porro pro litteris numeros usurpant, ut "si primum, secundum; atqui primum; secundum igitur."

註⑥ Diogenes Laert. VII, 76 (zit. bei Brand I, S. 471,

Ann. 177, fehle bei Armin): εἰ γὰρ Πλάτων, ἀνεκέρει Πλάτων ἀλλὰ μὴ τὸ πρῶτον τὸ ἐκ δευτέρου.

註⑦ Aristoteles an. pr. II 11, 61 b 31: εἰ γὰρ τὸ Α πρῶτον

τὸ Β δεύτερον τὸ Γ τρίτον τὸ Α τὸ Γ τρίτον τὸ Β (sc. ἰσχυρῶς).

註⑧ ストア派のディアレクティクに關するこの解釋は既に

一九二三年以來私の保持するところである。尙 Lukaszewicz, Philosophische Bemerkungen zu mehrwertigen Systemen des Aussagenkalküls, Comptes Rendus des séances de la Société des Sciences et des Lettres de Varsovie XXXIII, 1930, Cl. III, S. 77 (譯註「第三四七號」近藤洋逸氏の全譯あり)を参照せよ。H.

Scholz, Geschichte der Logik, Berlin 1931, S. 311. の見解の賛成者を見出したことは喜ばしいことである。

アリストテレスの三段論法とストア派のそれとの間には尙第二の重要な相違がある。アリストテレスの三段論法は論理的定題であるが、論理的定題といふのはその中に論理的定項の外命題變項或は名辭變項のみ存し、且つその中にある變項の如何なる値に對しても眞なる如き一命題である。ストア的三段論法は推理規則の意味に於ける推理式であつて、推理規則といふのは推理力を強化し承認された命題を基礎として新命題を導出する規法である。この相違をや、詳細に考察しよう。

上述のアリストテレスの三段論法はまた「もし凡ての α が α であり且つ凡ての α が β である、ならば凡ての α は β である」のやうにも表現出来るが、それは「もし α 及び β 、ならば γ 」の型の、即ち前提 α 及び β の合接が前項であり結論 γ から後項が成る如き含意である。含意としてのこの三段論法は一命題であつて、この命題をアリストテレスは眞と認めたが、事實その中にある變

項「 α 」「 β 」及び「 γ 」の如何なる値に對しても妥當する。従つてこれらの變項に常値を代入すれば眞命題となる。今考へた三段論法には變項の外に論理的常項即ち「もし——ならば」及び「ならば」に「凡ての——である」が存するから、この三段論法はアリストテレスの凡ての三段論法と共に論理的定題である。

ストア的論理學に於ては異なる。上述のストア的三段論法、即ち文字變項を用ひて「もし α 、ならば β 。然るに今や α 。故に β 。」とも表現出来る三段論法はアリストテレスのそれと同様に二の前提及び結論から成るが、然し前提と結論とは結合されて一命題になつてはゐない。この事實は結論を導く言葉「故に」からも明瞭である。従つて今考へた三段論法は一命題ではない。命題ではないからそれは眞でも偽でもない。何となれば眞及び偽は周知の如く命題にのみ妥當することだから。このことを以て今考へたストア的三段論法は論理的定題ではない。即ちこの三段論法に於て變項に常値を代入すれば命題ではなくして推理となる。従つて上述のストア的三段論法は推理式であつて、推理規則の意味をもつ。正

確には次のやうにも表現出来る。「もし ϕ 、ならば ψ 」といふ含意及びこの含意の前項「 ϕ 」を眞と承認する人は誰でもまたこの含意の後項「 ψ 」をも眞と認め、従つて「 ϕ 」と「 ψ 」を分離する権利がある。この推理規則は「分離規則」と呼ばれるが、その名稱は近代論理算法に於ては全く古典的となつてしまつた。

ストア的三段論法は凡て推理規則として定式化される。このことによつてストア派のディアレクティクはアリストテレスのジロギステイクと區別されるのみならず、論理的定題の體系としての近代命題論理學とも區別される。

然しストア學徒はその推理規則を凡て定題に變形する簡明な規法を知つてゐた。即ち彼等は適法的 (didactic) と非適法的の推理を區別した。前提 α 及び β 、結論 γ から成立する推理が適法的と名付けられるのは、前項が兩前提 α 及び β の合接であり後項が結論 γ であるやうな含意が眞なる場合にいはれる。例へば「もし日中である、ならば明るい。然るに今や日中である。故に明るい」といふ推理は適法的である。何となれば「もし日中であり

且つもし日中である、ならば明るい、ならば明るい」といふ含意は眞であるから。(註九)

この正しい注意によつて推理は命題に變形出来る。「もし ϕ 、ならば ψ 。然るに今や ϕ 。故に ψ 」といふ推理規則に適用すると「もし ϕ 且つもし ϕ 、ならば ψ 、ならば ψ 」といふ含意となるが、それは命題論理學の定題である。何となればその中に命題變項の外「もし——ならば」ならびに「且つ」といふ論理的常項が存するから。

この點に關してストア的論理學の詳細に立入ることは出来ない。たゞ全く簡單に最も重要な點を述べるに止めよう。ストア的命題論理學は二價論理學である。命題は凡て或は眞か或は偽かといふ原則がその中に成立する。或は今日の用語を使用すれば「眞」或は「偽」の二「眞理値」の一が可能であると考へられる。(註一〇) 上述の原則は眞でもなく偽でもない。即ち將來偶然に起る出來事に關して言はれる命題があるといふ見解に意識的に反對して提出されたのである。この見解は主にエピクル學徒の間に汎く行はれてゐるのであるが、ストア學徒はこれもアリストテレスに歸してゐる。(註一一)

註② Sextus hyp. pyrth. II 137 (fehlt bei Armin, der jedoch

II 239, S. 78, 15 die parallele Stelle aus adv. math.

VIII 415/16 anführt): ἐν τοῦτω τῷ (ἀληθῶς) "εἰ ἡμέρα

ἔσται, φῶς ἔσται" ἀλλὰ ἡμεῖς ἔσται φῶς ἔσται" τὸ

μὲν "φῶς ἔσται" σπουδαίον ἐστίν, τὰ δὲ λαρεῖς ἡμεῖς αὐτά.

τῶν δὲ ἄλλων οἱ μὲν εἰσι σπουδαῖοι οἱ δὲ ἀσπουδαῖοι, σπουδαῖον

καὶ μὲν, ἔσται τὸ σπουδαῖον τὸ ἐπιχρήσιμον μὲν ἀπὸ τοῦ

ὅτι τῶν τοῦ ἄλλου ἡμυδαῖον σπουδαῖον, ἄλλου δὲ εἰς

τὴν ἐπιχρησὴν ἀπὸ τοῦ, ὅτις ἴσθι, οἷον ὁ ποσειδηῖος ἄλλου

σπουδαῖος ἔσται, ἐστὶ τῆ δὲ τῶν ἡμυδαῖον ἀπὸ τοῦ σπουδαῖον

ταῖσιν "ἡμέρα ἔσται καὶ εἰ ἡμέρα ἔσται, φῶς ἔσται" ἀνακωδιστὶ

τὸ "φῶς ἔσται" ἐν τοῦτω τῷ σπουδαῖον, "εἰ ἡμέρα ἔσται

καὶ εἰ ἡμέρα ἔσται, φῶς ἔσται, φῶς ἔσται."

註③ Cicero acad. pr. II 95 (Armin II 196, S. 63): Funda-

mentum dialecticæ est, quidquid enuntietur, id autem

appellat ἀόριστον, aut verum esse aut falsum.

註④ Boethius ad Arist. de interp. ed. secunda, Meiser, S.

208 (fehlt bei Armin): Putaverunt autem quidam,

quorum Stoici quoque sunt, Aristotelian dicere in futuro

contingentes nec veras esse nec falsas.——尙註八に引

用した私の論文七五頁以下参照のこと。

ストア的命題論理學には次の函數、即ち否定、含意、

合接及び離接が現れる。最初の二三函數は現今の習慣的表

現と同様に「真理函數」として定義される。真理函數といふのは、變項が命題であり真理値は變項の真理値のみに關係する如き函數と解されてゐる。

ストア學徒に従へば否定従つて命題の矛盾的反對は

命題否定記號をその前に置いて作つた。(註一二)

しく實際的に價値多い規法は中世に至るまで存続した。

現今の論理算法に於てそれは一般に承認されてゐることである。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

メガラ學徒であるディオドロス・クロノスがこれに反對し

た。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

メガラ學徒であるディオドロス・クロノスがこれに反對した。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

メガラ學徒であるディオドロス・クロノスがこれに反對した。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

メガラ學徒であるディオドロス・クロノスがこれに反對した。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

メガラ學徒であるディオドロス・クロノスがこれに反對した。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

メガラ學徒であるディオドロス・クロノスがこれに反對した。

「もしも、ならば」といふ含意の意味に關して古代には種々の論争があつた。(註一四)

含意を現今行はれてゐると全く同様に真理函數として最初に定義して、メガラ派のフィロンが論争を惹起したやうだ。フィロンによれば即ち真を以て始め偽を以て終らないとき、そのときに於てのみ含意は真である。それ故に三の場合即ち、第一に前項ならびに後項が真なるとき、第二に前項ならびに後項が偽なるとき、第三に前項が偽であり後項が真なるとき、含意は真である。また、一の場合即ち前項が真であり後項が偽であるとき、そのときのみ含意は偽である。(註一五)

て、眞を以て始め偽を以て終ることが過去に於て不可能であり現在に於て不可能であるとき、そのときに於てのみ含意は眞であると主張した。(註一六)

代の論争をカリマコスがエビグラムに書残してゐるが、「大鴉が屋根の上から何れの含意が正しいかと笑つてゐた」。(註一七)

それが論理算法の賛成者に對して行つた論難を想起せしめるものである。(註一八)

ストア學徒はフィロンの定義を受容れた。少くともセクストゥスはこの概念もまたストア學徒に歸してゐる。(註一九)

合接即ち「 \wedge 及び(且つ) \vee 」はストア學徒によつて眞理函數として定義された。その兩項が眞なるとき、そのときに於てのみそれは眞であり、他の場合にそれは偽である。(註二〇)

離接即ち「 \neg 或は \supset 」の同様な定義は吾々に傳來されたストア派論理學の斷片には見當らない。クリジイボスが離接に對して推理規則を提出してゐるが、それから推定されることは彼が離接を排除的「或は—或は—結合」
と考へたことである。従つてクリジイボスの考へでは眞

なる離接に於てはその兩項が同時に眞であり得ないこととなる。この見解は後に變へられて「 \wedge 或は \vee 」といふ言表は「もし非 \wedge 、ならば \vee 」といふ含意と同意味であることが確信されるやうになつた。かく解された以上もはや排除的離接ではなく非排除的選言(Alternatiu)を取扱つてゐるのである。後述するやうに中世では離接の非排除的な性格が全く明瞭になつてゐた。

註⑩ Apuleius de interp. 266 (Armin II 204a, S. 66):
Solum autem abdicativum vocant, cui negativa particula praepositur.——命題否定記號 \neg の “*o ν l ν* ” なる言葉を用ひた。

註⑪ 註四一參照。

註⑫ Cicero acad. pr. II 143 (Armin II 285, S. 93): In hoc ipso, quod in elementis dialectici docent, quo modo indicare oportet, verum falsumne sit, siquid ita conexum est, ut hoc: “si dies est, hucet” quanta contentio est, aliter Diodoro, aliter Philoni, Chryssippo aliter placet.

註⑬ Sextus adv. math. VIII 113: *ὁ γὰρ Φ ν σ α σ ν ἐ ν ἀ ν θ η τ η ς γ ν σ τ ῶ ν ἢ σ ν μπ ν λ ν σ τ ῶ ν (= Implication), ἕ τ ερ ν μ α ἐ ν ἀ ν θ η τ η σ ν ἀ ν τ η ἀ ν θ η τ η σ ν κα ι ἄ λ λ η ἐ ν ψ ν σ τ ῶ ν , ἕ τ ερ ν τ ρ ο ν σ τ ῶ ν π ν ρ ν γ ν σ τ ῶ ν ἀ ν τ η*

註⑩ $\kappa\alpha\tau' \alpha\lambda\lambda\eta\lambda\eta\tau\eta\varsigma \sigma\upsilon\mu\mu\eta\lambda\epsilon\upsilon\sigma\iota\varsigma, \kappa\alpha\tau' \epsilon\upsilon\alpha \delta\epsilon \tau\alpha\kappa\tau\omega\upsilon \psi\epsilon\delta\omega\varsigma.$
 後に四の場合を凡て例を擧げて述べてゐる。
 註⑪ Sextus adv. math. VIII 115: $\Delta\delta\omega\sigma\iota \delta\epsilon \lambda\lambda\eta\lambda\eta\tau\eta\varsigma \epsilon\upsilon\alpha\iota$
 $\phi\eta\sigma\iota \sigma\upsilon\mu\mu\eta\lambda\epsilon\upsilon\sigma\iota\varsigma \tau\epsilon\sigma\sigma\iota \mu\acute{\eta}\tau\epsilon \epsilon\upsilon\psi\epsilon\delta\iota\kappa\epsilon\tau\omega \mu\acute{\eta}\tau\epsilon \epsilon\delta\epsilon\chi\epsilon\tau\omega \alpha\gamma\chi\acute{\alpha}\lambda\epsilon\upsilon\sigma\iota\varsigma$
 $\alpha\tau' \lambda\lambda\eta\lambda\eta\tau\eta\varsigma \lambda\eta\gamma\epsilon\upsilon \epsilon\tau\iota \psi\epsilon\delta\omega\varsigma.$

註⑫ Sextus adv. math. I 309: $\tau\delta \tau\alpha \tau\omega\delta \kappa\alpha\lambda \mu\acute{\alpha}\chi\omega\upsilon \epsilon\iota\varsigma$
 $\Delta\delta\omega\sigma\iota\omega\upsilon \tau\omega\upsilon \kappa\epsilon\phi\alpha\iota\omega\upsilon \sigma\upsilon\gamma\gamma\epsilon\mu\acute{\alpha}\tau\epsilon\upsilon \text{ (sc. } \epsilon\tau\iota \gamma\epsilon\mu\acute{\alpha}\tau\omega\upsilon\text{)} \cdot \eta\lambda\iota \delta\acute{\epsilon}$
 $\kappa\alpha\upsilon \kappa\acute{\alpha}\rho\alpha\tau\epsilon\tau \tau\epsilon\lambda\omega\upsilon \kappa\epsilon\tau\iota \kappa\alpha\upsilon\alpha \sigma\upsilon\mu\mu\eta\tau\alpha \tau\alpha\delta\iota\kappa\omega\sigma\iota\varsigma \dots$

註⑬ ノイロンの「素材的含意」は「偽なる命題は凡ての命題を含意する」及び「真なる命題は凡ての命題に含意される」(註四四の「メソニコモトメソ」からの引用を参照)と云ふ矛盾を惹起すると考へて、メソニコモトメソは「素材的含意」を「嚴正的含意」に變へ次のやうに定義した。「 ϕ implies q 」 or “ ϕ strictly implies q ” is to mean “It is false that it is possible that ϕ should be true and q false.” Vgl. C. I. Lewis and C. H. Langford, Symbolic Logic, New York and London, 1932, p. 122 and 124.

註⑭ Hyp. pyrth. II 104 n. adv. math. VIII, 245 (Arnim II 221, S. 72, 32).—Vgl. auch Diogenes Laert. VII 81 (Arnim II 243, S. 81).
 註⑮ Sextus adv. math. VIII 125 (Arnim II 211, S. 69): $(\lambda\gamma\omega\upsilon\sigma\iota\omega) \upsilon\gamma\acute{\alpha}\kappa \epsilon\iota\mu\alpha \sigma\upsilon\mu\mu\eta\tau\epsilon\lambda\epsilon\gamma\mu\acute{\epsilon}\nu\omega\upsilon \text{ (=Konjunktion)}$
 $\tau\delta \pi\acute{\alpha}\nu\tau' \kappa\epsilon\gamma\omega\upsilon \epsilon\upsilon \alpha\lambda\lambda\eta\lambda\eta\tau\eta\varsigma \alpha\iota\omega\upsilon \tau\delta \epsilon\iota\kappa\eta\tau\alpha \iota\sigma\tau\iota \kappa\alpha\iota$

註⑯ $\phi\omega\varsigma \iota\sigma\tau\iota \psi\epsilon\delta\omega\varsigma \delta\epsilon \tau\delta \iota\gamma\omega\upsilon \psi\epsilon\delta\omega\varsigma.$

註⑰ Galenus institutio logica, ed. Kahlfaisch S. 9, 13: $\tau\omega\sigma\tau\omega\upsilon \epsilon\iota\delta\omega\varsigma \tau\eta\eta \lambda\acute{\epsilon}\gamma\epsilon\omega\varsigma \text{ “} \epsilon\iota \mu\eta \mu\acute{\eta} \psi\acute{\epsilon}\tau \epsilon\sigma\tau\iota, \eta\mu\acute{\epsilon}\rho\alpha \epsilon\sigma\tau\iota \text{”}$
 $\delta\acute{\iota}\kappa\tau\epsilon\upsilon\mu\acute{\epsilon}\nu\omega\upsilon \epsilon\sigma\tau\iota\omega \alpha\iota\kappa\iota\omega\upsilon\alpha \tau\eta \phi\omega\sigma\alpha \tau\omega\upsilon \pi\eta\alpha\gamma\mu\acute{\alpha}\tau\omega\upsilon \alpha\iota\tau\eta\eta,$
 $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\lambda\epsilon\upsilon\sigma\iota\omega\upsilon \delta\epsilon \delta\epsilon\lambda\omega\upsilon \iota\gamma\epsilon\iota \tau\eta\eta \lambda\acute{\epsilon}\gamma\epsilon\omega\varsigma \text{—非排除的離接は}$
 $\text{“} \delta\acute{\iota}\kappa\tau\epsilon\upsilon\mu\acute{\epsilon}\nu\omega\upsilon \text{” と言はれてゐる。非排除的選言に對して}$
 $\text{Galenus (S. 35, 6) は “} \tau\alpha\sigma\alpha\delta\acute{\iota}\kappa\tau\epsilon\upsilon\mu\acute{\epsilon}\nu\omega\upsilon \text{” なる表現}$
 を用ひた。

上述の論理的函數は凡てストア派のディアレクティックの推理式に現れる。推理式のうち或るものを「證明不可能」と考へ、從つて云はゞ公理的に正しいと假定し、他のものを證明不可能な推理式に還元してゐる。證明不可能な推理式或は三段論法をクリジイボスが提出してゐる。それは次の五である(私は變項を記すに順序數でなく文字を以てした)。

- (一)もし ϕ , ならば ψ 。然るに今や ϕ 。故に ψ 。
 - (二)もし ϕ , ならば ψ 。然るに今や非 ψ 。故に非 ϕ 。
 - (三)同時に ϕ 及び ψ でない。然るに今や ϕ 。故に非 ψ 。
 - (四)或は ϕ 或は ψ 。然るに今や ϕ 。故に非 ψ 。
 - (五)或は ϕ 或は ψ 。然るに今や非 ψ 。故に ϕ 。
- (註二二)

第四の三段論法から離接は排除的な「或は——或は——結合」と解されてゐることがわかる。非排除的選言に對してはこの三段論法は妥當しない。(註二三)

誘導されたものの證明不可能な推理式への還元といふことは論理的な明察を充分に示してゐる。この點に關してはストア學徒の辯證術を根柢的に理解し且つストア派論理學の最良の資料として擧げられるセクストゥスに記述されてゐる。例へばストア學徒が推理式「もし q 且つ q 、ならば r 。然るに今や非 r 、然し q 。故に非 q 」を第二及び第三の證明不可能な三段論法へ如何に還元したか疑問の餘地なきまで明瞭に記されてゐる。その還元の操作は第二の三段論法に基いて「もし q 且つ q 、ならば r 」ならびに「非 r 」の兩前提から結論「同時に q 且つ q でない」が導かれる。この結論及び残つた前提「 q 」から第三の三段論法に従つて「非 q 」が出る。(註二四)

セクストゥスの述べたもの例即ち第一の三段論法を二回使用するものがプラントルには理解されずしまつた。この例を一般的な型で記すと「もし q 、ならば q 、ならば q 。然るに今や q 。故に q 」といふので

ある。還元は次のやうに行はれる。「もし q 、ならば q 、ならば q 」及び「 q 」の兩前提から先づ第一の三段論法に基づいて結論「もし q 、ならば q 」になる。この結論及び前提「 q 」から再び第一の三段論法に従つて「 q 」を得る。(註二五)今述べた推理式は甚だ興味がある。といふのはその推理式は公理の地位に昇進してヒルベルト及びベルナイスの命題算法の定題になつてゐる。(註二六)

誘導された推理式の數は當然甚だ多い。吾々に傳來された推理式のうち特に吾々の注意に値するのはオリゲネスの説いた次の三段論法、即ち「もし q 、ならば q 。もし q 、ならば非 q 。故に非 q 」である。またそれに對して與へられた例も甚だ面白い。即ち「もし汝が死んでゐることを汝が知る、ならば汝は死んでゐる(人は僞なることを知り得ぬから)。もし汝が死んでゐることを汝が知る、ならば汝は死んでゐない(死人は何も知らぬから)。故に汝が死んでゐることを汝は知らぬ」(註二八)オリゲネスの上掲の場所はまた甚だ重要である。といふのはこれまで誤解されて來たストア派のディアレクティクの使用語の意味を吾々に開示するからである。(註二九)

註② Galenus inst. log. ed. Kalbfleisch, S. 15 (Arnim II 245, S. 82) : *ἢν ὁ Χριστῶς ἐπιφύξει πρῶτον ἀναδέεσθαι, ὁ*

τοῦτος πρῶτος ἐστίν “ei τὸ α', τὸ β' τὸ δὲ α' τὸ ἐφα β'” *ἢν ὁ Χριστῶς δεύτερον ἀναδέεσθαι ἐπιφύξει, τοῦτον ἐστίν* “ei τὸ α', τὸ β' οὐχὶ δὲ τὸ β' οὐκ ἐφα τὸ α'”.

——*Καὶ τοῦ πρῶτου κατὰ τοῦτον... τοῦτος ὁ πρῶτος ἐστίν*

“οὐχὶ τὸ τε α' καὶ τὸ β' (τὸ δὲ α' οὐκ ἐφα τὸ β')”

καὶ τοῦ δευτέρου κατὰ τοῦ ἀντιθέτου... τοῦτον τὸ πρῶτος ἐστίν “ἤτοι τὸ α' ἢ τὸ β' τὸ δὲ α' οὐκ ἐφα τὸ β'”.

——*καὶ τοῦ τρίτου... τοῦτον ὁ πρῶτος* “ἤτοι τὸ α' ἢ τὸ β' (οὐχὶ δὲ τὸ β' τὸ ἐφα α')”.

——Vgl. auch. Arnim II, 241 u. 242, S. 79–81.

註③

註④ *ストア派の論理學を全く蔑視してゐた* プラトナ (I, S. 474) は次の言に著しくなる。 “Hicbei nun braucht die grenzenlose Stupidität in der Trennung des IV. und V. Modus wohl nicht noch besonders hervorgehoben zu werden. “科學的著作に於て就中論理學の無

知に基くかゝる評言に出會ふことは恥辱である。更に

プラトネルはあの五の三段論法をクリッテヌスがテオ

ソクストから引用したときく言ふ。 “jeder, welcher

bloss fremde Produkte abschreibt, läuft hiebei Gefahr,

nur seine eigene Dummheit zur Schau zu tragen.”

——この歴史的な不確實が見られる。テオソクストが上述

の三段論法を發見したか或は單に知つてゐただけか史

料的に證明される。

註⑤ Sextus adv. math. VIII 235, 236 (fehlt bei Arnim) :

推理者曰 “ei τὸ πρῶτον καὶ τὸ δεύτερον, τὸ τρίτον οὐχὶ

δέ γε τὸ τρίτον, ἀλλὰ καὶ τὸ πρῶτον οὐκ ἐφα τὸ δεύτερον.”

推理の證元は次の題に “ἐστὶν δύο εἴδη ἀναδέεσθαι, τὰ πρῶτον οὐχὶ δὲ γε τὸ τρίτον οὐκ ἐφα τὸ πρῶτον καὶ τὸ

δεύτερον”, ἢς ἐστὶν δεύτερον ἀναδέεσθαι, τῆσεν δὲ τρίτον οὐκ ἐφασ ἔχουσι “οὐχὶ τὸ πρῶτον καὶ τὸ δεύτερον. ἀλλὰ μὴν τὸ πρῶτον οὐκ ἐφα τὸ δεύτερον”.

註⑥ Sextus adv. math. VIII 230—233 (fehlt bei Arnim). テクストは損傷してゐるが勿論疑問の餘地なく明かである。それを最初に正しく補修したのは E. Kochalsky's Dissertation: De Sexti Empirici adversus logicos quaestiones criticae, Marburg 1911, S. 83—85. テクヌキは然しソクラー及びプラトネルを引用して次のやうに結論してゐる。 Nimirum huiusmodi argumentum non simplex indemonstrabile per se est absurdissimum, sed Stoicos in syllogismis inventendis incredibilia praesensisse inter omnes constat. プラトネルの證據を如何に有害せよと云ふが。

註⑦ Hilbert u. Bernays, Grundlagen der Mathematik, Bd.

I, Berlin. 1934, S. 66. 正確には定題は次の言葉に言
はれる。「 $\alpha\lambda\lambda\lambda$ 」ならば「 $\alpha\lambda\lambda\lambda$ 」ならば「 $\alpha\lambda\lambda\lambda$ 」
「 $\alpha\lambda\lambda\lambda$ 」(「 $\alpha\lambda\lambda\lambda$ 」)」¹⁰

註⑤ Cicero topica. I, 57 (zitiert von Zeller, Die Philo-
sophie der Griechen III I, 5. Aufl. 1923, S. 114 Anm.
1, fehlt bei Armin): ex his modis conclusiones in-
numerabiles nascuntur.

註⑥ Origenes contra Celsum VII 15 (Werke Bd. II. ed.
Koetschau, 1899, S. 166, fehlt bei Armin): $\epsilon\tau\alpha\upsilon\delta\epsilon$
 $\delta\iota\omicron$ $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\mu\epsilon\lambda\alpha$ $\psi\lambda\eta$ $\epsilon\iota\varsigma$ $\tau\alpha$ $\epsilon\lambda\lambda\eta\sigma\epsilon\iota\varsigma$ $\alpha\upsilon\tau\alpha\kappa\tau\eta\mu\epsilon\tau\alpha$ $\tau\omega$ $\kappa\alpha\lambda\omega\sigma\upsilon$
 $\mu\epsilon\tau\omega$ " $\epsilon\alpha$ $\delta\iota\omicron$ $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\mu\epsilon\tau\omega$ " $\theta\epsilon\omega\gamma\eta\mu\alpha\tau\iota$ $\alpha\pi\alpha\kappa\tau\epsilon\tau\alpha$ $\tau\omega$ $\epsilon\pi$
 $\alpha\upsilon\tau\alpha\kappa\tau\epsilon\tau\omega\varsigma$ $\tau\omega\iota\varsigma$ $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\mu\epsilon\tau\omega\varsigma$ $\eta\gamma\omega\upsilon\kappa\epsilon\tau\omega\upsilon$... $\kappa\alpha\iota$ $\upsilon\pi\alpha\kappa\tau\epsilon\tau\alpha\iota$ $\gamma\epsilon$ $\delta\epsilon$
 $\lambda\gamma\iota\sigma\tau\omega\delta\epsilon\mu\gamma$ $\sigma\alpha\sigma\tau\epsilon\gamma\upsilon$ " $\epsilon\iota$ $\tau\omega$ $\sigma\tau\alpha\tau\omega\upsilon$, $\kappa\alpha\iota$ $\tau\omega$ $\delta\epsilon\sigma\tau\epsilon\gamma\omega\upsilon$ $\epsilon\iota$ $\tau\omega$
 $\sigma\tau\alpha\tau\omega\upsilon$, $\omega\delta$ $\tau\omega$ $\delta\epsilon\sigma\tau\epsilon\gamma\omega\upsilon$ $\omega\delta\alpha$ $\delta\iota\gamma\alpha$ $\tau\omega$ $\sigma\tau\alpha\tau\omega\upsilon$ ". $\psi\acute{\epsilon}\gamma\omicron\upsilon\alpha\tau\iota$ $\delta\epsilon$
 $\kappa\alpha\iota$ $\epsilon\tau\iota$ $\delta\lambda\eta\varsigma$ $\tau\omega\upsilon$ $\sigma\tau\alpha\tau\omega\upsilon$ $\sigma\alpha\tau\omega\upsilon$ $\alpha\iota$ $\alpha\upsilon\tau\omega$ $\tau\eta\varsigma$ $\Delta\iota\omicron\tau\epsilon\varsigma$ $\lambda\epsilon\gamma\omega\upsilon\tau\epsilon\varsigma$
 $\tau\omega$ " $\epsilon\iota$ $\epsilon\kappa\tau\alpha\tau\alpha\upsilon\tau\alpha$ $\upsilon\tau\iota$ $\tau\epsilon\delta\omega\mu\alpha\varsigma$, ($\tau\epsilon\delta\omega\mu\alpha\varsigma$ $\epsilon\iota$ $\epsilon\kappa\tau\alpha\tau\alpha\upsilon\tau\alpha$
 $\delta\epsilon\tau\iota$ $\tau\epsilon\delta\omega\mu\alpha\varsigma$), $\omega\delta$ $\tau\epsilon\delta\omega\mu\alpha\varsigma$." $\alpha\pi\omega\lambda\omega\delta\eta\tau\iota$ $\tau\omega$ " $\omega\delta\alpha$ $\tau\alpha\upsilon\alpha$
 $\epsilon\kappa\tau\alpha\tau\alpha\upsilon\tau\alpha$, $\delta\epsilon\tau\iota$ $\tau\epsilon\delta\omega\mu\alpha\varsigma$."

註⑦ この箇所をプラントルもマッテラーも知らない。勿論既
に Fabricius (Sexti Empirici Opera, 2. Aufl. 1840,
Bd. I. S. 112) が参照しつゝゐる。問題になつてゐる用
語は " $\epsilon\alpha$ $\delta\iota\omicron$ $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\mu\epsilon\tau\omega$ " (" $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\mu\epsilon\tau\omega$ ") は例へば含意の
如く單純な前提でない) である。プラントル (I, S. 480)

及びマッテラー (III. I, S. 114/5, Anm. 5) は誤解した
が、上述のことによつてそれは二の $\sigma\upsilon\mu\mu\eta\mu\epsilon\tau\omega$ 即ち「 α
では、二の含意を前提として含む三段論法を指してゐ
る。

尙ストア派の命題論理學全體に關する二三の問題を
考察しよう。ストア的論理學はその中に存する陳腐な經
驗論ならびに空虚な形式論といふ點で常に非難されて
ゐる。例へばプラントル (I, S. 457) はストア學徒が含
意に與へた例を引用して、これは「拙劣極まる經驗的規
準が存すること及び本質と内屬との因果關係を少しも
理解してゐないことを充分に明示する例」であると言つ
てゐる。プラントルの侮蔑的評言には根據がない。論理
式に對して經驗的な例が與へられるならばかゝる例に
對する真理規準も何か經驗的でなければならぬ。だが例
は論理學に屬するものではなく、また論理學そのものに
於てはたとへストア學派の場合でも經驗論の痕跡さへ
見出さない。ストア學徒には因果關係に對する理解がな
いといふ點に關しては、ストアに受繼がれたフィロソフの
含意概念をプラントルが全く理解してゐないといふそ

の事實のみが明かになるだけだ。二價論理學に於てはフイロンの含意概念以外の如何なる含意概念をも述べることは出来ぬ。それは經驗論に無關係であると共に因果關係に係るものでもない。といふのは「もし κ 、ならば ρ 」といふことは「 ρ から κ が結果する (aus κ folgt ρ)」と同じ意味ではないから。

既に古代に於て度々問題となつた形式論の非難は吾々の目には如何なる非難でもないといふことのみ全く正しい。形式論或はむしろ形式化といはれるものは凡ての演繹的體系の到達せんとする理想的確實性を意味する。吾々が演繹的公理的構造の體系が形式化されてゐるといふのは、たゞ體系に於ける誘導に必要な推理規則を理解するのみで言表や記號の意味に無關係に誘導されたものの眞實を證明出来る場合にいふ。この意味に於てストア學徒は形式論の軌道にあつたが、同時にまた彼等を餘り高く評價出来ない。彼等は言葉に甚だ關心し、その意味に執着しなかつた、そのことは形式化の主要條件である。しかも彼等はペリバトス學徒には意識的に對立してゐた。三段論法の本質は言葉にはなく言葉の

意味にあることをアレクサンダーは度々主張してゐる(註三二)が、ストア學徒は確かに反對のことを主張した。何となれば彼等の考へによれば「もし κ 、ならば ρ 」及び「 ρ から κ が結果する」といふ表現は意味は同じであるが——正しいとは言へないことである——「 ρ から κ が結果する。然るに今や ρ 。故に κ 」といふ推理式は「もし κ 、ならば ρ 。然るに今や ρ 。故に κ 」なる式と外見は同意味であるけれども、後者が三段論法であるに反し前者を三段論法とは述べてゐない。(註三三)

ストア學派とペリバトス學派とのこの對立に關聯した問題、即ちストア學徒はその命題論理學の原理的意味を意識してゐたか、特に彼等がアリストテレスとは異なる論理學體系を創造したことを意識したか、といふ問題が自然に持上がる。この問題の最初の部分はシヨルツの確信に従へば否定されねばならぬ。(註三三)問題の第二の部分に關してこれまで餘り注意を惹かなかつた文獻を取扱はう。

アリストテレスのトピカの註に「綜合的問題」と題してアレクサンダーは古代に論争された問題を舉げて

る。例へば月は地球より大きいか、或は外科治療法は醫藥治療法に優るか、といふやうな論題と共に彼は次の論理學上の比較問題に言及した。「歸納法は三段論法より生産的か、また定言的と假言的とのうち何れの三段論法が先か、また如何なる推理圖が先或はより善か。」(註三四)

こゝで第二の問題即ち定言的と假言的とのうち何れの三段論法が先かといふ問題は興味がある。定言的三段論法はアリストテレスのものであるに反し假言的三段論法はストア學徒のものであるから、吾々の論題はアリストテレスの論理學に對するストア的論理學の關係に係り、更にそれから出發して、これらの體系のうち何れが先か即ち私の解釋では論理的に先かを決定することとなる。

この問題に對する解答はガレヌスの著した甚だ興味ある論理學序論に見出される。ガレヌスの記述によれば、その時代の最も明敏なる論理學者に數へられ勿論自らペリバトス學徒であるポエトス——アムモニオスによれば、アリストテレスから十一代目のペリバトス學徒——は定言的でなく假言的三段論法を先と考へた。ガレ

ヌスはそれに反對して定言的前提はそれを結合した假言的より簡單な命題として論理的に先であると論難してゐる。然し彼にはこの論證ならびに全論題は大して意味のないものと見えた。といふのは、彼は次のやうに考へて居たから。この論争によつて多く見出すこともなく多く失ふこともない。人は種々の三段論法を知り學ばねばならぬが、それが如何なる順序でなければならぬか、或はそのうち何れが先とされねばならぬか、は各人が趣味に從つて決定してよい。(註三五)

私の考へによればこの兩斷片から、ストア學徒は自らの論理的體系とアリストテレスのそれとの相違を意識してゐたのみならず、兩體系相互の關係をも正當に判斷してゐたと結論してよい。命題論理學は名辭論理學より論理的に先の體系であるといふのが現今吾々の常識である。アリストテレスは分析論に於て三段論法の第二及び第三の圖式が第一の圖式に還元されることを證明してゐるが、その證明を分析するならばどの場合に於ても命題論理學の定題を使用せねばならぬことが判明する。後に“Baroco”と名付けられた三段論法を“Barbara”

に形式的に還元するには「もし(もし)且つ(もし)ならば(ならば)ならば(もし)且つ(もし)非(ならば)非」といふ命題論理學の定題を是非とも必要とする。この定題に相當する推理式をストア學徒が熟知してゐたことは上述した。従つて最もありうべきこととして、ストア學徒は當然この推理式をアリストテレスの三段論法に適用したと考へられる。また吾々の知識によれば、アリストテレスのジロギステイクのうちに含まれる貧弱な名辭論理學の破片より大きな意味をもつものは命題論理學である。命題論理學は論理學及び數學の凡ての體系の基礎である。この主たる理論に基礎を與へたストア學徒に吾々は感謝せねばならぬ。

註② Galenus inst. log. ed. Kalfleisch, S. 11, 6 (Armin II 208, S. 69, 4) : ἀλλ' οἱ περὶ Χυλοκροτου χυλοταύρα τῆ λέξεως μάλλον ἢ τοῖς προτάμασι προέχοντες τὴν ψῆφον...

註③ Alexander in anal. pr. com. ed. Wallies, S. 372, 29 : οὐκ ἐν ταῖς λέξεσιν ὁ συλλογισμὸς τὸ εἶναι ἔχει ἀλλ' ἐν τοῖς σημασιούμοις.

註④ Alexander l. c. S. 373, 29 (Armin II 253, S. 84) : οὐ δὲ νεώτερον ταῖς λέξεσιν ἐκαστοῦσθαι οὐδέτι δὲ τοῖς

σημασιούμοις, οὐ ταύτων γὰρ γίνεσθαι ἐν ταῖς τὰς ἰσοδυναμίας λέξεσιν μετακλήσει τῶν ἰσῶν τοῦτων γὰρ σημασιούμοις τοῦ "εἰ τὸ Α, τὸ Β" τῶ "ἀνακλυθῆαι τῶ Α τὸ Β" συλλογισμῶν μὲν λόγον παρὶ εἶναι τοιαύτην ἀποδείξις τῆς λέξεως "εἰ τὸ Α, τὸ Β, τὸ δὲ Α, τὸ δὲ ἀγα Β," οὐδέτι δὲ συλλογισμῶν ἀλλὰ παρακλυθῶν τὸ "ἀνακλυθῆαι τῶ Α τὸ Β, τὸ δὲ Α, τὸ δὲ ἀγα Β"

註⑤ Scholz, Geschichte der Logik, S. 32.

註⑥ Alexander in top. com. ed. Wallies, S. 218 : ἴστω ἱτι xal ἐν τῆ λογικῇ συνηρητικῶς τινα ἕτηοιμενα, ὡς τὸ πότερον πῆστικῶδες, ἐπαγωγῆ ἢ συλλογισμῶ, xal τοῖος πρότερος συλλογισμῶς, ὁ κατηγοριῶς ἢ ὁ ἐπιθετικῶς, xal τῶτων συνηρητικῶς τῶν ἢ βέλτων.

註⑦ Galenus inst. log. ed. Kalfleisch, S. 17 : xal μέρτοι xal τῶν ἐκ τοῦ Περὶ τῶν τῶν ἐπίσης xal Βαρηδῶς οὐ μόνον ἀνακλυθῆαι τοῦσιν ἐκ τῶν ἡγεμονικῶν ἡμυμῶτων συλλογισμῶς, ἀλλὰ xal πρότερος ἴστω δὲ ἐκ κατηγοριῶτων πῆστικῶτων εἶσιν ἀνακλυθῆαι: συλλογισμῶι, τοῦτων οὐκ ἐτι πρότερος ἰσοδύκειν συνηρητικῶν xal τῶν ἐπίσης γε τῶτων οἱ τοῦστωι πρότερος: τῶν ἐπιθετικῶτων εἶσιν, εἰσῆσ γε xal εἰ πῆστικῶτες ἀστῶν ἐκ ἐν σῆγχεστωι πρότερος βέβηλως εἶσιν, οὐδὲτι γὰρ ἀκλυθῆαι τῶ μὴ οὐ πρότερος εἶναι τὸ ἀκλυθῶν τῶ στυθετῶν, ἀλλὰ περὶ μὲν τῶν τῶτων ἀκλυθῆαι τῶτων

οἷτε εἶπεῖν ὅτιε εἶπο ὅτιαι πέλα γρη γὰρ ἀπεδέξα τα μέγα
 ἡγυδαρεῖν τὰν ἀναγορίων, καὶ τὸτ' ἔοι τὸ γρηόριον,
 ἡγυδαρεῖν δὲ τοῖς ἑτέροις ἡ δὸδαρεῖν ποτέροις ὡς ἐξάρε
 φῶν.

ストア派の影響が中世に存続したと説明することを
 プラントルはよく心得て居たが、ストア學徒の創始した
 命題論理學が中世に更に發展したことに關してはこれ
 まで何人も意識しなかつた如くである。こゝでも詳細に
 入ることは出来ないし、殊に中世論理學の史料を解する
 ことは困難である。これからペトルス・ヒスバヌスの
 Summulae logicae 即ちこの中世論理學の古典教本と
 そのヴェルゾリウスの註ならびに命題論理學に關する
 ドウンス・スコトゥスの著書の概要を簡單に説明しよ
 う。ペトルス・ヒスバヌスは既に古代に論争の中心とな
 つたフィロンの含意の眞理標準を知らなかつたやうで
 ある。彼はクリシッポスの「或は―或は―結合」ではな
 く非排除的選言を離接と名付けそれを眞理函數として
 定義した。^(註三〇) 即ち「命題を結辭 "vel" によつて結合した
 もの離接はその兩項が偽なるとき、そのときに限つて偽

であり、他の場合には兩項が共に眞なるときにも眞であ
 る。然しそれが認められたといつても反對もあつたので
 ある。^(註三七)

註によると次の推理規則が離接に對して提出されて
 る。第一に離接と一項の否定から他項が結論される。
 例へば「人間は生物であるか或は馬は石である。然るに
 今や馬は石でない。故に人は生物である。」これは正に
 ストア學徒の第五の證明不可能三段論法である。第四の
 三段論法は勿論存しない。といふのはそれは排除的離接
 に對してのみ妥當するものであるから。第二に一項の眞
 から離接の眞が結論される。例へば「人は走る、故に人
 は驢馬であるか或は人は走る。」この例は奇怪であるが
 然し充分明瞭である。^(註三八) この第二の規則は新しいものでス
 トア派のテクストには存しない。兎も角離接が非排除的
 選言として把握されるといふその條件の下にそれは正
 しい。

ペトルス・ヒスバヌスは合接を連繫的命題と名付けて
 ストア學徒と同様な仕方では眞理函數として定義した。そ
 の推理規則は新に現れた註に次の如く附加されてゐる。

合接からその何れの項も結論される。例へば「人は生物であり且つ神は在る。故に人は生物である。」(註三九)

ペトルス・ヒスパヌスに對する註にはそれに關聯し

て次の美事な附記がある。相互に矛盾する項をもつ合接と離接は相互に矛盾する。(註四〇)

「*p*及び*q*」と「非*p*或は非*q*」ならびに「*p*或は*q*」と「非*p*及び非*q*」なる命題が相互に矛盾することではなければならぬ。換言すれば「*p*及び*q*」は「非*p*或は非*q*」の否定と同値であり、同様に「*p*或は*q*」は「非*p*及び非*q*」の否定と同値である。これによつて所謂ドゥ・モルガンの原理はドゥ・モルガンの遙か以前に知られてゐたこととなる。

註の同じ箇所最後には一命題の矛盾的反對はその命題に否定記號を前置するより「より真に」構成され得ないと書かれてゐる。(註四一) 中には上述したストア派の影響が特に明瞭に現れてゐる。ドゥッニス・スコトッスにも上述の凡ての推理規則ならびに最後の附記が見出される。従つてそれらは中世に一般に承認されたことと思はれる。

註 36) プラントル (II, S. 42) はそれを意識してゐなかつた。といふのは彼は離接と選言の區別を注意してゐないから。

註 37) *Summulae*, tract. I, de distinctiva (Prantl III, S. 43, Anm. 158) に梗概が述べてあるに過ぎない。私は比較的後期の版 Petri Hispani *Summulae Logicales cum Versorii Parisiensis clarissima expositione*, Venetiis 1597 apud Matthaeum Valentinum に從つて引用する。それはプラントルの使用したテクストと各所に於て相違してゐる。

註 38) *Summulae* l. c.: *dupliciter arguitur a distinctivis. Uno modo, a tota distinctiva cum destructione unius partis ad positionem alterius, ut "homo est animal vel equus est lapis; sed equus non est lapis, igitur homo est animal."* Secundo modo, arguendo a veritate unius partis ad veritatem totius, et est bona consequentia, unde bene sequitur, haec est vera "homo currit", igitur haec est vera "homo est asinus vel homo currit."

註 39) *Summulae*, tract. I, de copulativa: arguendo a tota copulativa ad veritatem cuiuslibet partis eius seorsum, est bona consequentia. ut bene sequitur. "homo est animal et Deus est, ergo homo est animal."

註⑩ Summulae l. c.: copulativa et disjunctiva de partibus contradicentibus contradictant——「 p 」に可成簡單に表現されてゐる同じ思想がオッカムには餘程明瞭に言つてゐる。Opposita contradictoria disjunctivae est una copulativa composita ex contradictoriis partium ipsius disjunctivae. (Vgl. Prantl III, S. 396, Ann. 936).

註⑪ Summulae l. c.: non est verius dare contradictionem, quam toti propositioni praeponeere negationem.

ストア的命題論理學は、中世に特に「推斷 (Konsequenz)」論に存続した。中世論理學者の推斷は含意ならびに「 p 」故に「 q 」の型の推理式——「 p 」及び「 q 」は命題である——をも意味する。然し概して推斷は推理式として表現されてゐる。推斷は形式的及び素材的に分類された。推斷の項の配置及び形式は同一に止めて任意の項に妥當するとき形式的と言ひ然らざる場合を素材的と言ふ。形式的推斷は論理的法則として常に正しい。然るに素材的推斷は、眞命題を前提として附加すれば形式的推斷に還元出来るときそののみ正しい或は「善い」(“bona”)。附加するべき命題が必然に眞ならば推斷は“bona simpliciter”と呼ばれ、それが偶然に眞な

らば推斷は“bona ut nunc”と言はれる。後の區別は私にとつて大した意味をもつものでない。(註四三)

中世後期の論理學教本には“de consequentiis”なる章に種々の形式的推斷と共に命題論理學に屬するものも述べられてゐる。その推斷の二三は既に上述した。全部を網羅する努力は何人にも望ましいことであるから中世命題論理學の全貌を示さう。

推斷論は尙外の理由から注目し値する。こゝに示した素材的推斷概念から中世に忘れられてゐたフィロソフの含意概念が全く思掛なくまた全く當然の結論として導き出される。この導き出されるものを仔細に取扱ふことは無益ではない。

推理式「 p 」故に「 q 」は含意「もし p 」ならば「 q 」に對應し、この二の形式は全く同じに推斷と稱された。従つて善き推斷は眞なる含意に對應した逆も成立する。素材的推斷は眞なる前提を附加して形式的推斷になるとき善である。この事實から第一に後項の眞なる凡ての含意は眞でなければならぬ。即ち「 q 」が眞ならば任意の「 p 」に對して「 p 」故に「 q 」なる素材的推斷は善である。

何となれば假定により真なる命題「 \mathcal{P} 」を前提として附加すれば「 \mathcal{P} 且つ \mathcal{Q} 」故に「 \mathcal{Q} 」なる推理式を得、この推理式は上述の如く形式的推斷である。第二に前項が偽なる凡ての含意は真でなければならぬ。即ち「 \mathcal{P} 」が偽ならば任意の \mathcal{Q} に對して「 \mathcal{P} 、故に \mathcal{Q} 」なる素材的推斷は善である。何とならば假定により偽なる命題「 \mathcal{P} 」の矛盾的反對即ち眞命題「非 \mathcal{P} 」を前提として附加すれば、「 \mathcal{P} 且つ非 \mathcal{P} 、故に \mathcal{Q} 」なる推理規則となり、この推理規則は後述する如く形式的推斷である。それ故に三の場合(眞—眞、「偽—眞」、「偽—偽」)には含意は眞であり、第四の場合「眞—偽」には勿論偽である。従つて含意は嚴密にフィロンの規準に従つて眞理函數として定義される。

ドゥンス・スコトゥスはこの結果を見逃してゐるやうであるが、その假定は凡て明かに認めてゐた。即ち偽命題は凡て任意の外の命題を善き素材的推斷に於て導出すること、ならびに偽命題は凡て任意の外の命題から善き素材的推斷に於て生ずることを知つてゐた。また形式的矛盾を含む命題から任意の命題が凡て形式的推斷に

於て誘導されることを證明した。(註四四)
 例について行はれ次のやうに述べられてゐる。推斷「ソクラテスは走り且つソクラテスは走らぬ、故に汝はロマに在り」は形式的に正しい。即ち「ソクラテスは走り且つソクラテスは走らぬ」といふ合接から「ソクラテスは走る」といふ命題ならびに「ソクラテスは走らぬ」といふ命題が形式的推斷に於て生ずる。「ソクラテスは走る」といふ命題から「ソクラテスは走るか或は汝はロマに在り」なる離接が形式的推斷に於て結論される。この離接及びその第一項の否定から遂に「汝はロマに在り」なる命題が形式的推斷に於て出て来る。(註四五)
 (註四五) 中世スコラステイクの衰亡と共にこれらの美事な研究が凡て全く忘却されたのである。

註④ Duns Scotus, *Quaestiones super anal. pr. I, 10* (Prantl II, S. 139 Anm. 614): *Consequencia est propositio hypothetica composita ex antecedente et consequente mediante coniunctione conditionali vel rationali*——
 “coniunctio conditionalis” とし “si” が述べられ
 “coniunctio rationalis” とし “igitur” 或は “ergo”

なを論ずる。

- 註⑩ a. a. O. (Prantl III, S. 139 Ann. 615, S. 140 Ann. 617, 619) : Consequentia sic dividitur : quaedam est materialis, quaedam formalis. Consequentia formalis est illa, quae tenet in omnibus terminis stante consimili dispositione et forma terminorum. (蓋し推斷の形式に依りてのみは論理上同一なるべし)——Consequentia materialis est illa, quae non tenet in omnibus terminis recte consimili dispositione et forma. Et talis est duplex, quia quaedam est vera simpliciter, et alia est vera ut nunc. Consequentia vera simpliciter est illa, quae potest reduci ad formalem per assumptionem unius propositionis necessariae.——Consequentia materialis bona ut nunc est illa, quae potest reduci ad formalem per assumptionem alicuius propositionis contingentis verae.

- 註⑪ a. a. O. (Prantl III, S. 141 Ann. 621) : Ad quamlibet propositionem falsam sequitur quaelibet alia propositio in consequentia bona materiali ut nunc.——Omnis propositio vera sequitur ad quamcumque aliam propositionem in bona consequentia materiali ut nunc.——Ad quamlibet propositionem implicantem contradictionem de forma sequitur quaelibet alia propositio in con-

sequentia formali.

- 註⑫ Duns Scotus, Quaestiones super anal. pr. II, 3 (yon Prantl nicht angeführt) : “Socrates currit et Socrates non currit ; igitur tu es Romae.” Probatur, quia ad dictam copulativam sequitur quaelibet eius pars gratia formae. Tunc reservata ista parte “Socrates non currit”, arguatur ex alia sic : “Socrates currit, igitur Socrates currit vel tu es Romae”, quia quaelibet propositio infert seipsam formaliter cum qualibet alia in una distinctiva. Et ultra sequitur : “Socrates currit vel tu es Romae ; sed Socrates non currit (ut reservatum fuit) ; igitur tu es Romae,” quod fuit probatum per illam regulam : ex distinctiva cum contradictoria unius partis ad reliquam partem est bona consequentia.

近世の「哲學的」論理學は徹頭徹尾心理學的及び認識論的に研究され、形式論理學的問題には理解も興味も持たない。精々アリストテレスのジロギステイクが傳統的不備のまゝ参照される位で命題論理學に關してはその痕跡も見出さない。正確に定式化され方法的に解決された問題を徒らに新に考究するが、凡て不明確な哲學的思辨のうちに融溶する。

然るに近世論理學は數學的精神によつて復活した。新論理學は「數學的論理學或は論理算法」として成立し、二三十年間に全盛となつた。従つて又命題論理學も再び正しとされた。こゝに突然論理學史に固有な現象に吾々は遭遇する。即ち全く無媒介に、歴史的には全く獨立に近代最大の論理學者ゴットロブ・フレゲの天才的頭腦に殆ど最高の完全を以て近代命題論理學が出現した。フレゲは一八七九年に短いが内容的に困難な論文を、*De Principiis arithmetischen nachgebildete Formelsprache des reinen Denkens* “といふ題目で出版した。この論文によつて命題論理學が嚴密な公理的形態に於て演繹的體系として最初に提出された。フレゲの命題論理學體系は二基礎概念即ち否定及び含意により作られる。含意は二〇〇年以上前にフィロンが行つたと全く同様に真理函數として定義される。外の函數は體系に使用されないが、「もし非 α 、ならば β 」なる言表は「 α 或は β 」と、また「非(もし α 、ならば非 β)」なる言表は「 α 且つ β 」と解せられる。基礎概念を使用して六個の「基礎命題」或は公理が提出され、それから二推理

規則、しかも推理規則として明確に定式化された分離規則と、適用されてはるるが定式化されてゐない代入規則との媒介によつて命題論理學の外の定理全部が誘導される。分離規則(その名稱はフレゲによるわけではない)としてストア學徒の第一の證明不可能三段論法即ち、含意「もし α 、ならば β 」ならびにこの含意の前項「 α 」が體系の承認された定題であるならば、この含意の後項「 β 」を承認された新定題として含意から分離してもよい、が採用される。代入規則とは變項に意味ある言表が代入されてもかまはぬといふのである。意味ある言表(この概念は兎に角「*Begriffsschrift*」には存しない)とは先づ變項、次に「 α 」が意味ある言表なる限り「非 α 」なる否定、最後に「 α 」及び「 β 」が意味ある言表なる限り「もし α 、ならば β 」なる型の含意を指す。體系の定題即ち公理及び定理は、垂直及び水平の線から成り甚だ場所をとる記號によつて表現される。このフレゲの記號は括弧、點等々の句讀點を避けうるといふ利益がある。私はそこで成可場所を要せず簡單で且つ括弧を使用せぬ記法を發見することに成功した。「もし」及び「非」の函數記號を

變項の前に置いて括弧を省略したのである。この私の記法によれば「もし q 、ならば q 」なる言表は " $C_p q$ " によつて、「非 q 」は " $N_p q$ " によつて表される。「 C 」に屬する變項は「 C 」に直接續く二個の意味ある言表であり、「 N 」には一個のかゝる言表が屬する。フレゲの公理はこの記法を用ひて次の形に書かれる。

- I $C_p C_p q$
- II $C C_p C_p C C_p C_p q$
- III $C C_p C_p C_p C_p C_p q$
- IV $C C_p C_p C N_p q N_p q$
- V $C N_p N_p q$
- VI $C_p N_p N_p q$

この公理體系は完全である。即ち命題論理學の正しい定題は凡てこれから二推理規則を用ひて誘導出来る。然し「美^{シュネン}」「ついで^{イップフエラ}」の缺點がある。即ち體系は獨立でない。何となれば第三公理は最初の二公理から結論出来る。その誘導を後に實際にやつて見るが、それは同時に近代の定式化された命題論理學の體系が如何なる外貌を呈するかを示すものである。誘導技術を説明するに當つて次

の注意を附加しよう。(註四七)

誘導された定題には凡て番號を付け、それによつて定題であることを示すが、この誘導された定題の前には凡て番號を付けない行——これを私は「證明行」と名付ける——が見出される。證明行は凡て「 \times 」なる記號で分離された二部分から成る。この分離記號の前及び後にあるものは違つた仕方でも表した同じ式である。分離記號の前にあるものは既に與へられた定題に行ふ代入を示す。例へば定題1に屬する證明行に於て言表 " $I_p | C_p C_p C_p C_p C_p q | C_p q$ " はIの「 p 」に " $C_p C_p C_p C_p C_p q$ " を「 s 」に " $C_p q$ " を代入すべきことを示す。この代入を行つて出來た定題は證明過程を簡潔にするため省略するが、次のやうになる。

I' $C C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p C_p$

分離記號の後の言表 " $C II - I$ " は同じ定題Iの構造を、しかもIに分離規則が適用出来ることを明示するためにかゝる仕方でも表す。即ち定題Iは " $C q s$ " の型をもち、「 α 」は公理を表す。故にそれから「 β 」或はIが新たな定題として分離される。定題3までの誘導はフレゲの思惟過程そのまゝである。

- I $C_p C_{qp}$
- II $CC_p C_{qr} CC_{pq} C_{pr}$
 $I_{pq}/CC_p C_{qr} CC_{pq} C_{pr}, q/C_{qr} \times CII-1$
- 1 $CC_{pq} CC_p C_{qr} CC_{pq} C_{pr}$
 $II_{pq}/C_{qr}, q/C_p C_{qr}, r/C_{pq} C_{pr} \times CI-2$
- 2 $CCC_{qr} C_p C_{qr} CC_{qr} CC_{pq} C_{pr}$
 $2 \times CI_{pq}/C_{qr}, q/p-3$
- 3 $CC_{qr} CC_{pq} C_{pr}$
 $II_{pq}/C_{qr}, q/C_{pq}, r/C_{pr} \times C3-4$
- 4 $CCC_{pq} C_{pq} CC_{qr} C_{pr}$
 $I_{pq}/C_p C_{qr}, q/r \times CI-5$
- 5 $C_p C_p C_{qp}$
 $4q/C_{pq}, p/q \times C5r/CC_{pq}, p/q, q/p-6$
- 6 $CCC_{pq} C_{qr}$
 $3q/CC_{pq}, r/C_{qr}, p/s \times C6-7$
- 7 $CC_s CC_{pq} C_s C_{qr}$
 $7s/C_p C_{qr}, r/C_{pr} \times CII-8$
- 8 $CC_p C_{qr} C_q C_{pr}$

(III)

ストア學徒が創始しスコラ學徒が發展させフレゲが公理的に構成した二價命題論理學は今や完成された體系として吾々の眼前にある。然し科學的研究には限界が知れない。命題論理學の「多價」體系が近年研究領域となり、驚くべき且つこれまで思も及ばぬ眺望が開けてゐる。然しこの新論理學に關しては將來歴史が書かれるであらう。

註④ Vgl. dazu: Lukatsiewicz und Tarski, Untersuchungen über den Aussagenkalkül, Comptes Rendus des séances de la Société des Sciences et des Lettres de Varsovie, XXIII. 1930, Cl. III, S. 35 Anm. 9.

註⑤ Vgl. dazu: Lukatsiewicz, Ein Vollständigkeitsbeweis des zweiwertigen Aussagenkalküls, Comptes Rendus des séances de la Société des Sciences et des Lettres de Varsovie, XXIV. 1931, Cl. III, S. 157.