

## 接続問題について

京大 数研 大久保 謙二郎

## 2. 序

## 常微分方程式系

$$\frac{dx}{dt} = f(t, x) \quad \left( \begin{array}{l} x \text{ は } n \text{ 次元ベクトル} \\ t \text{ は複素変数} \end{array} \right)$$

において初期値  $t=0, x=x_0$  で右辺が正則であれば、存在定理により、 $t_0$  の近傍  $(t-t_0)$  中に展開される解がありその解の接続も又解である。さらに複素領域では、特異点に関する問題が意味の対象となる。解が全平面における行範を考慮するには、まず各特異点の近傍での局所的解の表現から去ること、次に実  $t=a$  における行範と不す接続、別の特異点  $t=b$  との間にかかるまゝかと調べる必要がある。これを接続問題といふ。一般的非線型方程式では、多くの特異点が現れる可能性があるので、研究が困難であるのが線型の場合についてのみ述べる。この場合には実  $t=a$  における基本解と、 $t=a$  における基本解とその一次結合を主とする行列を計算すればよい。

勿論、既に微分方程式の限界をもつてはなく、一般に次の  
表の如きで与えられるに足る要素が、解析接続されて特異点の  
近くでのどの様子かをもつてはならないかといふ問題は整函数論の  
中では基本的な問題である。微分方程式では、此要素の予  
定方と、予定方程式と呼ばれるものと並んで、中級函数論と  
して解かれれば、あとは整函数論と並んで、(±)の  
場合もあら。

## 2. 例

### 例 1. フラウスの微分方程式

$$t((1-t)\frac{d^2x}{dt^2} + [\gamma - (\alpha + \beta + 1)t]\frac{dx}{dt} - \alpha\beta x = 0$$

たゞ  $t=0, 1, \infty$  は確定特異点となり、各處  $t=0$  の独立な解の組

$$\begin{cases} \varphi_0 = 1 + O(t) \\ \psi_0 = t^{1-\gamma} \{ 1 + O(t) \} \end{cases} \quad (t=0)$$

$$\begin{cases} \varphi_1 = 1 + O(t-1) \\ \psi_1 = (t-1)^{\gamma-\alpha-\beta} \{ 1 + O(t-1) \} \end{cases} \quad (t=1)$$

$$\begin{cases} \varphi_\infty = t^\alpha \{ 1 + O(\frac{1}{t}) \} \\ \psi_\infty = t^\beta \{ 1 + O(\frac{1}{t}) \} \end{cases} \quad (t=\infty)$$

とするとともに容易に確かめられる。接続問題とは、これらの  
解の間に一次関係、たゞとは

$$\begin{cases} \varphi_0 = c_1 \varphi_1 + d_1 \psi_1 \\ \psi_0 = c_2 \varphi_1 + d_2 \psi_1 \end{cases}$$

計算する二とである。この場合上の関係式と接続公式を用いて  
う。接続公式と計算する二とは、この場合方程式の元の形  
で一解を計算することになるので、こゝに注意しよう。

### 3) 2. Weber の方法(3)

$$\frac{d^2x}{dt^2} - t^2 x = \lambda x.$$

は  $t=\infty$  で真性不確定待望率  $\rightarrow 1$  (得解である)。解を実軸上  
に限る  $t \rightarrow +\infty$  の各々

$$\begin{cases} \varphi_1 = O(e^{-\frac{t^2}{2}}) \\ \psi_1 = O(e^{\frac{t^2}{2}}) \end{cases} \quad (t \rightarrow +\infty)$$

$$\begin{cases} \varphi_2 = O(e^{-\frac{t^2}{2}}) \\ \psi_2 = O(e^{\frac{t^2}{2}}) \end{cases} \quad (t \rightarrow -\infty)$$

といふかはまゝと方程の独立解の組が存在する二と如く、易行的  
な不確定待望率の確端から確率が求められる。接続公式

$$\varphi_1 = c \varphi_2 + d \psi_2$$

は計算出来たとしよう。ここで  $c, d$  は共に方程式の心で  
 $t = -\infty$  における  $\varphi_1, \psi_1$  の定数である。

たとえば、 $(-\infty, \infty)$  において可積分な解が存在するための  
条件  $\lambda - t - 1$  の値を計算するには、 $d(\lambda) = 0$  だけは足りない。

勿論、これは半量境界問題における固有値の分布  $\varepsilon$  と之  
に相当する。

この節は接続公式の統計と計算するのに、單一数値解析的  
な手段を用いて脱離して計算する、如意意味の場合が多いの  
で、以下の説明では数値解析とは誤解しない。又例 2 の場  
合でも、 $t=0$  の中級数展開と  $t=1$  の中級数展開の収束円が  
重なるから、そこで数値計算をすれば、接続公式は計算上此  
のことは自明の理である。

例 3. 例 2 の基本解の求め方  $\varphi_1$  と  $\varphi_2$  が同一解であることを示すために次の方程式を  
考えよ。

$$\frac{dx}{dt} - 2tx = 1$$

解

$$x_0(t) = -e^{t^2} \int_t^\infty e^{-\tau^2} d\tau$$

は部分積分と一回の積合を評価すればわかる様に七加正の  
方向で  $\infty$  に近づくとき

$$x_0(t) = O\left(\frac{1}{t}\right) \quad (t \rightarrow +\infty)$$

とよろしく解ける。一方積分を書き直す

$$\begin{aligned} x_0(t) &= -e^{t^2} \int_0^\infty e^{-\tau^2} d\tau + \int_0^t e^{t^2-\tau^2} d\tau \\ &= -\frac{\sqrt{\pi}}{2} e^{t^2} + e^{t^2} \int_0^t e^{-\tau^2} d\tau \\ &= -\frac{\sqrt{\pi}}{2} e^{t^2} - e^{t^2} \int_{-\infty}^0 e^{-\tau^2} d\tau + e^{t^2} \int_{-\infty}^t e^{-\tau^2} d\tau \\ &= -\sqrt{\pi} e^{t^2} + e^{t^2} \int_{-\infty}^t e^{-\tau^2} d\tau \end{aligned}$$

とすれば、右辺が = 項は  $t \rightarrow -\infty$  で  $O(\frac{1}{t})$  であるから一項は無限に大きくなることから  $x_0(t) \rightarrow 0$

$$\lim_{t \rightarrow +\infty} x_0(t) = 0$$

である。

$$\lim_{t \rightarrow -\infty} x_0(t) = -\infty$$

となる。つまり  $C e^{t^2}$  が(1)次の方程式の一般解であることを示すために入れると、 $t$  が正と負の場合(特殊解)  $\sum_{n=1}^{\infty} b_n t^{-n} + C e^{t^2}$  における定数  $C$  の値が変化していふことに反する。

一般に

$$\frac{dx}{dt} = (A + O(\frac{1}{t}))x$$

といひ形の線形方程式では、 $t=\infty$  は不確定解である。

$$x(t) = O(e^{\lambda t} t^k) \quad t \rightarrow +\infty$$

という形の解が存在しても、 $t \rightarrow -\infty$  では零なる行動を示す、これが Stokes 現象といふ。

不確実持異度の進行の Stokes 現象の存在は、 $n$  と  $\nu$  は量子力学における半整数関係で、流体力学では層流と乱流の転移の問題、直接法則論である。又初用上、重要性と同時に、数字的である。非常に複雑な性格をほらんでいて、その解明は三種以上の方法論によつては、ほとんど手のつけようもない複雑さを含んでゐる。

### 3. 接続問題に使われる手法

解の大域的性質を調べるには、初期解の表現が重要な役割を演ずる。古典的な方程式の接続公式はほとんど積分表示から生じるのであるが、基本的には、解の大域的表現はすべて積分表示に帰着される様に思われるが、方程式によつて必ずりに多様な積分表示があり、特殊函数論を關する混乱化の原因があるので、二つでは五つ積分表示を基の主役にして語をすゝめる。

a. 常微分積分表示。これは歴史的に用ひられる二種類のものから成る。Laplace 変換、Fourier 変換等を用ひるもので、これらも可能な様に思われてゐるが、如何にも次に述べるよりはるかにあげる二つに限る。

系

$$t \frac{dX}{dt} = (A + tB)X$$

と考へる。 $t=0$  は確定特異点で行列  $A$  の固有値  $\rho_1, \dots, \rho_n$  は整数かつ  $\rho_j - \rho_k \equiv 0$  となる ( $j=k$  の場合を除く)

と仮定すれば

$$x_j(t) = t^{\rho_j} \sum G_{jj}(m) t^m \quad (j=1, 2, \dots, n)$$

といふ収束する  $n$  個の解ベクトルが存在する。一方  $t=\infty$  は一位の不确定特異点で  $B$  の固有値  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  が相異ならぬとする

$$x_k(t) \sim e^{\lambda_k t} t^{\mu_k} \sum_{s=0}^{\infty} H_k(s) t^{-s} \quad (k=1, 2, \dots, n)$$

といふ形の収束する形の解が存在して、 $\arg t = \theta$  とすると  
「範囲」で、注意に留意すれば、 $t \rightarrow \infty$  で

$$\tilde{x}_\theta^k(t) \cong x_k^*(t) \quad (|\arg t - \theta| < \delta)$$

となる解が得られる。接続問題は

$$x_\theta^k(t) = \sum_{j=1}^n S_j^k(\theta, \theta') x_{\theta'}^j(t)$$

となる  $S_j^k(\theta, \theta')$  を計算する二段接続と、

$$x_j(t) = \sum_{k=1}^n T_j^k(\theta) x_\theta^k(t)$$

となる  $T_j^k(\theta)$  を計算する二段接続問題と  $\Rightarrow$  あり、 $T_j^k(\theta), S_j^k(\theta, \theta')$

只に複数  $\alpha, \beta$  についての不連続函数である。Poincaré, Birkhoff  
は二人とも Laplace 積分を用いて、

$$(1) \quad X(t) = \int_C e^{t\sigma} \Phi(\sigma) d\sigma$$

という形の積分表示を示めた。方程式に直接代入して、

$$\alpha = [(B-\sigma)\Psi(\sigma)e^{t\sigma}]_C + \int_C e^{t\sigma} [(A-I)\Psi(\sigma) - (B-\sigma)\Psi'(\sigma)] d\sigma$$

$\omega$  のもと積分路  $C$  は

$$(2) \quad [(B-\sigma)\Psi(\sigma)e^{t\sigma}]_C = 0$$

$\Psi(\sigma)$  は?

$$(3) \quad (B-\sigma)\Psi'(\sigma) = (A-I)\Psi(\sigma)$$

の解とすれば良い。(2)が成立するためには  $\sigma$  が路  $C$  上  
で  $(B-\sigma)^{-1}$  で複素平面上で存在して、 $\infty$  から  $\infty$  まで  $\sigma = \lambda e^{i\theta}$  と一回  
まわることによって良い。一方  $\Psi(\sigma)$  は  $\infty$  を唯一特異点とし  
て  $\sigma \rightarrow \infty$  で、 $C$  は  $-\arg \sigma$  の方向即ち  $i\pi$  でなければならぬ。  
これと之は  $C$  が実軸の負の部分に沿って行くならば、(2)  
は  $\operatorname{Re} t > 0$  のみ成立する。つまり半平面で解を表現すれば  
 $t=0$  の全近傍と内部に含め得ないので接続問題に直つ大  
域的解の積分表示ではない。

大域的解の積分表示を取るには、多価性を持つ部分  $\Omega^{\pm}$   
において

$$(1)' \quad X_j(t) = t^{\rho_j} \int_C e^{\sigma t} \Phi_j(\sigma) d\sigma$$

といふ表示と読みみる。

$$(2)' \quad [(B - \sigma) t^{\rho_j} \Phi_j(\sigma) e^{t\sigma}]_C = 0$$

$$(3)' \quad (B - \sigma) \frac{d\Phi_j}{d\sigma} = (A - (\rho_j - 1)I) \Phi_j$$

$\sigma = -\infty$  の条件より、 $\sigma = \infty$  で（固有解  $\Phi_j(\sigma)$  を含め）式 (1)' の解を  
任意の  $t$  に対して表示する。

一方  $\Phi_j(\sigma)$  は  $\sigma = \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  に確定特異点を持つから  $\sigma = \infty$   
で一価な解が  $\sigma = \lambda_k$  でどうなるかはまつりとすまい、つまり  $\sigma$   
との系の接続問題が、積分変換によつて、新たに（系 (3)' の  
接続問題における）立ち位置をわけである。特に第 2 次元の 2 の  
とき (3)' は初等積分可能であるので、この場合は両方の系に  
付する接続问题是完全にとける。

b. 差分方程式を用ひる方法. 本教要素としての解は普通  
収束する巾級数によつて与えられる。巾級数が微分方程式の  
解であるならば、その係数の満足するものは差分方程式であり  
係数のからまりかわかれれば、函数  $B$  全ての解のからまりを又か  
かるはずである。先程の例とかひいて論じよう。

$t=0$  における確定解

$$(4) \quad X_j(t) = e^{p_j t} \sum_{m=0}^{\infty} G_j(m) t^m \quad (j=1, 2, \dots, n)$$

の係数  $G_j(m)$  は

$$(5) \quad (e_j + m - A) G_j(m) = B G_j(m-1)$$

を満足する。

差分方程式の理論によれば (5) の  $m \rightarrow +\infty$  の

$$(6) \quad G_j(k)(m) \cong \frac{\lambda_k^m}{T(p_j + m - \alpha_{jk} + 1)} H^{(0)} \left\{ 1 + O\left(\frac{1}{m}\right) \right\}$$

といふかたまりとする  $n$  個の一級独立な解である。(5) の初期

### 直問題

$$G_j(m) = \sum_{k=1}^n T_j^{-k} G_j^{(k)}(m)$$

とかければ、 $\theta_j$  と  $\tau$  は述べた  $W-F-N-H$  理論によること

$$X_j(t) \cong \sum_{k=1}^n T_j^{-k} X_j^{(k)}(t) \quad \left( \bigcap_{k=1}^n \{t; \arg \lambda_k t < \frac{3}{2}\pi - \delta\} \right)$$

といふ形で接続問題の解が求められる。

この場合、差分方程式 (5) の一級独立な  $n$  個の解 (6) が、

理論上は漸近的であるといふに正確な極とある(定理 1)に  
て  $m$  の値によって計算するためには、積分表示の部分の計算  
算する必要があるのが、必ずしも常に成功するとは限らず、

方程式の形に従事する。この例については、積分表示

$$G_j(m) = \frac{1}{P(m)} \int_C \sigma^{m-1} V(\sigma) d\sigma$$

を用いて、差分方程式を解くこと出来るので、比較的容易である。

係数の漸近的性質から此数の漸近的性質を導くのは整函数論における中心的问题であるが、微分方程式論における你な精細な結果は得られていない。又、差分方程式の解の持つ周期の函数の不稳定性理論に対しては影響を詳細に論じて研究がないので、本書で、その事を説く。

### C. 初等解の構成による方法。

1913年、J. Hadamard は order 0 の Bessel 函数と不完全ガンマ函数の展開、G.N. Watson はそれを任意の order の場合に拡張した。近年、尤久保、河野はその手法と高階單体の方程式や、系の場合に用いて、特異点 E 0, ∞ に持つ場合一般論を展開している。

舟の前の例にもどる。この方法の骨子は、各特異点について指定されたままであるも、最も簡単な函数を作り、これを用いて解を展開するといふところにある。この場合

$$+ \frac{dx_j^k(t,s)}{dt} = (\lambda_k t + a_{kk} - p_j - s) x_j^k(t,s) + c_j^k$$

といひ微分方程式の解で  $t=0$  で一価正則なもとの  $\xi_j^k(t, s)$  とし  
す）。簡単な計算から

$$t^{\rho_j} \xi_j^k(t, s) \cong e^{\lambda_k t} t^{a_{kk} - s} + O\left(\frac{1}{t}\right) \quad (t \rightarrow \infty \text{ 且し } \lambda_k t < \frac{3}{2}\pi)$$

となることを示すために式解  $x^k(t)$  を構成すれば次の如く、

$$x^k(t) \sim e^{\lambda_k t} t^{a_{kk}} \sum_{s=0}^{\infty} H^k(s) t^{-s}$$

の定数  $H^k(s)$  を用いて

$$t^{\rho_j} \sum_{s=0}^{\infty} H^k(s) \xi_j^k(t, s) = \xi_j^k(t)$$

とすれば、ほとんどの形の解と同じように可逆函数  $\xi_j^k(t)$

を導くことが出来ます。勿論  $\xi_j^k(t)$  自身は解でなく、その一次

結合

$$\sum_{k=1}^n T_j^k \xi_j^k(t)$$

が始めて解になる。専門  $\xi_j^k(t)$  の収束性はさておきには

1.  $\lambda_j - \lambda - \varepsilon$  を導入して

$$\sum H^k(s) \xi_j^k(t, s) e^s = \Xi(t, \varepsilon)$$

と作りその満足する微分方程式 ( $\varepsilon$  についての) を特異点の分布と調べることにより  $\varepsilon = 1$  とした場合、収束性を調べる。

この方法は

$$t \frac{dX}{dt} = \left( \sum_{r=0}^N A_r t^r \right) X$$

を至る

$$\frac{d^n x}{dt^n} + \sum_{k=1}^n p_k(t) \frac{d^{n-k} x}{dt^{n-k}} = 0$$

$$(P_k(t) = \sum_{r=-k}^{NR} p_{kr} r t^r)$$

の形の系について有効である。(〔1〕, 〔2〕)

一方特異点の数が 3 又はそれ以上の場合、簡単な初等解と構成するの困難るために今後二つ特異点の数が 2 の場合にのみ用ひられている。

#### 4. 差分方程式の解の任意性について。

係數の漸近的な小さなまゝのときの中級教の行脚を記述するもの。方法は齊山政論に於ける indicatrix の order の議論があるが、微分方程式論では著しく詳しく述べられており、この方法が考えられている。古くは Perron や Koch の差限行脚の議論、それと齊山論に添付した Whittaker の研究 (〔1〕) 等がある。このことは主に Barnes Integral と呼ばれる超幾何函数の積分表示と、これが W-F-N-H 理論との関連について、微分方程式の解と 1 次元における級数を考察することにある。

今  $\mu(w)$  で  $w = 0, 1, 2, \dots$  に位数 1 の極を持て、左側に級数 1 である函数とす。左側には

$$\mu(w) = 2\pi i (e^{2\pi i w} - 1)^{-1}$$

はその齊山函数である。 $f(z)$  は中級教

$$f(z) = \sum_{n=0}^{\infty} g(n) z^n$$

線数  $g(n)$  の複素平面での解析函数と 1 次元積分との

すれば、 $\exists$   $\epsilon \in \mathbb{R}$  ( $\epsilon > 0$ ) 使得  $|z - z_0| < \epsilon$  时，積分

$$F(z) = \int_C \frac{1}{2\pi i} \mu(w) \cdot g(w) z^w dw$$

を考へる。この積分路  $C$  は  $\mu(w)$  の極  $w=0, 1, 2, \dots, n, \dots$  を避けるように含むべき道であるとする。 $g(w) \rightarrow C$  内にあり極  $\beta_j$  とすれど

$$F(z) = f(z) + \sum_j \{\operatorname{Res} g(w)\}_{\beta_j} z^{\beta_j}$$

である。

$z \rightarrow \infty$  における  $f(z)$  の行跡を記述するには、積分路  $C$  上適当に多形を取ることによってれば、たとえ  $C$  が虚軸に平行な直線で、原点から充分遠い所で  $F(z)$  の積分が充分小さくなると、(級数の下に右半平面での積分と左半平面での積分によおせ)

$$F(z) \sim \sum g(-n) z^{-n}$$

の形に書き直せる可能性がある。

以上に述べた級数級数はすべて、 $g(w)$  の growth of order  $\kappa$ ， $\mu(w)$  の積分は絶対可積の  $\kappa$ ，(3) では  $g(w)=\alpha + w$  で適當な  $\mu(w)$  を選ぶ必要があり、その性質は最終的な結果に影響を及ぼすので、(3) は必ずしも必要である。これらの議論が所謂 W-F-N-H 理論であると、その大要は教本中に紹介した。

級分方程式の接続問題に W-F-N-H 理論を適用する際、最大の

障害と関係の話、 $g(x)$  の解所の延長は discrete と continuous

が  $w$ -平面に  $\gamma$  の跡は（平行線）この問題である。これが

移動問題である、 $\gamma(0) = \gamma(1)$ , Bohr-Mollerup の定理

" $xg(x) = g(x+1)$ " の解  $x > 0$  は logarithmically convex ( $g'(0) =$ )

この実数延長は "T-函数" と見なす問題である。

幸いなことに混合方法と複素領域における理論は

多項式係數の場合 G.O. Birkhoff が次を示して解决了。

### 混合方程式系

$$g(x+1) = Ag(x)g(x)$$

$A(x)$  は多項式要素とすると  $n \times n$  の行列である

$$A(x) = \sum_{k=0}^{\mu} A_k x^{\mu-k}$$

とすると  $A_0$  の相異な固有値を持つとする。

これは  $p_1, p_2, \dots, p_n$  と表すと解の行列

$$S(x) = x^{\mu x} S(0) \begin{pmatrix} (p_1 e^{-\mu})^x x^{n_1} & 0 & & \\ 0 & (p_2 e^{-\mu})^x x^{n_2} & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & (p_n e^{-\mu})^x x^{n_n} \end{pmatrix}$$

$$\text{である。 } S(x) \sim \sum_{r=0}^{\infty} S_r x^r$$

このとき 2つ的基本解行列  $G(x)$  及び  $H(x)$  が右左各半面で  $S(x)$  に連続的で、ある discrete 分支集合と呼ばれて正則な解

の行列となる。

この解行列は周期 1 の周期函数要素とする  $n \times n$  行列  $P(x)$  に

30

$\delta > 2$

$$G(x) = H(x) P(x)$$

とすると  $P(x)$  は  $P(x) = \sum_{j=0}^{\infty} p_j x^j$  の形で表される。

$$p_{jj}(n) = 1 + \sum_{l=1}^{n-1} c_{jj}^{(l)} e^{2\pi i l x} + e^{2\pi j i x} e^{2\pi \mu i x}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} p_{jk}(n) = e^{2\pi \lambda_{jk} i x} \sum_{l=0}^{n-1} c_{jk}^{(l)} e^{2\pi i l x} \\ \end{array} \right.$$

$$\lambda_{jk} = \left[ \operatorname{Re} \frac{1}{2\pi i} (\log p_j - \log p_k) \right]$$

ここで  $\lambda_{jk}$  が  $T$ -函数の場合は上記の定理を用いて可算。

$$g(x+1) = x g(x)$$

ここで  $\mu=1, n=1, p=1$ , 簡単な計算から  $x = -\frac{1}{2}$ , となる。左半平面  $\mathbb{C}$  に於ける解の存在。

$$G(n) \cong e^{-x} x^{x-\frac{1}{2}} \{ 1 + o(\frac{1}{x}) \}$$

以下3解の存在を示す。右半平面  $\mathbb{C}$

$$H(x) \cong e^{-x} x^{x-\frac{1}{2}} \{ 1 + o(\frac{1}{x}) \}$$

右半平面の解の存在を示す。  $T$ -函数に対する Stirling 公式

$$P(x) \sim \sqrt{2\pi} e^{-x} x^{x-\frac{1}{2}} \{ 1 + o(\frac{1}{x}) \} \quad (x \rightarrow +\infty)$$

$$n \in \mathbb{N} \quad T(n) = \sqrt{2\pi} H(n)$$

が成立する。一方  $H(n) \leq G(n)$  の関係式は

$$G(x) = (1 - e^{2\pi i x}) H(x)$$

は  $T(x)$  の負の実軸上の値である。

$$T(x) = \frac{\pi}{\sin \pi x} \frac{1}{P(1-x)} \cong \sqrt{2\pi} e^{-x} x^{x-\frac{1}{2}} \frac{1}{1 - e^{2\pi i x}} \{ 1 + o(\frac{1}{x}) \}$$

たりと之をこれに一致する。

この様に(2)微分方程式の解と(2)よりそれが印級数の係  
数は、解析的: 積分可能、任意性は周期1の周期函数に限り、  
その形を決めれば、左半平面か右半平面に解析接続可能で  
あることをわかつた。

以下の議論は一般:  $t=0$  &  $t=\infty$ に確定特異点を持つ、その他  
の有限特許: ある特異点が全く確定特異点である場合方程  
式に拡張出来ることであるが、接続公式から、これをどう  
も理解し易く Gaussian 方程式

$$(1) \quad x(1-t)\frac{d^2x}{dt^2} + [t - (\alpha + \beta + 1)t] \frac{dx}{dt} - \alpha\beta x = 0$$

に對する議論を  $\beta = t = 0$  とする。まず方程式 (1) は

$$(1)' \quad \frac{1}{t} \left[ t^2 \frac{d^2x}{dt^2} + \alpha t \frac{dx}{dt} \right] = t^2 \frac{d^2x}{dt^2} + (\alpha + \beta + 1)t \frac{dx}{dt} + \alpha\beta x$$

と(1)の形を有す  $t = 0$  である。微分係数  $\delta = \frac{dx}{dt}$  を用いて、

$$(1)'' \quad \frac{1}{t} \delta(\delta - (\alpha + \beta))x = (\delta + \alpha)(\delta + \beta)x$$

とかけた。

$t = 0$  における解

$$(2) \quad x(t) = \sum_{m=0}^{\infty} g(m) t^m$$

の  $t = \infty$  における解は  $x(s)$  と書く(12)。  $t = \infty$  は  $s = 0$  である

確定解

$$(3) \quad \begin{cases} x_{\alpha}(s) = t^{-\alpha} \sum h_{\alpha}(s) t^{-s} \\ x_{\beta}(s) = t^{-\beta} \sum h_{\beta}(s) t^{-s} \end{cases}$$

も (3) で (2), 構数  $h_\alpha(s)$ ,  $h_\beta(s)$  は各々差分方程式

$$(4) \quad \begin{cases} (-s)(-\alpha+\beta-s)h_\alpha(s) = (-\alpha-s+\gamma)(-\alpha-s+1)h_\alpha(s-1) \\ (-s)(-\beta+\alpha-s)h_\beta(s) = (-\beta-s+\gamma)(-\beta-s+1)h_\beta(s-1) \end{cases}$$

を満足し,  $g(m)$  は

$$(5) \quad (-m+1)(m-\gamma)g(m) = (m+\alpha)(m+\beta)g(m)$$

を満足する。とくに (4) で  $\frac{-s-\alpha}{-m+1+\alpha} = m$  とおくと, 実は同  
一の方程式であることを示すことができる。

差分方程式

$$(6) \quad (w+1)(w-\gamma)g(w+1) = (w+\alpha)(w+\beta)g(w)$$

左半平面に沿うる解  $G(w)$ , 右半平面に沿うる解  $H(w)$  を  
取ると, これらは

$$\begin{cases} h_\alpha(s) = G(-s-\alpha) \\ h_\beta(s) = G(-s-\beta) \end{cases} \quad g(m) = H(m).$$

この式が成立する。右側の  $g(m)$  の解析的延長  $g(w)$  は  $H(w)$  で  
定められる。又  $G(w) \geq H(w) \geq 0$  である。

$$(7) \quad G(w) = \frac{[1 - \exp\{2\pi i(w+\alpha)\}] \cdot [1 - \exp\{2\pi i(w+\beta)\}]}{[1 - \exp\{2\pi i w\}] \cdot [1 - \exp\{2\pi i(w+\gamma)\}]} H(w)$$

である。

$$(8) \quad X(t) = \int_{-\infty-i\infty}^{-\infty+i\infty} \frac{H(w)}{e^{2\pi i w}-1} t^w dw$$

とある。積分路は右半平面から左半平面へ移る (7) の用

い) と簡単に接続公式を導くことが出来ます。

今  $H(w)$  の決定に注意の問題 1 の周期函数  $\pi(w)$  の入力とされ

ば  $\pi(w)$  の Fourier 展開は

$$\pi(w) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} A_k e^{2\pi i k w} \quad (\pi(0) = \sum_{k=0}^{\infty} A_k = 1)$$

とすると、その効果は (7) における分子の零点から生ずる首

数、( $m = -\alpha - s$  及び  $n = -\beta - s$  における  $\pi(w)$  の接続係数)

$$\sum_{k=0}^{\infty} A_k \exp(2\pi i k \alpha), \quad \sum_{k=-\infty}^{\infty} A_k \exp\{-2\pi i k \beta\}$$

と生ずる。

これは原点で発散する解  $x(t) = A_k t^k$  ( $k > 0$ ) が  $t = 1$  で

$\text{cut}$  を及ぼすのでこの解は常に接続する結果とみなせます。

つまり、注意の周期函数の注意は接続の注意に帰着  
されるべきである。

### 参考文献

- [1.] Collected Mathematical Works G. D. Birkhoff
- [2.] K. OKUBO Stokes 現象 I, II F. E. D. 内版
- [3.] H. Witting Eindeutige Analytische Funktionen Springer
- [4.] Bieberbach Gewöhnlichen Differentialgleichungen Springer
- [5.] Wilcox Asymptotic Solutions of Differential Equations Addison-Wesley
- [6.] Bachelder An Introduction to Linear Difference Equations Dover

