

ГОДИШЕН ЗБОРНИК
НА ФИЛОЗОФСКИОТ ФАКУЛТЕТ НА УНИВЕРЗИТЕТОТ ВО СКОПЈЕ
Природно-математички оддел
Книга 5 (1952), № 2 .
ANNUAIRE
DE LA FACULTÉ DE PHILOSOPHIE DE L'UNIVERSITÉ DE SKOPJE
Section des sciences naturelles
Tome 5 (1952), № 2

Благој С. Попов

ФОРМИРАЊЕ КРИТЕРИУМИ
ЗА РЕДУКТИБИЛНОСТ НА НЕКОИ КЛАСИ
ЛИНЕАРНИ ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ

B. S. Popov

FORMATION DES CRITÉRIUMS
DE RÉDUCTIBILITÉ DES ÉQUATIONS
DIFFÉRENTIELLES LINÉAIRES AYANT
DES FORMES DONNÉES À L'AVANCE

С О Д Р Ж А Ј

	Страна
1. Увод	3
2. Некој општи особини на линеарните диференцијални равенки во врска со аналогијата меѓу алгебарските и линеарните диференцијални равенки	5
3. Формирање критериуми за редуктибилност на класата линеарни диференцијални равенки $y' + (\alpha f(x) + \beta)y' + (A f^2(x) + B f(x) + C)y = 0$	21
4. Диференцијални равенки чии решенија се специјалните функции	44
5. Редуктибилност на линеарни диференцијални равенки од n -ти ред	52
6. <i>Résumé</i>	56
7. Библиографија	67

БЛАГОЈ С. ПОПОВ

ФОРМИРАЊЕ КРИТЕРИУМИ ЗА РЕДУКТИБИЛНОСТ НА НЕКОИ КЛАСИ ЛИНЕАРНИ ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ

У В О Д

Големата примена на линеарните диференцијални равенки во анализата и посебно во применетата математика е наложила, од диференцијалните равенки тие да бидат најдобро изучени. Меѓутоа класите линеарни диференцијални равенки интегрални со квадратури, т. е. оние чии што општи интеграл е алгебарска функција или може да се изрази со класичните трансцедентни функции, се многу ограничени. Тоа значи дека во општ случај не е можно според формата на една линеарна диференцијална равенка, да се познае дали таа равенка е интегрална или не е. Поради тоа по различни начини се установуваат методи за решавање на извесни класи диференцијални равенки*.

Во основата на оваа работа се наоѓа аналогијата што постои меѓу алгебарските и линеарните диференцијални равенки. Како што е познато, проблемот за решение на една диференцијална равенка се состои во тоа, да се најде таква функција од независно променливата што ја идентично задоволува. Тоа е пак особината на коренот на една алгебарска равенка. Уште повеќе, бројот на основните функции, кој го определуваат општиот интеграл, се сложува со редот на диференцијалната равенка, што е случај и со бројот на корените на алгебарската равенка. Овие оконости, и многу други, како теоријата за симетричните функции, теоријата за инваријантите, теоријата за групите, за алгебарските равенки, раширени и на линеарните диференцијални равенки, се условиле извесна аналогија помеѓу нив.

Особините за разложливост и редуктибилност на линеарните хомогени диференцијални равенки од споменатата аналогија ќе бидат ползувани во предложената работа за

* Доведувајќи ја линеарната диференцијална равенка во врска со групите на S. Lie, Vessiot¹⁾ покажува дека таа во општ случај не е интегрална.

установување општи критериуми на редуктибилност на некој класи линеарни диференцијални равенки.

Интересните истражувања²⁾ на проф. Митриновиќ, во врска со проблемот за разложливост и редуктибилност на линеарните диференцијални равенки, ни се дали интерес со удобноста на методите да ги исползваме за добивање на тие општи критериуми на редуктибилност. Тие методи на Митриновиќ се укажуваат нарочно ефикасни, ако се применат на диференцијални равенки чии што коефициенти се рационални функции од независно променливата или се сведуваат на такви.

Во првиот дел ние модифицираме некој докази и развиваме особено познати разгледувања, воведувајќи многу посредни расудувања, што следуваат од споменатата аналогичност меѓу линеарните диференцијални равенки и алгебарските. При тоа ја користиме методата на симболичните оператори, што се голем успех се употребува, како што е познато во теоријата на линеарните диференцијални равенки со постојани коефициенти, и каде што доаѓа до израз аналогичноста меѓу диференцијалниот полином и алгебарскиот.

Во овој дел го разгледуваме проблемот за наоѓање заедничко решение на две диференцијални равенки, како и особината за разложливост на еден линеарен диференцијален полином на линеарни симболични фактори. Се разгледува и особината за редуктибилност на една равенка и основните принципи на тој поим.

За даден диференцијален полином од n -ти ред ($n > 1$), разложлив на n симболични фактори ги даваме законите за формирање на коефициентите му во функции од коефициентите на симболичните фактори. Како последица на овие формули следува и обликот на еден диференцијален полином разложлив на симболични фактори

$$L(x, D)y \equiv \Pi \left(f_{i1} D + f_{i1} D \lg \frac{f_{11} f_{21} \cdots f_{i-1,1} W_i}{W_{i-1}} \right) y, \quad D = \frac{d}{dx}$$

каде што W_i се Вронскиани образувани од соодветните системи интеграла. Така добиените формули претставуваат извесно уопштување на тие дадени од Vincent³⁾, Floquet⁴⁾ и Matmana⁵⁾.

Исто така се разгледува и обликот на една диференцијална равенка од n -ти ред, кога таа има n конјугирани во смисол на Grassin решенија.

Вториот дел, користејќи ја особината за разложливост на една линеарна диференцијална равенка од n -ти ред на линеарни диференцијални равенки од први ред по методот на Митриновиќ, ни дава формирање критериуми на

редуктибилност на некој класи диференцијални равенки од втори ред. Бидејќи пак секоја диференцијална равенка од втори ред, редуктибилна во смисол на Frobenius⁶⁾ е и интеграбилна, добиените критериуми претставуваат такви и за интеграбилноста на посматраните диференцијални равенки. Тешкотиите на кој се наидува при ова се од алгебарска природа, па е предност на посматраната метода што успева сите операции да ги сведе на алгебарски. Користената метода има интерес и заради тоа што го дава системот равенки на кој се сведува дадената диференцијална равенка во експлицитна форма.

Диференцијалните равенки чии интегрални се специјални функции претставуваат предмет на третиот дел од оваа работа. За хипергеометриската, Besselовата, Weberовата, конфлуентната хипергеометриска равенка, како и за равенките на Hermite, Darboux и др. ги наоѓаме условите за редуктибилност а со тоа и системите линеарни равенки од прв ред на кој се сведуваат тие равенки при најдените услови.

Напоменуваме, дека критериумите за интеграбилност добиени од нас за посматраните класи диференцијални равенки претставуваат за тие равенки најопшти критериуми и дека *сите досега познати интеграбилни диференцијални равенки од истиот вид се добиваат како парцикуларни случаи од оние од нас добиени*. Тоа е и проверено на многубројни примери систематски изложени со решенија во многу познатата книга на Kamke - *Differentialgleichungen: Lösungsmethoden und Lösungen, Bd. 1*.

Во последниот дел од работата покажуваме како може методата дадена од Митриновиќ да се примени и за диференцијални равенки од по висок ред и дека тешкотиите при това се пренасаат на решавање алгебарски системи од равенки.

Сметам за должност да ја искажам својата благодарност на проф. Митриновиќ за покажаното особено интересување при изработување на оваа работа.

И Д Е Л

НЕКОЈ ОПШТИ ОСОБИНИ НА ЛИНЕАРНИТЕ ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ ВО ВРСКА СО АНАЛОГИЈАТА МЕЃУ АЛГЕБАРСКИТЕ И ЛИНЕАРНИТЕ ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ

1. Линеарната хомогена диференцијална равенка

$$(1.1) \quad \sum_{v=0}^n a_v(x) y^{(n-v)} = 0,$$

чий што коефициенти се по претпоставка холоморфни функции од променливата x во еден интервал (α, β) и $a_0 \neq 0$, може да се посматра и како

$$L(x, D)y \equiv \sum_{v=0}^n a_v(x) D^{n-v} y \equiv \left[\sum_{v=0}^n a_v(x) D^{n-v} \right] y = 0, D = \frac{d}{dx},$$

каде што изразот

$$(1. 2) \quad L \equiv L(x, D) \equiv \sum_{v=0}^n a_v(x) D^{n-v},$$

се вика обичен линеарен диференцијален оператор n -ти ред.

Изразот пак

$$Ly \equiv \sum_{v=0}^n a_v(x) D^{n-v} y,$$

го викаме диференцијален или операторски полином од n -ти ред.

2. Земајќи ги предвид горните означувања, изразот

$$(1. 3) \quad LM \equiv \sum_{v=0}^n a_v D^{n-v} M,$$

покажува дека операторскиот симбол (1. 2) е извршен над M . Претставува ли пак M втор линеарен диференцијален оператор

$$M \equiv \sum_{k=0}^m b_k(x) D^{m-k},$$

производот LM претставува нов операторски симбол N од ред $n+m$ и пишеме

$$N(x, D) \equiv L(x, D) M(x, D).$$

Викаме дека диференцијалниот оператор N се добива со извршувањето на означените операции во L над M и дека N е составен од диференцијалните оператори L и M земени во тој ред.

Повториме ли ги истите разгледувања за M , ќе имаме

$$M(x, D) \equiv Q(x, D) R(x, D)$$

каде што Q и R се диференцијални оператори чии симболичен производ е M . Внесена оваа вредност за M во (1. 3) дава

$$L[Q(R)] \equiv LQR$$

По таков начин дефиницијата за симболичен производ од два диференцијални оператора може да се прошири за повеќе оператори. Лесно се заклучува дека овој производ е асоцијативен и дистрибутивен но не и комутативен т. е.

$$LM \neq ML$$

3. Нека се дадени диференцијалните оператори

$$L(x, D) \equiv \sum_{i=0}^n a_i(x) D^{n-i}$$

$$M(x, D) \equiv \sum_{k=0}^m b_k(x) D^{m-k}$$

каде што е $n > m$ и $n - m = s$.

Да означиме со P диференцијалниот оператор

$$P(x, D) \equiv \sum_{i=0}^s p_i(x) D^{s-i}.$$

Тогаш L може да се напише во обликот

$$(1.4) \quad L = PM + R.$$

R е диференцијален оператор од исти вид како и L , M и P и од ред помал од s .

Навистина, ако за таа цел M се помножи симболично со $p_0 D^s$ од лево и извади од L , диференцијалниот оператор што го добиваме

$$(1.5) \quad L - p_0 D^s M$$

е од $n-1$ ред. Одново помножен операторот M со $p_1 D^{s-1}$ и изваден овој производ од (1.5) дава

$$L - p_0 D^s M - p_1 D^{s-1} M$$

што претставува диференцијален оператор од $n-2$ ред. Продолжувајќи така доаѓаме до

$$L - \sum_{i=0}^s p_i(x) D^{s-i} M = R$$

од каде се гледа дека R е диференцијален оператор од $s-1$ ред. Последната пак релација е токму равенството (1.4).

Ако се земат наместо операторите L , M и P респективно равенките $Ly=0$, $Mu=0$ и $Pu=0$, ќе имаме спрема (1.4)

$$Ly = PMu + Ru = 0.$$

Од тука ги имаме познатите следствија:

Ако равенките $Ly=0$ и $Mu=0$ имаат еден општ интеграл, тогаш тој интеграл е и на $Ru=0$, и обратно. Притежава ли пак $Ly=0$ сите интеграли на $Mu=0$, тогај очевидно е $Ru \equiv 0$, т. е. сите коефициенти на Ru се нули.

Во тој случај е

$$L(x, D) = P(x, D) M(x, D)$$

односно

$$\begin{aligned} L(x, D) &= \sum_{i=0}^s p_i(x) D^{s-i} \sum_{k=0}^m b_k(x) D^{m-k} \\ &= \sum_i p_i(x) \sum_k \sum_r \binom{s-i}{r} b_k(x) D^{m-k-r} \end{aligned}$$

Од добиениот резултат следува и теоремата дадена од Libji⁷⁾

Ако две линеарни диференцијални равенки $Ly=0$ и $Pu=0$ ја имаат особината, сите решенија на втората да се решенија и на првата равенка, тогаш и без интеграција може да се најде една трета равенка $Mu=0$ од ред $m > 0$ така, равенката $Ly=0$ од $m+s=n$ -ти ред да се разложува на две равенки од m -ти и s -ти ред.

4. Разлагањето на диференцијалниот полином на такви од понизок ред, нè води по аналогија со разлагањето на алгебарските полиноми на линеарни фактори, до особини нови и заеднички, една од кој е поимот за *редуктибилност* на линеарната диференцијална равенка.

Линеарната диференцијална равенка, на која што коефициентите во определена област се еднозначни функции од променливата x , се вика иредуктибилна според Frobenius, кога таа ни со една хомогена линеарна диференцијална равенка од понизок ред, чии коефициенти се со истите особини како и на дадената, нема заедничко решение; во обратен случај таа се вика редуктибилна. Секоа линеарна диференцијална равенка од први ред е иредуктибилна⁸).

Треба да се одбележи дека поимот за иредуктибилност не се ограничува само на линеарните диференцијални равенки. Така нпр. алгебарската диференцијална равенка

$$\Phi(x, y, y', \dots, y^{(m)}) = 0, \quad y^{(k)} = \frac{d^k y}{dx^k},$$

каде што Φ е цела рационална функција по x, y , и неговите изводи, се вика иредуктибилна, кога таа во однос на $y^{(m)}$ е во алгебарски смисол иредуктибилна т. е. Φ не може да се разложи на производ од две равенки од понизок ред спрема $y^{(m)}$ и со коефициенти рационални по однос на

$$y, y', y'', \dots$$

и ако нема со никаква диференцијална равенка од понизок ред и со исти карактер

$$\Psi(x, y, y', \dots, y^{(p)}) = 0,$$

заеднички интеграл.

5. Прашањето за наоѓање заеднички решенија на две дадени диференцијални равенки со споменатата аналогија не наведува на прашањето од алгебрата за наоѓање најголема заедничка мера за два цели броја или за две цели функции.

Според кажаното во т. 3 заедничките решенија на $Mu=0$ и $R_1y=0$ ќе бидат заеднички решенија и на $R_2y=0$ и $Mu=0$, па имаме

$$M = P_1 R_1 + R_2.$$

По истиот начин се добива

$$R_i = P_{i+1} R_{i+1} + R_{i+2},$$

$$i=1, 2, \dots, k-1.$$

P_i и R_i имаат коефициенти со исти особини како P и секога постоат неравенките

$$n \geq \sigma_k > \sigma_{k+1},$$

каде што σ_k го означува редот на R_k .

R_{k+1} или е равен на $\omega(x)$ па дадените равенки имаат заедничко само тривиалното решение $y=0$, или е нула па е заедничкиот интеграл на $Ly=0$ и на $Mu=0$ е интегралот на $R_{k+1}y=0$.

Врз основа на кажаното се заклучува:

Пошребен и доволен услов за да биде една диференцијална равенка редуктибилна е да може да се најше во обликои

$$L(x, D)y \equiv P(x, D)M(x, D)y,$$

каде што сумата од редовите на $P(x, D)$ и на $M(x, D)$ е равна на редот на $L(x, D)$.

Наоѓањето на равенката што има за решенија сите решенија на две дадени равенки⁹⁾

$$P(x, D)y \equiv \sum_{k=0}^n p_k(x) D^{n-k} y = 0,$$

$$Q(x, D)y \equiv \sum_{k=0}^m q_k(x) D^{m-k} y = 0,$$

станува практично по следниот начин. Земаме си диференцијалните полиноми

$$A(x, D)y \equiv \sum_{s=0}^m a_s(x) D^{m-s} y,$$

$$B(x, D)y \equiv \sum_{s=0}^n b_s(x) D^{n-s} y,$$

и образуваме новите полиноми

$$Ry = BP_y \equiv \sum_{s=0}^m b_s D^{m-s} \sum_{k=0}^n p_k D^{n-k} y,$$

$$R_1 y = AQ_y \equiv \sum_{s=0}^n a_s D^{n-s} \sum_{k=0}^m q_k D^{m-k} y.$$

При горната претпоставка, овие два полинома претставуваат еден ист од ред $m+n$, т. е.

$$Ry \equiv R_1 y$$

или по внесување на десните страни

$$\left[\sum_{s=0}^m b_s \sum_{k=0}^n \sum_{r=0}^{m-s} \binom{m-s}{r} p_k^{(r)} D^{m+n-r-s} - \sum_{s=0}^n a_s \sum_{k=0}^m \sum_{r=0}^{n-s} \binom{n-s}{r} q_k^{(r)} D^{m+n-r-s} \right] y \equiv 0.$$

Подредиме ли ја десната страна на оваа равенка по изводите на y и ставиме сите коефициенти да се рамни на нула, добиваме $m+n+1$ равенка со $m+n+2$ непознати a_s и b_s . Со едната непозната можеме или да ги разделиме равенките па добиваме исти број на непознати како и равенки, или да ги определиме првите непознати од првата равенка

$$a_0 q_0 - b_0 p_0 = 0.$$

Ако ставиме $a_0 = p_0$ ќе имаме $b_0 = q_0$. Системот равенки се сведува на $m+n$ равенки со толку непознати.

Детерминантата на системот на линеарни равенки треба да биде различна од нула, за да ги еднозначно определиме коефициентите на $Ay=0$ и $Bu=0$. Ако е детерминантата рамна на нула равенките $Pu=0$ и $Qu=0$ имаат заеднички интеграл. Нпр. ако е $n=3$, $m=2$, имаме

$$P(x, D)y \equiv (p_0 D^3 + p_1 D^2 + p_2 D + p_3)y,$$

$$Q(x, D)y \equiv (q_0 D^2 + q_1 D + q_2)y,$$

$$A(x, D)y \equiv (a_0 D^3 + a_1 D^2 + a_2 D + a_3)y$$

$$B(x, D)y \equiv (b_0 D^2 + b_1 D + b_2)y$$

За определување коефициентите ги имаме од идентитетот

$$[(b_0 D^2 + b_1 D + b_2)(p_0 D^3 + p_1 D^2 + p_2 D + p_3) - (a_0 D^3 + a_1 D^2 + a_2 D + a_3)(q_0 D^2 + q_1 D + q_2)]y \equiv 0$$

следните равенки

$$b_0 p_0 - a_0 q_0 = 0$$

$$b_0(2p_0' + p_1) + b_1 p_0 - a_0(3q_0' + q_1) - a_1 q_0 = 0$$

$$b_0(p_0'' + 2p_1' + p_2) + b_1(p_0' + p_1) + b_2 p_0 - a_0(3q_0'' + 3q_1' + q_2) - a_1(2q_0' + q_1) - a_2 q_0 = 0$$

$$b_0(p_1'' + 2p_2' + p_3) + b_1(p_1' + p_2) + b_2 p_1 - a_0(q_0''' + 3q_1'' + 3q_2') - a_1(q_0'' + 2q_1' + q_2) - a_2(q_0' + q_1) - a_3 q_0 = 0$$

$$b_0(p_2'' + 2p_3') + b_1(p_2' + p_3) + b_2 p_2 - a_0(q_1''' + 2q_1'') - a_1(q_1'' + 2q_2') - a_2(q_1' + q_2) - a_3 q_1 = 0$$

$$b_0 p_3'' + b_1 p_3' + b_2 p_3 - a_0 q_2''' - a_1 q_2'' - a_2 q_2' - a_3 q_2 = 0$$

Обликот на детерминантата оставувајќи првата од равенките е

$$D = \begin{vmatrix} p_0 & 0 & q_0 & 0 & 0 \\ p_0' + p_1 & p_0 & 2q_0' + q_1 & q_0 & 0 \\ p_1' + p_2 & p_1 & q_0'' + 2q_1' + q_2 & q_0' + q_1 & q_0 \\ p_2' + p_3 & p_2 & q_1'' + 2q_2' & q_1' + q_2 & q_1 \\ p_3' & p_3 & q_2'' & q_2' & q_2 \end{vmatrix}$$

6. Претставува особен интерес случајот кога еден линеарен диференцијален полином од произволен ред ($n > 1$), може да се разложи на симболични фактори од први ред односно на линеарни диференцијални полиноми од први ред. Ке го изведеме тоа не како директно следствие на погоре покажаниот начин ами како што следува.

Ако ни е дадена диференцијалната равенка (1. 1), чија што основна система интеграла е $y_1, y_2, y_3 \dots y_n$, тогаш спрема дефиницијата за редуктибилност, полиномот може да се напише во обликот¹⁰⁾

$$(1. 6) \quad Ly = L_n y = L_1^n L_{n-1} y,$$

каде што е $L_{n-1} y = 0$, диференцијална равенка од $n - 1$ ред, чии интеграла се $y_k, k = 1, 2, \dots, n - 1$, а L_1^n линеарен диференцијален полином од први ред*

По истиот начин равенката $L_{n-1} y = 0$ е редуктибилна и полиномот може да се напише како

$$L_{n-1} y = L_1^{n-1} L_{n-2} y,$$

или зимајќи предвид (1. 6)

$$Ly = L_1^n L_1^{n-1} L_{n-2} y.$$

Продолжавајќи така, добиваме

$$Ly = L_1^n \dots L_1^3 L_1^2 L_1^1 y.$$

По таков начин, дадениот диференцијален полином од n -ти ред го разложивме на n симболични фактори од први ред. Да забележиме дека коефициентите на овие фактори се од иста природа како и коефициентите на равенката (1. 1).

* Долниот индекс ни покажува редот на полиномот а горниот неговото место во производот.

Горното разложување Vincent³⁾ го добива вршејќи ја постепено смената $y' = ay + y_1$, каде што a е решение на равенката а y_1 новата функција.

7. Аналогно, како што при алгебарските равенки, знаењето на корените дозволува да се напише равенката, и тука знаењето на системот основни интегрални ни дозволува со помошта на раставување диференцијалната равенка на симболични фактори, да ја најдеме равенката што е задоволена од таа система интегрални. Но на ова место нас не интересира следниот проблем. Бидејќи дадена диференцијална равенка

$$(1.7) \quad L(x, D)y \equiv \sum_{k=0}^n a_k D^{n-k} y = 0,$$

за којашто претполагаме дека може да се пише во обликот

$$(1.8) \quad L(x, D)y \equiv \prod_{i=1}^1 (f_{i,1}D + f_{i,2})y = 0,$$

да ја најдеме врската меѓу коефициентите a_k и f_{ij} т. е. да ги најдеме коефициентите a_k во функцији од f_{ij} .

Од редуцибилноста на диференцијалната равенка се добива

$$Ly = L_{n-m} L_m y$$

или ако се земе

$$L_{n-m} = \sum_{s=0}^{n-m} b_s(x) D^{n-m-s}; \quad L_m = \sum_{i=0}^m C_i(x) D^{m-i}$$

ќе имаме

$$(1.9) \quad Ly = \sum_{s=0}^{n-m} b_s D^{n-m-s} \sum_{i=0}^m C_i D^{m-i} y \\ = \sum_{s=0}^{n-m} b_s \sum_{i=0}^m \sum_{k=0}^{n-m-s} \binom{n-m-s}{k} C_i^{(k)} y^{(n-i-s-k)}$$

По упоредување на коефициентите пред еднаквите изводи, имаме

$$\begin{aligned}
 a_0 &= b_0 c_0, \\
 a_1 &= b_0 c_1 + \binom{n-m}{1} b_0 c_0' + b_1 c_0, \\
 (1.10) \quad a_2 &= b_0 c_2 + \binom{n-m}{1} b_0 c_1' + \binom{n-m}{2} b_0 c_0'' \\
 &\quad + b_1 c_1 + \binom{n-m-1}{1} b_1 c_0' \\
 &\quad + b_2 c_0, \\
 a_3 &= b_0 c_3 + \binom{n-m}{1} b_0 c_2' + \binom{n-m}{2} b_0 c_1'' + \binom{n-m}{3} b_0 c_0''' \\
 &\quad + b_1 c_2 + \binom{n-m-1}{1} b_1 c_1' + \binom{n-m-1}{2} b_1 c_1'' \\
 &\quad + b_2 c_1 + \binom{n-m-2}{1} b_2 c_0' \\
 &\quad + b_3 c_0, \\
 &\quad \dots
 \end{aligned}$$

Ако сега ја примениме формулата (1.9) на симболичниот производ

$$L_{n-1} L_1 y \equiv (b_0 D^{n-1} + b_1 D^{n-2} + \dots + b_{n-1})(f_{11} D + f_{12}) y,$$

добиваме спрема (1.10)

$$a_0 = b_0 f_{11},$$

$$a_1 = b_0 f_{12} + \binom{n-1}{1} b_0 f_{11}' + b_1 f_{11},$$

$$a_2 = \binom{n-1}{1} b_0 f_{12}' + \binom{n-1}{2} b_0 f_{11}'' + b_1 f_{12} + \binom{n-2}{1} b_1 f_{11}' + b_2 f_{11},$$

$$\begin{aligned}
 a_3 &= \binom{n-1}{2} b_0 f_{12}'' + \binom{n-1}{3} b_0 f_{11}''' + \binom{n-2}{1} b_1 f_{12}' + \binom{n-2}{2} b_1 f_{11}'' \\
 &\quad + b_2 f_{12} + \binom{n-3}{1} b_2 f_{11}' + b_3 f_{11}.
 \end{aligned}$$

Два пати употребена таа формула (1. 9) ни дава за производот

$$L_{n-2} L_1^2 L_1^1 y \equiv (q_0 D^{n-2} + q_1 D^{n-3} + \dots + q_{n-2}) (f_{21} D + f_{22}) (f_{11} D + f_{12}) y$$

следните равенки

$$a_0 = q_0 f_{21} f_{11},$$

$$a_1 = \binom{n-1}{1} q_0 f_{21} f_{11}' + \binom{n-2}{1} q_0 f_{21}' f_{11} + q_0 f_{11} f_{22} + q_0 f_{21} f_{12} + q_1 f_{21} f_{11},$$

$$a_2 = \binom{n-1}{2} q_0 f_{21} f_{11}'' + \binom{n-2}{2} q_0 f_{21} f_{11}' + \binom{n-2}{1}^2 q_0 f_{21}' f_{11}' + \binom{n-1}{1} q_0 f_{21} f_{12}'$$

$$+ \binom{n-2}{1} q_0 f_{22} f_{11}' + \binom{n-2}{1} q_0 f_{21} f_{11}' + q_0 f_{22} f_{11} +$$

$$+ \binom{n-1}{1} q_1 f_{21}' f_{12} + \binom{n-3}{1} q_1 f_{21} f_{11} + f_{22} f_{11} q_1 + q_1 f_{21} f_{12} + q_2 f_{21} f_{11},$$

.....

Последователно формирајќи симболичните производи

$$L_{n-3} L_3 = L_{n-3} L_2 L_1^1 = L_{n-3} L_1^3 L_1^2 L_1^1,$$

.....

$$L_{n-k} L_k = L_{n-k} L_{k-1} L_1 = \dots = L_{n-k} \dots L_1^k L_1^{k-1} \dots L_1^1,$$

.....

$$L_1^n L_{n-1} = L_1^n L_{n-2} L_1^1 = \dots = L_1^n L_1^{n-1} \dots L_1^2 L_1^1,$$

и упоредувајќи ги коефициентите пред еднаквите изводи, ги добиваме конечно бараните релации

$$a_0 = f_{n1} f_{n-1,1} \dots f_{21} f_{11} = \prod_{k=1}^1 f_{k1},$$

$$(1.11) \quad a_1 = \prod_{k=n}^1 f_{k1} \left[\sum_{i=1}^n \frac{f_{i2}}{f_{i1}} + \sum_{i=1}^n \binom{n-i}{1} \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} \right],$$

$$\begin{aligned} a_2 = & \prod_{k=n}^1 f_{k1} \left[\sum_{i,k=1}^n \frac{f_{i2}}{f_{i1}} \frac{f_{i+k,2}}{f_{i+k,1}} + \sum_{i=1}^n \binom{n-i}{2} \frac{f''_{i1}}{f_{i1}} + \sum_{i=2}^n \binom{n-i}{2} \frac{f'_{i-1,1}}{f_{i-1,1}} \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} \right. \\ & + \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^n \binom{n-i-1}{1} \binom{n-k-2}{1} \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} \frac{f'_{i+k,1}}{f_{i+k,1}} + \sum_{i=1}^n \binom{n-i}{1} \frac{f'_{i2}}{f_{i1}} \\ & + \frac{f'_{11}}{f_{11}} \binom{n-2}{1} \sum_{i=2}^n f_{i2} + \binom{n-3}{1} \frac{f'_{21}}{f_{21}} \sum_{i=3}^n f_{i2} + \dots + \binom{1}{1} \frac{f'_{n-1,1}}{f_{n-1,1}} \\ & \left. + \frac{f_{12}}{f_{11}} \sum_{i=2}^n \binom{n-i}{1} \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} + \frac{f_{22}}{f_{21}} \sum_{i=0}^n + \dots + \frac{f_{n-2,2}}{f_{n-2,1}} \sum_{i=n-1}^n \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} \right], \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} a_3 = & \prod_{k=n}^1 f_{k1} \left[\sum_{i,k,s=1}^n \frac{f_{i2}}{f_{i1}} \frac{f_{i+k,2}}{f_{i+k,1}} \frac{f_{i+s,2}}{f_{i+s,1}} + \sum_{i=1}^n \binom{n-i}{3} \frac{f'''_{i1}}{f_{i1}} \right. \\ & + \sum_{i=3}^n \binom{n+i}{1} \frac{f'_{i-2,1}}{f_{i-2,1}} \frac{f'_{i-1,1}}{f_{i-1,1}} \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} + \sum_{i=1}^n \binom{n-i}{2} \frac{f''_{i2}}{f_{i1}} \\ & + \sum_{i=2}^n \binom{n-i}{1} \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} \frac{f'_{i+1,1}}{f_{i+1,1}} + \\ & + \binom{n-2}{2} \frac{f''_{11}}{f_{11}} \sum_{i=2}^{n-1} f_{i2} + \binom{n-3}{2} \frac{f'_{21}}{f_{21}} \sum_{i=3}^n f_{i2} + \dots + \frac{f''_{n-1,1}}{f_{n-1,1}} \\ & \left. + \sum_{i=2}^n \binom{n-i}{2} \binom{n-i-1}{1} \frac{f''_{i-1,1}}{f_{i-1,1}} \frac{f'_{i+1,1}}{f_{i+1,1}} + \dots \right] \end{aligned}$$

$$+ \sum_{i=2}^n \binom{n-i}{2} \frac{f''_{i1}}{f_{i1}} + \dots$$

.....

.....

8. Нека ни е дадена диференцијалната равенка (1. 7), на којашто системот интеграла е y_1, y_2, \dots, y_n . Sprema кажаното во т. 6 соодветниот полином е разложлив на симболичен производ (1. 8).

Ќе покажеме, дека симболичниот производ (1. 8) може да се пише и како

$$(1. 12) \quad L(x, D) \equiv \prod_{i=n}^1 \left[f_{i1} D + f_{i1} D \lg \frac{f_{11} f_{21} \dots f_{i-1,1} W_i}{W_{i-1}} \right],$$

каде што W_i претставуваат Вронскианите образувани од функциите y_i ,

$$W_i = \begin{vmatrix} y_1 & y_2 & \dots & y_i \\ y_1' & y_2' & \dots & y_i' \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \end{vmatrix}.$$

Системот интеграла y_i може да се добие последователно со смената

$$y = v_1 \int v dx.$$

Навистина, добиваме

$$y_1 = v_1, y_2 = v_1 \int v_2 dx, y_3 = v_1 \int v_2 dx \int v_3 dx, \dots, y_n = v_1 \int dx \int \dots \int v_n dx,$$

каде што е

$$v_1 = \exp\left(-\int \frac{f_{12}}{f_{11}} dx\right);$$

$$v_i = \frac{1}{f_{i-1,1}} \exp\left(\int \left(\frac{f_{i-1,2}}{f_{i-1,1}} - \frac{f_{i,2}}{f_{i,1}}\right) dx, i = 2, \dots, n.\right.$$

Според формулата на Liouville

$$W_i = C \exp \left(- \int \frac{P_1^i}{P_0^i} dx \right),$$

и земајќи предвид (1. 11)

$$P_1^k = f_{11} f_{21} \cdots f_{k1} \left[\sum_{i=0}^k \frac{f_{i2}}{f_{i1}} + (k-i) \frac{f'_{i1}}{f_{i1}} \right],$$

$$P_0^k = f_{11} f_{21} \cdots f_{k1},$$

имаме*

$$W_i = \frac{C}{f_{11}^{i-1} f_{21}^{i-2} \cdots f_{i-1,1}} \exp \left[- \int \left(\frac{f_{12}}{f_{11}} + \frac{f_{22}}{f_{21}} + \cdots + \frac{f_{i2}}{f_{i1}} \right) dx \right].$$

Со згоднo избирање на константите, ќе имаме за количникот

$$\frac{W_i}{W_{i-1}} = \frac{1}{f_{11} f_{21} \cdots f_{i-1,1}} \exp \left(- \int \frac{f_{i2}}{f_{i1}} dx \right),$$

од каде следува

$$f_{i2} = - f_{i1} \operatorname{D} \lg \frac{f_{11} f_{21} \cdots f_{i-1,1} W_i}{W_{i-1}}.$$

Внесена оваа вредност за f_{i2} во (1. 8) ни дава токму (1. 12).

9. При алгебарските полиноми, линеарните множители можат да разменат местата си, нешто кое при диференцијаните како што рековме во т. 2 не е можно, т. е. симболичните фактори не можат да разменат местата, освен во случај кога се коефициентите на даден полином константи.

Да ги побараме условите што треба да ги задоволуваат коефициентите на симболичните фактори f_{ik} за да овие бидат комутативни.

Означиме ли со

$$K = \prod_{i=1}^{k-2} (f_{i1} D + f_{i2})$$

ќе имаме

* По технички причини f е заменето со f .

$$(f_{k_1} D + f_{k_2})(f_{k-1,1} D + f_{k-1,2}) K = f_{k_1} f_{k-1,1} K'' \\ + [f_{k_1} f'_{k-1,1} + f_{k_2} f_{k-1,1} + f_{k_1} f_{k-1,2}] K' + [f_{k_1} f'_{k-1,2} + f_{k_2} f_{k-1,2}] K,$$

и

$$(f_{k-1,1} D + f_{k-1,2})(f_{k_1} D + f_{k_2}) K = f_{k_1} f_{k-1,1} K'' \\ + [f_{k-1,1} f_{k_2} + f_{k-1,1} f'_{k_1} + f_{k_1} f_{k-1,2}] K' + [f_{k-1,2} f_{k_2} + f_{k-1,1} f'_{k_2}] K.$$

Упоредувајќи ги изразите пред K , K' и K'' добиваме*

$$f_{k_1} = C f_{k-1,1}, \quad f_{k_2} = C f_{k-1,2} + C_1.$$

10. Ако во диференцијалниот полином Lu разложлив на симболични фактори (1. 8), го земеме случајот

$$f_{i1} = 1, \quad f_{i2} = \omega(x), \quad i = 1, 2, \dots, n,$$

Соодветната диференцијална равенка ќе биде сводлива на системот линеарни равенки

$$(D + \omega) y_i = y_{i+1}, \quad y_0 = y, \quad y_{n+1} = 0. \\ (i = 1, 2, \dots, n).$$

Изврши ли се во овој систем смената

$$(1. 13) \quad y_i = z_i \exp(-\int \omega dx)$$

го добиваме системот

$$D z_i = z_{i+1}, \quad z_0 = z, \quad z_{n+1} = 0, \\ (i = 1, 2, \dots, n),$$

што одговара на равенката

$$D^n z = 0.$$

Општиот интеграл на оваа равенка е

$$z = \sum_{i=1}^n C_i x^{n-i}, \quad C_i = \text{const.},$$

или на дадената, зимајќи предвид (1. 13)

$$y = z \exp(-\int \omega dx),$$

* C и C_1 се произволни константи.

Диференцијалната равенка (1. 7) може да се пише во обликот¹¹⁾

$$D^n \exp \left(\int \omega dx \right) y = 0,$$

или

$$(1. 14) \quad (D + \omega)^n y = 0.$$

Системата решенија во овој случај, наречени од Brassiné¹²⁾ конјугирани решенија, аналогни се на многоструките корени на една алгебарска равенка. Тоа се заклучува направо ако се земе n -ти извод од левата страна на (1. 14), земајќи изводите како степени. Добиваме

$$n! (D + \omega) y = 0,$$

од каде имаме заедничкиот интеграл, даден со

$$(D + \omega) y = 0.$$

Врските помеѓу коефициентите на равенката $L(x, D)y = 0$ и ω се следните

$$a_0 = \binom{n}{0}$$

$$a_1 = \binom{n}{1} \omega$$

$$a_2 = \binom{n}{2} (\omega^2 + \omega')$$

$$a_3 = \binom{n}{3} \omega^3 + 3 \omega \omega' + \omega''$$

.....

И Д Е Л

ФОРМИРАЊЕ КРИТЕРИУМИ ЗА РЕДУКТИБИЛНОСТ НА КЛАСАТА ЛИНЕАРНИ ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ

$$y'' + (\alpha f(x) + \beta) y' + (A f^2(x) + B f(x) + C) y = 0.$$

1. Спомнатата во уводот метода дадена од Митриновиќ за формирање критериуми на редуктибилност за линеарните диференцијални равенки се состои во следното.

Напоредно со однапред дадената диференцијална равенка од n -ти ред

$$(2.1) \quad \sum_{i=0}^n \Phi_i(x) y^{(n-i)} = 0,$$

ја земаме системата линеарни равенки од прв ред

$$(2.2) \quad \begin{aligned} \varphi_{k1} y_{k-1} + \varphi_{k2} y_{k-1} &= y_k, \\ \varphi_{n1} y_{n-1} + \varphi_{n2} y_{n-1} &= 0, \\ (y_0 = y; k = 1, 2, \dots, n-1), \end{aligned}$$

каде што φ_{ik} се функции со исти особини како и Φ_i .

Еден случај на редуцибилност ќе имаме, ако на равенката (2.1) може да се учини соодветен системот (2.2), кој по елиминација на y_i ($i = 1, 2, \dots, n-1$), се сведува на равенката (2.1).

Така нпр. за диференцијалната равенка

$$(2.3) \quad y'' + (ax + b)y' + (Ax^2 + Bx + C)y = 0,$$

ако го учиниме соодветен системот

$$f(x)y' + g(x)y = y_1, \quad y_1' + h(x)y_1 = 0,$$

каде што се

$$f(x) \equiv \prod_{v=1}^s (x - k_v); \quad g(x) \equiv \sum_{v=1}^{s+2} \lambda_v y^{s+2-v}, \quad h(x) = \mu_1 x + \mu_2$$

и ги потчиниме параметрите s, k_v, λ_v, μ_v на услови добиени од условот за делење на полиномите $f' + g + fh, g' + gh$ со f без остаток, добиваме општи критериуми за редуцибилност на (2.3). Користејќи го овој метод, Митриновиќ ги наоѓа за равенката (2.3) условите за интеграбилност за $s = 0, 1$.

2. Проширувајќи ги и комплетирајќи резултатите добиени од Митриновиќ за диференцијалната равенка (2.3), во овој дел ќе разгледаме некој типови од класата линеарни диференцијални равенки

$$(2.4) \quad y'' + (\alpha f + \beta)y' + (Af^2 + Bf + C)y = 0,$$

каде што $f = f(x)$ е произволна, непрекината функција што има изводи до n -ти ред закључно и α, β, A, B и C се произволни константи.

Ние покажавме во т. 6 глава прва, дека потребен и доволен услов за да е равенката (2. 4) редуктибилна е, таа да може во обликот

$$(2. 5) \quad \left(D + \frac{\varphi'}{\varphi} + \chi\right) \left(D + \frac{\psi}{\varphi}\right) y = 0$$

$$\varphi = \varphi(f) \neq 0, \quad \psi = \psi(f), \quad \chi = \chi(f), \quad D = \frac{d}{dx},$$

да се пише

За поголема удобност, во натамошните разгледувања равенката (2. 5) ја земаме многу често и во обликот

$$(2. 6) \quad (D + \chi)(\varphi D + \psi)y = z$$

добиена од (2. 5) по множење со φ , односно како систем од равенки

$$(\varphi D + \psi)y = z,$$

$$(D + \chi)z = 0.$$

Да предположиме дека равенката (2. 4) редуктибилна* т. е. дека таа може да се пише во обликот (2. 5).

Нашата задача е да побараме еден општ услов што треба да го задоволуваат коефициентите α, β, A, B, C на (2. 4) за да биде таа редуктибилна.

За таа цел постапуваме по следниот начин.

Функциите φ, ψ и χ ги земаме респективно во обликот

$$\varphi(f) = f^n + a_1 f^{n-1} + a_2 f^{n-2} + \dots + a_n = \prod_{i=1}^n (f - r_i)$$

$$(2. 7) \quad \psi(f) = b_0 f^{n+1} + b_1 f^n + b_2 f^{n-1} + \dots + b_{n+1},$$

$$\chi(f) = c_0 f + c_1,$$

a_i, b_j, c_k, r_i ($i = 1, 2, \dots, n; j = 1, 2, \dots, n+1; k = 1, 2$) се произволни параметри.

Полиномите $\varphi(f)$ и $\psi(f)$ немаат заеднички нули, т. е. резултантата R на равенките

$$\varphi(f) = 0 \quad \text{и} \quad \psi(f) = 0,$$

е различна од нула. Во противен случај би могли системата равенки (2. 6) да ја разделиме со $(f - r_i)$ и воведувајќи нова непозната функција

* Очевидно е, дека оваа претпоставка е во согласие со познатата теорема дадена од Liouville: *Една линеарна диференцијална равенка од втори ред за да биде интегрибилна со квадратури, потребно и доволно е логаритамскиот и извод на еден од нејните интеграл да биде рационален.*

$$(f - r_i) z' = z,$$

да добиеме нова система равенки од облик (2. 6).

4. Од (2. 4) и (2. 5) добиваме по упоредување

$$(2. 8) \quad \varphi' + \psi + \chi \varphi - \varphi (\alpha f + \beta) \equiv 0,$$

$$\psi' + \chi \psi - \varphi (A f^2 + B f + C) \equiv 0,$$

или зимајќи предвид (2. 7)

$$\begin{aligned} & (b_0 + c_0) f^{n+1} + (b_1 + c_0 a_1 + c_1) f^n + (b_2 + c_0 a_2 + c_1 a_1) f^{n-1} + \dots \\ & + n f^{n-1} f' + (n-1) a_1 f^{n-2} f' + \dots + a_{n-1} f' - \alpha f^{n+1} - (\alpha a_1 + \beta) f^n \dots a_n \beta \equiv 0 \\ & b_0 c_0 f^{n+2} + (b_1 c_0 + b_0 c_1) f^{n+1} + (b_2 c_0 + b_1 c_1) f^n + \dots + (n+1) b_0 f^n f' \\ & + n b_1 f^{n-1} f' + \dots + b_n f' - A f^{n+2} - (A a_1 + B) f^{n+1} \dots a_n C \equiv 0. \end{aligned}$$

Внесеме ли ги за f последователно вредностите $f = r_i$ ($i = 1, 2, \dots, n$), од идентитетите (2. 8) добиваме

$$b_0 r_1^{n+1} + b_1 r_1^n + \dots + b_{n+1} = -f' (r_1 - r_2) (r_1 - r_3) \dots (r_1 - r_n)$$

$$b_0 r_2^{n+1} + b_1 r_2^n + \dots + b_{n+1} = -f' (r_2 - r_1) (r_2 - r_3) \dots (r_2 - r_n)$$

$$b_0 r_n^{n+1} + b_1 r_n^n + \dots + b_{n+1} = -f' (r_n - r_1) (r_n - r_2) \dots (r_n - r_{n-1})$$

и

$$(n+1) b_0 r_1^n + n b_1 r_1^{n-1} + \dots + b_n = -\frac{1}{f'} (c_0 r_1 + c_1) (b_0 r_1^{n+1} + b_1 r_1^n + \dots + b_{n+1})$$

$$(n+1) b_0 r_2^n + n b_1 r_2^{n-1} + \dots + b_n = -\frac{1}{f'} (c_0 r_2 + c_1) (b_0 r_2^{n+1} + b_1 r_2^n + \dots + b_{n+1})$$

$$(n+1) b_0 r_n^n + n b_1 r_n^{n-1} + \dots + b_n = -\frac{1}{f'} (c_0 r_n + c_1) (b_0 r_n^{n+1} + b_1 r_n^n + \dots + b_{n+1}).$$

5. Ке разгледаме сега некој релации меѓу параметрите a_i, b_j, c_k заеднички за сите равенки од обликот (2. 4), потребни во натамошните разгледувања.

Од (2. 8) имаме

$$\Psi'(r_i) = \chi(r_i) \varphi'(r_i),$$

односно следните n релации

$$\begin{aligned} (n+1)b_0 r_1^n + n b_1 r_1^{n-1} + \dots + b_n &= (c_0 r_1 + c_1)(r_1 - r_2) \dots (r_1 - r_n) \\ (n+1)b_0 r_2^n + n b_1 r_2^{n-1} + \dots + b_n &= (c_0 r_2 + c_1)(r_2 - r_1) \dots (r_2 - r_n) \\ \dots &\dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ (n+1)b_0 r_n^n + n b_1 r_n^{n-1} + \dots + b_n &= (c_0 r_n + c_1)(r_n - r_1) \dots (r_n - r_{n-1}). \end{aligned}$$

На овие релации може да се даде обликот

$$(2. 9) \quad \sum_{i=0}^n (n+1-i) b_i S_{n-i}^k = (c_0 r_k + c_1) \prod (r_k - r_\alpha),$$

$$k=1, 2, \dots, n; \alpha=1, 2, \dots, n; \alpha \neq k$$

каде што е

$$\begin{aligned} S_{n-r}^{1,2, \dots, p, q} &= r_1^{n-r} + r_2^{n-r} + \dots + r_p^{n-r} + r_q^{n-r} \\ &+ r_1^{n-r-1} r_2 + r_1^{n-r-1} r_3 + \dots + r_1^{n-r-1} r_p + r_1^{n-r-1} r_q \\ &+ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ &+ r_1 r_2^{n-r-1} + r_1 r_3^{n-r-1} + \dots + r_1 r_p^{n-r-1} + r_1 r_q^{n-r-1} \\ &+ r_2^{n-r-1} r_3 + r_2^{n-r-1} r_4 + \dots + r_2^{n-r-1} r_p + r_2^{n-r-1} r_q + \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ &+ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots + r_p r_q^{n-r-1}. \end{aligned}$$

Вадејќи од првата релација (2. 9) останатите и делејќи при тоа секоа со $(r_1 - r_i)$, $i=2, 3, \dots, n$, ги добиваме следните $n-1$ релации

$$\sum_{i=0}^{n-1} (n+1-i) b_i S_{n-i-1}^{1,k} = \sum_{s=1, k} (c_0 r_s + c_1) \prod (r_s - r_\alpha),$$

$$k=2, 3, \dots, n; \alpha=2, 3, \dots, n, \alpha \neq k$$

По истиот начин, ако од првата од овие равенки ги извадиме останатите, по разделување со $(r_2 - r_i)$, $i=3, 4, \dots, n$, имаме

$$\sum_{i=0}^{n-2} (n+1-i) b_i S_{n-i-2}^{1,2,k} = \sum_{s=1}^{2,k} (c_0 r_s - c_1) \prod (r_s - r_\alpha),$$

$$k=3, 4, \dots, n; \alpha=3, 4, \dots, n; \alpha \neq k,$$

Во општ случај по p операции изведени по горниот начин добиваме

$$\sum_{i=0}^{n-p} (n+1-i) b_i S_{n-i-p}^{1,2,\dots,p,k} = \sum_{s=1}^{2,\dots,p,k} (c_0 r_s + c_1) \prod (r_s - r_\alpha),$$

$$k=p+1, p+2, \dots, n; \alpha=p+1, \dots, n; \alpha \neq k,$$

Постапиме ли со овие $n-p$ релации по истиот начин, добиваме по разделување со $(r_p - r_i)$, $i=p+2, \dots, n$,

$$\sum_{i=0}^{n-p-1} (n+1-i) b_i S_{n-i-p-1}^{1,2,\dots,p+1,k} = \sum_{s=1}^{p+1,k} (c_0 r_s + c_1) \prod (r_s - r_\alpha),$$

$$(k=p+2, p+3, \dots, n \quad \alpha=p+2, p+3, \dots, n), k \neq \alpha,$$

Продолжавајќи така, добиваме

$$\sum_{i=0}^1 (n+1-i) S_{n-i}^{1,2,\dots,n-1,k} = \sum_{s=1}^{n-1,k} (c_0 r_s + c_1),$$

$$k=n; \alpha=n; \alpha \neq k,$$

или зимајќи во предвид (2. 9) имаме

$$(2. 10) \quad b_1 - c_1 = \frac{a_1}{n} \left[(n+1) b_0 - c_0 \right].$$

6. Да го земеме случајот $f' = 1$ т. е. $f = x$ (*). Диференцијалната равенка (2. 4) го има обликот

$$(2. 11) \quad y'' + (\alpha x + \beta) y' + (Ax^2 + Bx + C) y = 0.$$

* Интеграционата константа ја земаме за нула.

Од (2. 8) ја имаме системот равенки

$$\begin{aligned}
 & -\alpha + b_0 + c_0 = 0, \\
 & c_1 - \beta - \alpha a_1 + b_1 + c_0 a_1 = 0, \\
 & \dots \dots \dots \\
 (2. 12) \quad & (n - k + 2) a_{k-2} + a_{k-1} c_1 - \beta a_{k-1} - \alpha a_k + b_k + c_0 a_k = 0, \\
 & \dots \dots \dots \\
 & a_{n-1} + a_n c_1 - \beta a_n + b_{n+1} = 0, \\
 & -A + c_0 b_0 = 0, \\
 & \dots \dots \dots, \dots \dots \dots \\
 (2. 12') \quad & (n - k + 2) b_{k-1} + c_1 b_k + c_0 b_{k+1} - A a_{k+1} - B a_k - C a_{k-1} = 0, \\
 & \dots \dots \dots \\
 & b_n + c_0 b_{n+1} - C a_n = 0,
 \end{aligned}$$

за определување на $2n + 5$ непознати параметри a_i, b_j, c_k и n , во зависност од константите α, β, A, B, C . Како пак n претставува природен број, релацијата што го определува, претставува бараниот критериум за редуктибилност на равенката (2. 11).

Од равенките (2. 12) и (2. 12') добиваме

$$\begin{aligned}
 2 b_0 &= \alpha \pm \sqrt{\alpha^2 - 4 A}, \\
 c_0 &= \alpha - b_0, \quad c_1 = \frac{1}{2n} \left[n \beta + a_1 (\alpha - 2 b_0) \right], \\
 (k + 1) a_{k+1} &= \frac{n - k}{n} a_1 a_k + \frac{(n - k)(n - k + 1)}{\alpha - 2 b_0} a_{k-1}, \\
 a_{-1} &= 0, \quad a_0 = 1, \quad a_1 = n \frac{\alpha \beta - 2 B}{\beta^2 - 4 A}, \\
 b_k &= b_0 a_k + \frac{a_{k-1}}{2n} \left[n \beta - a_1 (\alpha - 2 b_0) \right] - (n - k + 2) a_{k-2}, \\
 & \quad (k = 1, 2, \dots, n + 1).
 \end{aligned}$$

Природниот број n , определен е од релацијата

$$(2.14) \quad (\alpha\beta - 2B)^2 + (\alpha^2 - 4A)(4C - 2\alpha - \beta^2) = \pm 2(2n + 1)(\alpha^2 - 4A)^{3/2}.$$

Тоа е пак како што рековме, бараниот критериум за редуцибилност на диференцијалната равенка (2.11), што во овој случај може да се пише како

$$\left[D + (c_0 x + c_1) \right] \left[\sum_{i=0}^n a_i x^{n-i} D + \sum_{i=0}^{n+1} b_i x^{n+1-i} \right] y = 0.$$

По таков начин го имаме следниот резултат:

Пошребен и доволен услов за да биде диференцијалната равенка (2.11) редуцибилна е релацијата (2.14) меѓу константите α , β , A , B и C и природниот број n да е задоволена.

7. Пример.— За диференцијалната равенката

$$(2.15) \quad y'' + (3x + 2)y' + (2x^2 + 3x + c)y = 0,$$

имаме спрема (2.14)

$$c = 3 + n \text{ или } c = 2 - n.$$

Во првиот случај $c = 3 + n$, имаме

$$k a_k = -(n - k + 1)(n - k + 2) a_{k-2},$$

$$b_k = 2 a_k + a_{k-1} - (n - k + 2) a_{k-2},$$

од каде е*

$$b_0 = 2, \quad c_0 = 1, \quad c_1 = 1,$$

$$a_{2k} = (-1)^k (2k - 2)!! \binom{n}{2k}; \quad a_{2k+1} = 0,$$

$$b_{2k} = (-1)^k (2k - 3)!! \binom{n}{2k - 2} \frac{(n - 2k + 2)(n - k + 1)}{k}; \quad b_{2k+1} = a_{2k}.$$

Во вториот случај $c = 2 - n$,

* Симболот !! означува производ од парни респективно непарни природни бројеви. нпр, $2n!! = 2n(2n-2)(2n-4) \dots 4 \cdot 2$.

$$k a_k = (n - k + 1)(n - k + 2) a_{k-2},$$

од каде е*

$$b_k = a_k + a_{k-1} - (n - k + 2) a_{k-2},$$

$$b_0 = 1, c_0 = 2, c_1 = 1,$$

$$a_{2k} = (2k - 1)!! \binom{n}{2k}, a_{2k+1} = 0,$$

$$b_{2k} = (2k - 3)!! \binom{2k-2}{n} \frac{(n - 2k + 2)(n - 4k + 1)}{2k}, b_{2k+1} = a_{2k},$$

За $n = 3$ ги имаме респективно системите

$$(2.16) \quad (x^3 + 3x)y' + (x^4 + x^3 + 3x - 3)y = z,$$

$$z' + (2x + 1)z = 0,$$

и

$$(2.17) \quad (x^3 - 3x)y' + (2x^4 + x^3 - 9x^2 - 3x + 3)y = z,$$

$$z' + (x + 1)z = 0,$$

добиели од (2.13), чии што општи интегрални се дадени со

$$y \exp\left(\frac{x^2}{2} + x\right) = C_1(x^3 + 3x) + C_2(x^3 + 3x) \int (x^3 + 3x)^{-2} \exp\left(-\frac{x^2}{2}\right) dx$$

и

$$y \exp(x^2 + x) = C_1(x^3 - 3x) + C_2(x^3 - 3x) \int (x^3 - 3x)^{-2} \exp\left(\frac{x^2}{2}\right) dx$$

Елиминацијата на константите C_1 и C_2 од овие интегрални односно на помошната функција z од системите (2.16) и (2.17) не води до диференцијалните равенки

$$y'' + (3x + 2)y' + (2x^2 + 3x - 1)y = 0$$

и

$$y'' + (3x + 2)y' + (2x^2 + 3x + 6)y = 0$$

што можат да се добијат и направо од (2.15) за $n = 3$.

* Лесно се установува дека полиномот со коефициенти a_i претставува Hermite-ов полином.

8. Да посматраме некој специјални случаеви.

1°. Ако е

$$2B = \alpha\beta,$$

ќе имаме од (2. 14), за критериумот на редуцибилност

$$4c - 2\alpha - \beta^2 = \pm 2(2n+1)(\alpha^2 - 4A)^{1/2}.$$

Од (2. 13) заклучуваме дека е

$$a_1 = 0 \text{ или } \alpha - 2b_0 = 0.$$

a) $a_1 = 0$. Во тој случај параметрите a_k, b_k, c_k се дадени респективно со

$$2b_0 = \alpha \pm \sqrt{\alpha^2 - 4A}, \quad c_0 = \alpha - b_0, \quad c_1 = \frac{\beta}{2},$$

$$a_k = \frac{(n-k+1)(n-k+2)}{k(\alpha-2b_0)} a_{k-2}, \quad a_1 = 0, \quad a_0 = 1,$$

$$b_k = \frac{n-k+2}{k(\alpha-2b_0)} \left[(n+k+1)b_0 - k\alpha \right] a_{k-2} + \frac{\beta}{2} a_{k-1},$$

Диференцијалната равенка е од облик

$$y'' + (\alpha x + \beta)y' + \left[Ax^2 + \frac{\alpha\beta}{2}x + c \right] y = 0.$$

b) $\alpha - 2b_0 = 0$. Параметрите a_i, b_j, c_k се дадени со

$$2c_0 = \alpha, \quad 2c_1 + \beta, \quad b_j = 0, \quad j = 1, 2, \dots, n-1, \quad b_n = \frac{\alpha}{2}, \quad b_{n+1} = \frac{\beta}{2}.$$

Диференцијалната равенка

$$y'' + (\alpha x + \beta)y' + \frac{1}{4} \left[(\alpha x + \beta)^2 + 2\alpha \right] y = 0.$$

има конјугирани решенија

$$y_1 = \exp\left(-\frac{\alpha x^2}{4} - \frac{\beta x}{2}\right), \quad y_2 = x y_1.$$

2°. Ако е $\alpha^2 - 4A = 0$, како гледаме од (2. 14) секога е и $\alpha\beta - 2B = 0$. Случајот е очевидно сводлив на претходниот под б).

9. Ако во (2. 4) земеме $f' = f^2$, ја добиваме равенката*

$$(2. 18) \quad x^2 y'' + (\beta x - \alpha) xy' + (A - Bx + Cx^2) y = 0.$$

Идентитетите (2. 8), што во овој случај се

$$(b_0 + c_0 + n - \alpha) f^{n+2} + (b_1 + a_1 c_0 + c_1 + (n - 1 - \alpha) a_1 - \beta) f^{n+1} + \dots \\ + \dots + (b_{n+1} + a_n c_1 - a_n \beta) \equiv 0$$

$$(b_0 c_0 + (n - 1) b_0 - A) f^{n+2} + (b_1 c_0 + b_0 c_1 + n b_1 - A a_1 - B) f^{n+1} + \dots \\ + \dots + (b_{n+1} c_1 - C a_n) \equiv 0$$

ни го даваат следниот систем равенки

$$(2. 19) \quad (c_1 - \beta) a_{k-1} + (n - k + c_0 - \alpha) a_k + b_k = 0, \\ c_1 b_{k-1} + (n - k + 1 + c_0) b_k - A a_k - B a_{k-1} - C a_{k-2} = 0, \\ (k=0, 1, 2, \dots, n+1),$$

кои заедно со (2. 10) ни служат за определување произволните параметри a_k , b_k , c_k и природниот број n во зависност од A , B , C , α и β .

Ќе имаме

$$2b_0 = (\alpha + 1) \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A}, \\ c_0 = \alpha - b_0 - n, c_1 = \frac{1}{2n} \left[n\beta + a_1 (\alpha - 2b_0) \right], \\ (2. 20) \quad a_{k+1} = \frac{(\alpha - 2b_0)(k - n)}{n(k+1)(2b_0 - \alpha + k)} a_1 a_k, a_0 = 1, a_1 = \pm n \frac{\sqrt{\beta^2 - 4C}}{\alpha - 2b_0} \\ b_{k+1} = \frac{a_k}{2n} \left[n\beta - a_1 (\alpha - 2b_0) \right] + (b_0 + k + 1) a_{k+1}, \\ (k=0, 1, \dots, n).$$

Природниот број n , определен е со релацијата

* Интеграционата константа ја земаме да е нула.

$$(2.21) \quad 2B - \alpha\beta = \mp \sqrt{\beta^2 - 4C} \left[2n + 1 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A} \right],$$

што претставува и бараниот критериум за интеграбилност односно редуктибилност на диференцијалната равенка (2.18).

Диференцијалната равенка (2.18) сводлива е во тој случај на системот линеарни равенки

$$(2.22) \quad \left(a_n - \frac{a_{n-1}}{x} + \frac{a_{n-2}}{x^2} \dots \right) y' + \left(b_{n+1} - \frac{b_n}{x} + \frac{b_{n-1}}{x^2} \dots \right) y = z,$$

$$z' + \left(c_1 - \frac{c_0}{x} \right) z = 0.$$

По таков начин го имаме следниот резултат:

Пошребен и доволен услов диференцијалната равенка (2.18) за да биде редуктибилна е, условите (2.21) да биде задоволен. и претставува природен број.

10. До истиот резултат се доаѓа, ако напредно со диференцијалната равенка

$$(2.23) \quad x^2 y'' + (\alpha x + \beta) x y' + (Ax^2 + Bx + C) y = 0,$$

се посматра системот

$$x \Phi_1 y' + \Phi_2 y = x u, \quad x u' + \Phi_3 u = 0,$$

добие од (2.22) со смената $xz = u$, каде што се Φ_i респективно полиномите

$$\Phi_i(x) = \sum_{k=0}^{n+1} \omega_{ik} x^{n-k+1}, \quad \omega_{211} = 1, \quad \omega_{210} = \omega_{31k} = 0, \quad k = 1, 2, \dots, n-1.$$

За определување параметрите ω_{ik} ја имаме системота

$$(n-k+2) \omega_{21k-2} + \omega_{31n+1} \omega_{21k-2} + \omega_{11k-1} \omega_{31n} + \omega_{11k-1} - \alpha \omega_{21k-1} - \beta \omega_{21k-2} = 0$$

$$(n-k+2) \omega_{11k-2} + \omega_{31n+1} \omega_{11k-2} + \omega_{21k-1} \omega_{31n} - A \omega_{21k-1} - B \omega_{21k-2} - C \omega_{21k-3} = 0$$

$$(k=1, 2, \dots, n+2).$$

Условот за редуктибилност на равенката (2. 23) ќе биде спрема (2. 21)

$$(2. 24) \quad 2B - \alpha\beta = \pm \sqrt{\alpha^2 - 4A} (2n + 1 - \sqrt{(\beta - 1)^2 - 4C}).$$

11. За диференцијалната равенка

$$(2. 25) \quad x^2 y'' + (3x + 2) xy' + (2x^2 + 3x + v)y = 0,$$

го имаме следниот услов за редуктибилност

$$v = -n(n + 1).$$

Параметрите a_k, b_k, c_k се

$$b_0 = -(n + 1), c_0 = -1, c_1 = 2,$$

$$a_{k+1} = \frac{k - n}{(k - 2n)(k + 1)} a_k, a_0 = 1,$$

$$b_k = a_{k-1} - \frac{(n - k + 1)^2}{k(2n - k + 1)} a_{k-1},$$

$$(k = 0, 1, 2, \dots, n + 1).$$

Нпр. за $n = 2$, имаме спрема (2. 21), зимајќи предвид претходните формули

$$\left(\frac{1}{x^2} - \frac{1}{2x} + \frac{1}{12}\right) y' + \left(\frac{3}{x^3} - \frac{5}{x} + \frac{1}{12}\right) y = z,$$

$$z' + \left(\frac{1}{x} + 2\right) z = 0,$$

од која система по елиминација на помошната функција z , лесно се уверуваме дека ја добиваме диференцијалната равенка (2. 25) за $v = -6$.

12. Специјални случаи.

a) $2B = \alpha\beta$. Ќе имаме

$$\beta^2 - 4C = 0 \text{ или } 2n + 1 + \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A} = 0,$$

b) $\beta^2 - 4C = 0$. Диференцијалната равенка (2. 18), сводлива е на системот равенки

$$y' + \left(\frac{b_0}{x} + \frac{\beta}{2} \right) y = z,$$

$$z' + \left(\frac{\alpha - b_0}{x} + \frac{\beta}{2} \right) z = 0,$$

c) $4A = (\alpha + 1)^2 - (2n + 1)^2$. Диференцијалната равенка

$$x^2 y'' + (\beta x - \alpha) x y' + \left[\left(\frac{\alpha + 1}{2} \right)^2 - \left(n + \frac{1}{2} \right)^2 - \frac{\alpha \beta}{2} x + C x^2 \right] y = 0,$$

секога е редуктибилна на систем (2. 22) каде што коефициентите се дадени со

1°.

$$a_{k+1} = \pm \frac{(k-n)\sqrt{\beta^2 - 4C}}{(k+1)(2n+k)} a_k, \quad a_0 = 1,$$

$$b_{k+1} = \frac{\beta \mp \sqrt{\beta^2 - 4C}}{2} a_k + \left(\frac{\alpha}{2} - n + k + 1 \right) a_{k+1}, \quad b_0 = \frac{\alpha - 2n}{2},$$

$$c_0 = \frac{\alpha}{2}, \quad c_1 = \frac{1}{2} \left(\beta \mp \sqrt{\beta^2 - 4C} \right),$$

$$(k=0, 1, 2, \dots, n).$$

2°.

$$a_{k+1} = \pm \frac{(k-n)\sqrt{\beta^2 - 4C}}{(k+1)(2n+2-k)} a_k, \quad a_0 = 1,$$

$$b_{k+1} = \left[\beta \mp \sqrt{\beta^2 - 4C} \right] \frac{a_k}{2} + \left[\frac{\alpha}{2} + n + k + 2 \right] a_{k+1}, \quad b_0 = \frac{\alpha}{2} + n + 1,$$

$$c_0 = \frac{\alpha}{2} - 2(n+1), \quad c_1 = \frac{1}{2} \left[\beta \pm \sqrt{\beta^2 - 4C} \right],$$

$$(k=0, 1, 2, \dots, n).$$

13. За $f' = f$, равенката (2. 4) е од облик*

$$(2. 26) \quad y'' + (\alpha e^x + \beta) y' + (Ae^{2x} + Be^x + C) y = 0$$

и соодветната система за определување параметрите a_i , b_j и c_k добиена од (2. 8) е

$$\begin{aligned} (n - k + 1 + c_1 - \beta) a_{k-1} + (c_0 - \alpha) a_k + b_k &= 0, \\ Aa_k + Ba_{k-1} + Ca_{k-2} + c_0 b_k + (c_1 - n + k - 2) b_{k-1} &= 0, \\ (k=0, 1, 2, \dots, n+1). \end{aligned}$$

Од тука добиваме, зимајќи ја предвид релацијата (2. 10)

$$\begin{aligned} 2b_0 &= \alpha \pm \sqrt{\alpha^2 - 4A}, \\ c_0 = \alpha - b_0, \quad c_1 &= \frac{1}{2n} \left[n\beta + a_1(\alpha - 2b_0) \right] - \frac{n}{2}, \\ (2. 27) \quad (k+1) a_{k+1} &= \left[\frac{2n-k}{2n} a_1 + \frac{k(k-n)}{\alpha - 2b_0} \right] a_k, \\ a_0 = 1, \quad a_1 &= \frac{n \pm \sqrt{\beta^2 - 4C}}{\alpha - 2b_0} n, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} b_k = b_0 a_k + \left[n\beta - a_1(\alpha - 2b_0) - n^2 + 2n(k-1) \right] \frac{a_{k-1}}{2n}, \\ (k=0, 1, \dots, n+1). \end{aligned}$$

За определување на природниот број n ја имаме релацијата

$$(2. 28) \quad \alpha\beta - 2B + \alpha = \mp \sqrt{\alpha^2 - 4A} \left[2n + 1 - \sqrt{\beta^2 - 4C} \right],$$

од каде го заклучуваме следниот резултат:

Пошребен и доволен услов равенката (2. 26) за да биде редукибилна е коефициентите A, B, C, α, β да ја задоволуваат релацијата (2. 28). n претставува природен број.

* Произволната интеграциона константа ја земаме нула, што не ја намалува општоста на разгледаниот вопрос.

Диференцијалната равенка (2. 26) во тој случај може да се пише во обликот

$$\left[D + \sum_{k=0}^1 c_k \exp(1-k)x \right] \left[\sum_{i=0}^n a_i \exp(n-i)x D + \sum_{j=0}^{n+1} b_j \exp(n+1-j)x \right] y = 0,$$

каде што a_i , b_j и c_k се параметри по горе определени.

14. Ако ја посматраме равенката

$$(2. 29) \quad y'' + (\alpha e^{kx} + \beta) y' + (Ae^{2kx} + Be^{kx} + C) y = 0,$$

каде што k е произволна константа, лесно се установува дека со смената $kx = z$, таа го добива обликот (2. 26).

Општиот услов на редуктибилност на оваа равенка (2. 29) ќе биде

$$(2. 30) \quad \alpha\beta - 2B + k\alpha = \mp \sqrt{\alpha^2 - 4A} \left[k(2n+1) - \sqrt{\beta^2 - 4C} \right].$$

Нпр. за равенката

$$e^{2x} y'' + (\alpha e^x + \beta) e^x y' + (Ae^{2x} + Be^x + C) y = 0,$$

го имаме условот за редуктибилност

$$2B - \alpha\beta + \beta = \mp \sqrt{\beta^2 - 4C} \left[2n+1 - \sqrt{\alpha^2 - 4A} \right],$$

што претставува според напред реченото и услов за интегралност.

15. Лесно се установува дека некои познати услови за интегралност на диференцијалната равенка (2. 26) односно (2. 29) или на специјални случаи од нив, произлегуваат од условот (2. 30) даден од нас.

Така нпр. условите

$$A = -p(\alpha + p), \quad B = -(\alpha q + \beta p + 2pq + p), \quad C = -q(\beta + q),$$

каде што се p и q произволни константи, дадени од Görtler¹³⁾ за диференцијалната равенка (2. 26) се специјален случај од (2. 28) за $n=0$, во кое се уверуваме по елиминација на p и q .

16. Да ја земеме функцијата f така да е

$$f' = f^2 + 1.$$

Диференцијалната равенка* (2. 4) е

$$(2. 31) \quad y'' + (\alpha \operatorname{tg} x + \beta) y' + (A \operatorname{tg}^2 x + B \operatorname{tg} x + C) y = 0.$$

и ги имаме следните равенки за определување параметрите a_i , b_j и c_k во функции од A , B , C , α , β

$$(n - k + 2) a_{k-2} + (c_1 - \beta) a_{k-1} + (n - k + c_0 - \alpha) a_k + b_k = 0,$$

$$C a_{k-2} + B a_{k-1} + A a_k + (k - n - 3) b_{k-2} - c_1 b_{k-1} + (k - n - 1 - c_0) b_k = 0, \\ (k=0, 1, 2, \dots, n+1, n+2).$$

Тоа оределување станува по аналоген пат како во претходните примери, зимајќи ја во предвид релацијата (2. 10). Така имаме

$$2 b_0 = \alpha + 1 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A},$$

$$c_0 = \alpha - n - b_0, \quad c_1 = \frac{1}{2n} \left[n\beta + a_1 (\alpha - 2 b_0) \right],$$

$$\left[(n - k) a_k + (n - k + 2) a_{k-2} \right] \frac{\alpha - 2 b_0}{n} a_1 = (k + 1) (\alpha - 2 b_0 - k) a_{k+1}$$

$$(2. 32) \quad - \left[(n - k + 2) (2 b_0 - \alpha + 2 k - 1) + (\alpha - 2 b_0 + k) \right. \\ \left. + \frac{n-1}{n} (\alpha - 2 b_0) a_1^2 - (\alpha - 2 b_0 - 1) (2 a_2 - n) \right] a_{k-1} \\ - (n - k + 3) (n - k + 2) a_{k-3},$$

$$a_1 = \frac{(\alpha\beta - 2B)n}{(\alpha - 2 b_0)(\alpha - 2 b_0 - 2n)},$$

$$b_k = \left[n\beta - a_1 (\alpha - 2 b_0) \right] \frac{a_{k-1}}{2n} - (n - k + 2) + (b_0 + k) a_k,$$

* Интеграционата константа ја земаме нула.

Релацијата за определување на природниот број n што го претставува во саштност критериумот за редуктибилност е

$$(2.33) \quad 4C - \beta^2 + \frac{(\alpha\beta - 2B)^2}{(2n + 1 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A})^2} \left[1 + \frac{4n(n-1)}{1 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A}} \right] \\ = 2 \left[(\alpha + 1) \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A} \right] - 4 \left[2 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A} \right] (2a_2 - n).$$

каде што a_2 е определено од (2.32).

По таков начин заклучуваме:

Пошребен и доволен услов за да биде диференцијалната равенка (2.31) редуктибилна е константниите A, B, C, α, β да ја задоволуваат релацијата (2.33).

17. Со усложнувањето на изразот за f , експлицитното определување на параметрите a_i, b_j и c_k се усложнува, но се изведува по истиот начин и не претставува тешкотија.

Да го земеме случајот $n=3$.

Условот за редуктибилност тогаш е

$$4C - \beta^2 + \frac{(\alpha\beta - 2B)^2}{7 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A}} - 2 \left[(\alpha + 1) \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A} \right] \\ = 24 + 12(1 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A}).$$

Диференцијалната равенка (2.31) ќе биде сводлива на системот равенки

$$a_0 \operatorname{tg}^3 x + a_1 \operatorname{tg}^2 x + a_2 \operatorname{tg} x + a_3) y' \\ + (b_0 \operatorname{tg}^4 x + b_1 \operatorname{tg}^3 x + b_2 \operatorname{tg}^2 x + b_3 \operatorname{tg} x + b_4) y = z, z' + (c_0 \operatorname{tg} x + c_1) z = 0$$

каде што параметрите a_i, b_j, c_k ($i=0, 1, 2, 3, j=0, 1, 2, 3, 4, k=0, 1$) се дадени со

$$2b_0 = (\alpha + 1) \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A},$$

$$c_0 = \alpha - b_0 - 3, \quad c_1 = \frac{1}{6} \left[3\beta + a_1(\alpha - 2b_0) \right],$$

$$a_0 = 1, \quad a_1 = \frac{3(\alpha\beta - 2B)}{(\alpha - 2b_0)(\alpha - 2b_0 - 6)},$$

$$a_2 = \frac{a_1^2 (\alpha - 2b_0) + 9}{3(\alpha - 2b_0 - 1)},$$

$$a_3 = \frac{a_1 a_2 (7\alpha - 14b_0 - 6) - 2a_1^3 (\alpha - 2b_0) - 12a_1}{9(\alpha - 2b_0 - 2)},$$

$$b_1 = \frac{1}{6} \left[3\beta - a_1 (\alpha - 2b_0) \right] + a_1 (b_0 + 1),$$

$$b_2 = \frac{a_1}{6} \left[3\beta - a_1 (\alpha - 2b_0) \right] + a_2 (b_0 + 2) - 3,$$

$$b_3 = \frac{a_2}{6} \left[3\beta - a_1 (\alpha - 2b_0) \right] + a_3 (b_0 + 3) - 2a_1,$$

$$b_4 = \frac{a_4}{6} \left[3\beta - a_1 (\alpha - 2b_0) \right] - a_2.$$

18. За диференцијалната равенка¹⁴⁾

$$4y'' + 4 \operatorname{tg} x y' - (5 \operatorname{tg}^2 x + 2)y = 0,$$

наоѓаме од (2.33)

$$a_1^2 (1 - n) = 0.$$

Равенката ќе биде сводлива на системите

a) $a_1 = 0,$

$$y' - \frac{1}{2} \operatorname{tg} x y = z,$$

$$z' + \frac{3}{2} \operatorname{tg} x z = 0.$$

b) $n = 1,$

$$(\operatorname{tg} x \pm i)y' - \frac{1}{2} (\operatorname{tg}^2 x \pm i \operatorname{tg} x)y = z,$$

$$z' + \left(\frac{1}{2} \operatorname{tg} x \pm i \right) z = 0.$$

19. Во оваа точка ќе дадеме врз основа на изведеното погоре за равенката (2. 31) едно по општо решение за диференцијалната равенка

$$(2. 34) \quad y'' + a \operatorname{tg} x y' + b y = 0,$$

од тоа дадено од Halp¹⁴),

Од (2. 32) имаме

$$b_0 = 0 \text{ или } b_0 = a + 1,$$

$$I. \quad b_0 = 0,$$

Во тој случај е

$$a_1 a (a - 2n) = 0,$$

и имаме

$$c_0 = a - n, \quad c_1 = \frac{a a_1}{2n},$$

$$b = (a - 1)(2a_2 - n) - \frac{a^2 a_1^2}{4n^2} - \frac{n - 1}{n} a_1^2 a.$$

$$I_1. \quad a_1 = 0,$$

Критериумот за редуктибилност е

$$b = (a - 1)(2a_2 - n),$$

а параметрите a_i , b_j и c_k се респективно определени со

$$(k+1)(a-k)a_{k+1} + \left[(n-k+2)(2k-1-a) + (a-b-k) \right] a_{k-1} \\ = (n-k+3)(n-k+2)a_{k-2},$$

$$b_k = ka_k - (n-k+2)a_{k-2}, \quad c_0 = a - n, \quad c_1 = 0,$$

$$(k=0, 1, 2, \dots, n+1).$$

$$I_{11}. \quad n = 1.$$

Системата равенки на кои е сводлива, диференцијалната равенка (2. 34) е

$$\operatorname{tg} x y' + \frac{b}{a-1} y = z,$$

$$z' + (a-1)z = 0, \quad b = 1 - a.$$

I_{12} . $n = 2$.

Системата равенки е

$$\left[\operatorname{tg}^2 x + \frac{b+2(a-1)}{2(a-1)} \right] y' + \frac{b}{a-1} \operatorname{tg} x y = z,$$

$$z' + (a-2) \operatorname{tg} x z = 0,$$

$$[b = 2(2-a)].$$

I_{13} . $n = 3$.

Диференцијалната равенка (2. 34) е сводлива на системот

$$\left[\operatorname{tg}^3 x + \frac{b+3(a-1)}{2(a-1)} \operatorname{tg} x \right] y' + \left[\frac{b}{a-1} \operatorname{tg}^2 x - \frac{b+3(a+1)}{2(a-1)} \right] y = z,$$

$$z' + (a-3) \operatorname{tg} x z = 0,$$

$$[b = 3(a-3)].$$

I_2 . $a = 2n$.

Критериумот за редуктибилност е од облик

$$b = (2n-1)(2a_2 - n - a_1^2),$$

а параметрите a_k, b_k, c_k ги определуваме од

$$c_0 = n, \quad c_1 = a_1,$$

$$2a_1 \left[(n-k)a_k + (n-k+2)a_{k-2} \right] = (2n-k)(k+1)a_{k+1}$$

$$- (n-k+2)(n-k+3)a_{k-3}$$

$$+ \left[(2k-1)(2n-k+2) - a_1^2 - 2n-k - n(2n-1) - b \right] a_{k-1},$$

$$b_k = -a_1 a_{k-1} + k a_k - (n-k+2) a_{k-2},$$

$$(k=0, 2, \dots, n+1).$$

I_{21} . $n = 1$.

Диференцијалната равенка (2. 34) сводлива е на системот

$$(tg x \pm i \omega) y' + (\omega^2 - 1) y = z,$$

$$z' + (tg x \pm i \omega) z = 0,$$

$$(\omega^2 = b + 1).$$

I₂₂. $n = 2$.

За равенката (2. 34), ја имаме системата равенки

$$\left[tg^2 x \pm v i tg x - \frac{v^2 - 1}{3} \right] y' + \left[\frac{v^2 - 4}{3} tg x \pm \frac{(v^2 - 4)v}{3} \right] y = z,$$

$$z' + (2 tg x \pm v i) z = 0,$$

$$[b + 4 = v^2].$$

II. $b_0 = a + 1$, $a_1(a + 2)(a + 2 + 2n) = 0$.

Во овој случај го имаме критериумот за редуктибилност

$$b + \frac{(a + 2)^2}{4n^2} a_1^2 + (a + 3)(2a_2 + n) = \frac{n - 1}{n} (a + 4) a_1^2 + a + 1.$$

Параметрите a_i , b_j и c_k ги определуваме респективно со

$$c_0 = -(n + 1), c_1 = -\frac{a + 2}{2n} a_1,$$

$$\left[(n - k) a_k + (n - k + 2) a_{k-2} \right] \frac{a + 2}{n} a_1 = (k + 1)(a + 2 - k) a_{k+1}$$

$$- \left[(n - k + 2)(a + 1 + 2k) - (a + k + 2) - \frac{(a + 2)^2}{4n^2} a_1^2 + (a + 1) \right] a_{k-1} \\ + (n - k + 2)(n - k + 3) a_{k-3},$$

$$b_k = \frac{a \times 2}{2n} a_1 a_{k-1} + (a + 1 + k) a_k - (n - k + 2) a_{k-2}, \\ (k = 0, 1, 2, \dots, n + 1).$$

III. $a_1 = 0$.

Критериумот за редуктибилност е

$$b = (a + 1) - (a + 3)(2a_2 - n).$$

Параметрите a_i, b_j, c_k се определени со

$$c_0 = -(n+1), c_1 = 0,$$

$$\begin{aligned} (a+2+k)(k+1)a_{k+1} + (n-k+2)(n-k+3)a_{k-3} \\ = [(n-k+2)(a+1+2k) - (b+1+k)] a_{k-1}, \\ b_k = (a+k+1)a_k - (n-k+2)a_{k-2}, \\ (k=0, 1, 2, \dots, n+1). \end{aligned}$$

II₁₁. $n=1$.

Диференцијалната равенка (2. 34) може да се пише како

$$\begin{aligned} \left[D - 2 \operatorname{tg} x \right] \left[\operatorname{tg} x D + (a+1) \operatorname{tg}^2 x - \frac{2(a+2)}{2(a+2)} \right] y = 0, \\ [b = 2(a+2)]. \end{aligned}$$

II₁₂. $n=2$.

Во овој случај равенката (2. 34) е

$$\begin{aligned} \left[D - 3 \operatorname{tg} x \right] \left[\left(\operatorname{tg}^2 x + \frac{3a+7-b}{2(a+3)} \right) D + (a+1) \operatorname{tg}^3 x \right. \\ \left. + \frac{3(a+1)-b}{2} \operatorname{tg} x \right] y = 0, \\ [b = 3(a+3)]. \end{aligned}$$

II₁₃. $n=3$.

Равенката (2. 34) е сводлива на систем равенки и може да се пише како

$$\begin{aligned} \left(D - 4 \operatorname{tg} x \right) \left[\left(\operatorname{tg}^3 x + \frac{4a+10-b}{2(a+3)} \operatorname{tg} x \right) D + (a+1) \operatorname{tg}^4 x \right. \\ \left. + \frac{4(a+1)-b}{2} \operatorname{tg}^2 x - \frac{4a+10-b}{2(a+3)} \right] y = 0, \\ [b = 4(a+4)]. \end{aligned}$$

II₂. $a = -2(n+1)$.

Критериумот за редуктибилност е

$$b + (2n - 1)a_1^2 + (2n + 1) + (2n - 1)(2a_2 - n) = 0.$$

Параметрите a_i , b_j и c_k ги определуваме од

$$2a_1 \left[(n - k)a_k + (n - k + 2)a_{k-2} \right] = (k + 1)(2n - k)a_{k+1}$$

$$- (n - k + 3)(n - k + 2)a_{k-3} + \left[2(n - 1)a_1^2 + (n - k + 2)(2k - 2n - 1) \right. \\ \left. + (2n - k) - (2n - 1)(2a_2 - n) \right] a_{k-1},$$

$$b_k = -a_1 a_{k-1} + (k - 2n - 1)a_k - (n - k + 2)a_{k-2},$$

$$c_0 = -(n + 1), c_1 = a_1.$$

$$(k = 0, 1, 2, \dots, n + 1).$$

II₂₁. $n = 0$.

Равенката (2. 34) се пишува во обликот

$$(D - tg x)(D - tg x)y = 0.$$

II₂₂. $n = 1$.

Равенката во овој случај е

$$\left[D - (tg x \mp \omega i) \right] \left[(tg x \pm \omega i) D - (3tg^2 x \pm 3\omega i tg x + 1 - \omega^2) \right] y = 0,$$

$$(\omega^2 = b + 4).$$

III ДЕЛ

ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ ЧИИ РЕШЕНИЈА СЕ СПЕЦИЈАЛНИТЕ ФУНКЦИИ

Во овој дел ќе разгледаме некои диференцијални равенки чие што решавање во општ случај се сведува со специјални функции и кои равенки претставуваат партикуларни случаеви од посматраните од нас во претходниот дел диференцијални равенки. Ќе покажеме дека методата дадена од Митриновиќ по таков начин позволява да се најдат сите познати критериуми на интегралност за овие диференцијални равенки.

1. Bessel-овата диференцијална равенка¹⁵⁾

$$(3.1) \quad x^2 y'' + x y' + (x^2 - \nu^2) y = 0,$$

каде што ν е произволна константа претставува специјален случај од равенката (2. 23). Едно решение на оваа равенка дадено е со цилиндричната функција

$$J_\nu = \left(\frac{x}{2}\right)^\nu \sum \frac{\left(\frac{ix}{2}\right)^{2k}}{k! \Gamma(\nu + k + 1)}.$$

Од критериумот за редуктибилност на диференцијалната равенка (2. 23) имаме за равенката (3. 1)

$$2\nu = 2n + 1, \quad n = 0, \pm 1, \pm 2, \dots$$

во кој случај како што е познато цилиндричните функции се сведуваат на елементарни од обликот

$$J_{n+1/2}(x) = \sqrt{\frac{2}{\pi}} x^{n+1/2} \left(-\frac{1}{x} D\right)^n \frac{\sin x}{x}.$$

Општиот интеграл на равенката (3. 10) е

$$y = C_1 J_{n+1/2} + C_2 J_{n-1/2}, \\ (C_1, C_2 = \text{const}).$$

Bessel-овата диференцијална равенка ќе може во тој случај да биде пишувана во обликот

$$(xD + xD \lg \Phi_2 + \Phi_1) \left(xD + \frac{\Phi_3}{\Phi_2}\right) y = 0,$$

каде што се

$$\Phi_1 = \mp ix - \frac{2n+1}{2}, \quad i = \sqrt{-1},$$

$$(3.2) \quad \Phi_2 = x^n \sum_{k=0}^n (\pm 1)^k \frac{\left[n + \frac{1}{2}, k\right]}{(2xi)^k},$$

$$\Phi_3 = x^n \sum_{k=0}^n (\pm 1)^k \frac{\left[n + \frac{1}{2}, k \right]}{(2xi)^k} \left(\pm ix + \frac{2k+1}{2} \right),$$

и каде што сме усвоиле за скратување симболот на Hankel

$$\left[n + \frac{1}{2}, k \right] \equiv \frac{[(2n+1)^2 - 1^2][(2n+1)^2 - 3^2] \dots [(2n+1)^2 - (2k-1)^2]}{2^{2k} \cdot k!},$$

$$\left[n + \frac{1}{2}, 0 \right] \equiv 1, \quad k = 1, 2, 3, \dots$$

Приметуваме дека функцијата Φ_2 е поврзана со функцијата на Hankel H од прва и втора vrста со релацијата

$$\Phi_2(x) = x^n e^{\pm ix} i^{\mp(n+1)} H_{n+1/2}^{2,1}$$

2. Hermite-ови диференцијални равенки. — Тоа се диференцијалните равенки¹⁶⁾

$$(3.3) \quad y'' + xy' + (n+1)y = 0$$

и

$$(3.4) \quad y'' + xy' - ny = 0$$

што претставуваат партикуларни случаи од (2.11). Лесно се проверува дека за овие равенки е исполнет условот (2.14), па по наоѓање параметрите a_i, b_j, c_k , од системот (2.12) ги имаме респективно системите линеарни равенки на кои се сведуваат (3.3) и (3.4)

$$y' + He_{n+1}(x) / He_n(x) y = z, \quad z' + D \lg He_n(x) z = 0,$$

каде што е

$$He_n(x) = (-1)^n e^{\frac{x^2}{2}} D^n \left(e^{-\frac{x^2}{2}} \right)$$

и

$$y' + Q(x) / He_n(ix) y = z, \quad z' + D \lg He_n(ix) z + xz = 0,$$

каде што е

$$Q(x) = -n He_{n-1}(ix).$$

3. Вебер-овата диференцијална равенка¹⁴⁾

$$(3.5) \quad 4y'' = (x^2 + a)y, \\ (a = \text{const}).$$

е сводлива на систем равенки од прв ред ако спрема (2.14) е

$$a = \mp 2(2n+1),$$

што претставува познатиот услов за интеграбилност на оваа равенка.

Равенката (3.5) може во тој случај да се пише како

$$He_n(x)y' + R(x)y = z, \quad 2z' - xz = 0,$$

каде што е

$$R(x) = \frac{1}{2}x^{n+1} - \binom{n}{1}\frac{n+3}{4}x^{n-1} + 3\binom{n}{3}\frac{n+5}{8}x^{n-3} \dots$$

4. Ларласе-ова диференцијална равенка.

1° Во специалниот случај за $A=0$, диференцијалната равенка (2.11) претставува тип Ларласе-ова диференцијална равенка од облик

$$y'' + (\alpha x + \beta)y' + (Bx + C)y = 0, \\ (\alpha, \beta, B, C = \text{const}).$$

Критериумот за редуктибилност на оваа равенка ќе биде

$$B^2 + \alpha^2 c - \alpha\beta B = k\alpha^3,$$

каде што k претставува цел позитивен или негативен број. Тогаш таа може да се пише како

$$(x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n)y' + (b_0 x^{n+1} + b_1 x^n + \dots + b_{n+1})y = z, \\ z' + (c_0 x + c_1)z = 0,$$

каде што a_r, b_r, c_r , се дадени со

$$(r+1)a_{r+1} = \frac{n-r}{n}a_1 a_r + \frac{(n-r)(n-r+1)}{\alpha} a_{r-1}, \quad a_0 = 1, \quad a_1 = \frac{\alpha\beta - 2B}{\alpha^2} n,$$

$$b_r = \frac{a_{r-1}}{2n}(n\beta - a_1\alpha) - (n-r+2)a_{r-2}, \quad b_0 = 0, \quad c_0 = \alpha, \quad c_1 = \frac{n\alpha\beta - B}{n\alpha},$$

или

$$(r+1) a_{r+1} = \frac{n-r}{n} a_1 a_r - \frac{(n-r)(n-r+1)}{\alpha} a_{r-1}, \quad a_0 = 1, \quad a_1 = \frac{\alpha\beta - 2B}{\alpha^2} n,$$

$$b_r = \alpha a_r + \frac{n\beta + \alpha_1 \alpha}{2n} a_{r-1} - (n-r+2) a_{r-2}, \quad b_0 = \alpha, \quad c_0 = 0, \quad c_1 = \frac{B}{\alpha},$$

$$(r=1, 2, \dots, n+1).$$

2°. Лапласе-овата диференцијална равенка

$$(3.15) \quad xy'' + (\alpha x + \beta) y' + (Ax + B)y = 0,$$

ќе биде редуктибилна, ако спрема (2.21) е

$$2B - \alpha\beta = \mp \beta(2n+1 \pm \sqrt{(\alpha+1)^2 - 4A}).$$

Параметрите a_i, b_j, c_k , на системот равенки (2.22) на кој се сведува (3.15) се

$$a_{k+1} = \pm \frac{\beta(k-n)}{(k+1)(2b_0 - \alpha + k)} a_k, \quad a_0 = 1,$$

$$b_{k+1} = \frac{(\beta \mp \beta)}{2} a_k + (b_0 + k + 1) a_{k+1},$$

$$c_0 = \alpha - b_0 - n, \quad c_1 = \frac{1}{2} (\beta \pm \beta),$$

$$(k=0, 1, \dots, n).$$

5. Конфлуентната хипергеометриска диференцијална равенка¹⁷⁾

$$(3.6) \quad xy'' + (b-x)y' - ay = 0,$$

$$(a, b = \text{const}),$$

има еден интеграл од облик

$$y = {}_1F_1(a, b, x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(a)_n x^n}{(b)_n n!}.$$

$$(a)_n = a(a+1)\cdots(a+n-1), \quad (a)_0 = 1,$$

a, b , претставуваат произволни константи.

Од (2.21) се добиваат условите

$$b - \alpha = n + 1, \text{ или } a = n + 1$$

за редуктибилност на оваа равенка, што претставуваат познатите услови за интеграбилност на истата равенка со елементарни функции.

Диференцијалната равенка во случај $a = b - (n + 1)$ е сводлива на системот линеарни равенки

$$(3.7) \quad x^{-n} L_n^{(1-b)}(x) y' - x^{-n-1} (n+1-b) L_n^{(-b)}(x) y = z$$

$$z' + \left(\frac{1+n}{x} - 1 \right) z = 0$$

каде што

$$L_n^{(\alpha)}(x) = \sum_{k=0}^n \binom{n+\alpha}{n-k} \frac{(-x)^k}{k!}$$

се Laguerre-ови полиноми.

6. Riccati-евата диференцијална равенка¹⁸⁾

$$(3.8) \quad y' + b y^2 = a x^m,$$

$$(a, b, m = \text{const}).$$

со смената

$$b y = \frac{v'}{v}, \quad x^q = qz, \quad q = \frac{m+2}{2},$$

го добива обликот

$$z v'' + \frac{m}{m+2} v' - a b z v = 0.$$

За оваа пак равенка го имаме спрема (2.21) следниот услов за редуктибилност

$$(3.9) \quad m = -\frac{4n}{2n \pm 1}, \quad n = 0, 1, 2, \dots$$

што претставува познатиот услов за интеграбилност на диференцијалната равенка (3.8).

7. Görtler покажува дека диференцијалната равенка

$$(3.12) \quad y'' + a y' + (b e^x + c) y = 0$$

се интегралаи со цилиндрични функции од облик $Z_\nu(2\sqrt{b}e^{\frac{x}{2}})$. Од (2. 28) имаме пак дека оваа диференцијална равенка ќе биде редуктибилна па спрема тоа и интеграбилна со елементарни функции ако е

$$(3. 13) \quad a^2 - 4c = \left(n + \frac{1}{2}\right)^2$$

Параметрите a_i, b_j, c_k , се дадени со (2. 27) зимајќи ја во предвид релацијата (2. 10).

8. Дагбоиx-овата диференцијална равенка²⁰⁾

$$(3. 14) \quad y'' \cos^2 x = [a \cos^2 x + b(b-1)] y$$

$$(a, b = \text{const}).$$

е партикуларен случај од (2. 31). Од (2. 33) го добиваме условот за нејната редуктибилност:

$$b = n \text{ или } b = 1 - n$$

$$1^\circ. b = n$$

Диференцијалната равенка (3. 14) е сводлива на систем линеарни равенки од обликот (2. 7) каде што параметрите a_k, b_k и c_k се определени соодветно со

$$a_{k+1} = \frac{n(3n+1) - 2k(k-2) + a - 2}{(k+1)(2n+k)} a_{k-1} - \frac{(n-k+2)(n-k+3)}{(k+1)(2n+k)} a_{k-3}$$

$$a_0 = 1, a_1 = 0$$

$$b_{k+1} = (n+k+1)a_{k+1} - (n-k+1)a_{k-1}$$

$$c_0 = -2n, c_1 = 0,$$

$$(k=0, 1, 2, \dots, n).$$

$$2^\circ. b = 1 - n.$$

Параметрите на соодветните линеарни равенки a_k, b_k, c_k се дадени со

$$a_{k+1} = \frac{n(n-1) - 2(k-1)(2n-k) - (a+1)}{(k+1)(2n-2-k)} a_{k-1} + \frac{(n-k+2)(n-k+3)}{(k+1)(2n-k-2)} a_{k-3}$$

$$a_0 = 1, a_1 = 0$$

$$b_{k+1} = (k+2-n) a_{k+1} - (n-k+1) a_{k-1}$$

$$c_0 = -1, c_1 = 0,$$

$$(k=0, 1, 2, \dots, n).$$

9. За хипергеометриската диференцијална равенка

$$L(\alpha, \beta, \gamma)y \equiv [x(x-1)D^2 + [(\alpha + \beta + 1)x - \gamma]D + \alpha\beta]y = 0, \quad D = \frac{d}{dx}$$

(α, β, γ = произволни константи)

следејќи го напред покажаниот метод, го имаме установено²²⁾ следниот резултат.

Ако еден од броевите $\alpha, \beta, \gamma - \alpha, \gamma - \beta$ е позитивен или негативен цел број, диференцијалната равенка е редуктивбилна.

Во тој случај имаме

$$1^\circ. L(\alpha, \beta, \alpha - n) \equiv$$

$$\left[xD + x(\lg F(-n, 1 - \alpha, \beta - \alpha + 1, 1/x))' + \alpha \right] \left[(x-1)D + \frac{\beta F(-n, -\alpha, \beta - \alpha + 1, 1/x)}{F(-n, 1 - \alpha, \beta - \alpha + 1, 1/x)} \right]$$

$$2^\circ. L(\alpha, \beta, \beta + n + 1) \equiv$$

$$\left[(x-1)(D + (\lg F(n, \beta, \beta - \alpha + 1, 1/x))') + \alpha + \frac{n}{x} \right] \left[xD + \frac{F(-n, \beta + 1, \beta - \alpha + 1, 1/x)}{F(-n, \beta, \beta - \alpha + 1, 1/x)} \beta \right]$$

$$3^\circ. L(-n, \beta, \gamma) \equiv$$

$$\left[(x-1) \left(D + \frac{n}{x} (\lg F(-n, 1 - \gamma - n, 1 - \beta - n, 1/x))' \right) + \frac{1 - \gamma - (n - \beta)x}{x} \right] \left[xD - n \frac{F(1 - n, 1 - \gamma - n, 1 - \beta - n, 1/x)}{F(-n, 1 - \gamma - n, 1 - \beta - n, 1/x)} \right]$$

$$4^\circ. L(n+1, \beta, \gamma) \equiv \left[(x-1) \left(D + \frac{n}{x} + (\lg F(-n, \gamma-n-1, \beta-n, 1/x))' \right) + 1 \right] \left[xD + \frac{\beta x}{x-1} \frac{F(-n-1, \gamma-n-1, \beta-n, 1/x)}{F(-n, \gamma-n-1, \beta-n, 1/x)} \right].$$

n е природен број и $F(\alpha, \beta, \gamma, x)$, хипергеометриската функција

$$F(\alpha, \beta, \gamma, x) = \sum_n \frac{(\alpha)_n (\beta)_n}{(1)_n (\gamma)_n} x^n,$$

$$(\alpha)_n = \alpha(\alpha+1)(\alpha+2) \cdots (\alpha+n-1),$$

$$(\alpha)_0 = 1.$$

IV ДЕЛ

РЕДУКТИБИЛНОСТ НА ЛИНЕАРНИ ДИФЕРЕНЦИЈАЛНИ РАВЕНКИ ОД n -ТИ РЕД

1. Нека ни е дадена линеарната хомогена диференцијална равенка,

$$(4.1) \quad A(x, D)y \equiv \sum_{i=0}^n a_i(x) D^{n-i} y = 0, \quad a_0(x) = 1,$$

чии што коефициенти се холоморфни функции по x во еден интервал (α, β) .

Рековме, за да биде оваа равенка редуктибилна, потребно и доволно е таа да може да се напише во обликот

$$(4.2) \quad A(x, D)y \equiv B(x, D)C(x, D)y = 0,$$

каде што збирот од редовите на $Bu=0$ и $Cy=0$ е равен на редот од $Ay=0$.

Методата установена од Митриновиќ за формирање критериуми на редуктибилност на линеарните диференцијални равенки, може со успех да се примени и за равенки од повисок ред.

Интеграцијата на диференцијалната равенка во тој случај се сведува на такви од понизок ред.

2. Да предположиме дека соодветниот диференцијалниот оператор на дадената диференцијална равенка (4. 1) може да се разложи на симболичен производ (4. 2), т. е. може да се најде систем линеарни равенки

$$(4. 3) \quad c_0 y' + c_1 y = z, \quad b_0 z^{n-1} + b_1 z^{n-2} + \dots + b_{n-1} z = 0,$$

кореспондентен на линеарната равенка (4. 1). Коефициентите c_i, b_k се соодветно згодни избрани функции, по природа исти како и функциите a_i .

По упоредување на (4. 1) и (4. 3) зимајќи предвид (1.8) ги добиваме респективно идентитетите

$$(b_1 - a_1) c_0 + b_0 c_1 + (n - 1) b_0 c_0' = 0,$$

$$(4. 4) \quad (b_2 - a_2) c_0 + b_0 c_2 + (n - 1) b_0 c_1' + \binom{n-1}{2} b_0 c_0'' + (n-2) b_1 c_0' = 0$$

.....

од каде се добиваат условите за редуктибилност на равенката (4. 1).

Диференцијалната равенка (4. 1) и првата од равенките (4. 3) имаат еден заеднички интеграл

$$(4. 5) \quad y = \exp \left(- \int \frac{c_1}{c_0} dx \right)$$

3. Особен интерес меѓутоа претставува случајот, диференцијалниот полином

$$A \equiv A(x, D) y;$$

кога може да се разложи на n линеарни симболични фактори, т. е. на диференцијалната равенка (4. 1) да може да се учини соодветен систем од линеарни диференцијални равенки од обликот (2. 2).

Во тој случај очевидно е дека дадената диференцијална равенка е и интеграбилна, па добиените услови за редуктибилност се такви и за интеграбилност на равенката, што во општ случај не е верно.

Навистина, ако ни е дадена линеарната диференцијална равенка

$$A(x, D) y = 0,$$

да предложиме дека постои соодветна система линеарни равенки

$$f_{k1} y'_{k-1} + f_{k2} y_{k-1} = y_k,$$

$$(y_n = 0, y_0 = y, k = 1, 2, \dots, n).$$

По упоредување добиваме (1.11). Во првиот дел од оваа работа ние ги определевме коефициентите a_i во функции од f_{ik} . Но бидејќи нам ни е дадена однапред диференцијалната равенка (4.1), нашата задача е да ги определеме коефициентите f_{ik} во функции од a_i . Меѓутоа оваа задача како можиме да се увериме веќе со диференцијална равенка од втори ред нерешлива е, во општ случај.

Навистина, да предположиме дека диференцијалната равенка

$$y'' + p(x) y' + q(x) y = 0$$

може да биде пишана во обликот

$$(D + \xi)(D + \eta) y = 0,$$

$$(\xi = \xi(x), \eta = \eta(x)).$$

По упоредување коефициентите на овие две равенки имаме

$$p = \xi + \eta,$$

$$q = \xi \eta + \eta',$$

односно, решени по ξ и η не водат до Рикатијевата равенка

$$\eta' - \eta^2 + \eta p - q = 0.$$

4. Ако за равенката (4.1) предположиме дека коефициентите a_i се респективно полиноми, тогаш условите (1.11) не водат до системи алгебарски равенки нелинеарни, коишто од своја страна претставуваат бараните услови за редуцибилност. Меѓутоа решението и на овие системи алгебарски равенки не претставува во општ случај лесна задача.

5. *Пример.* Да ја посматраме диференцијалната равенка

$$(4.6) \quad \sum_{v=0}^n \binom{\omega}{v} P_n^{(v)}(x) D^{(n-v)} y = 0, \quad D = \frac{d}{dx},$$

каде што се

$$\binom{\omega}{0} = 1, \quad P_{(x)} = \prod_{v=n}^1 (x - \alpha_v).$$

Предположиме ли дека соодветниот полином е разложлив на симболични фактори од облик

$$(4.7) \quad (p_i D + q_i) y$$

спрема реченото во дел I, т. 8 таа притежава системата основни интеграли

$$y_k = R_1 \int \frac{R_2}{q_1 R_1} dx \int \frac{R_3}{q_2 R_2} dx \dots \int \frac{R_k}{q_{k-1} R_{k-1}} dx,$$

каде што се

$$R_k(x) = \exp \int \frac{q_k}{p_k} dx, \quad k=1, 2, \dots, n.$$

За диференцијалната равенка (4. 6) ќе имаме соодветно

$$p_v = (x - \alpha_v), \quad q_v = m - n + v$$

па спрема тоа може да и се даде и обликот

$$\prod_{v=n}^1 [(x - \alpha_v) D + (\omega + v - n)] y = 0.$$

Системата основни интеграли во тој случај е

$$a) \quad \omega \neq n - v, \quad v = 1, 2, 3, \dots, n - 1$$

$$y_k = (x - \alpha_k)^{n - \omega - 1}, \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

$$b) \quad \alpha = \alpha_v, \quad v = 1, 2, \dots, n.$$

$$y_k = (x - \alpha)^{n - \omega - k}, \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

Blagoj S. Popov

FORMATION DES CRITÉRIUMS DE RÉDUCTIBILITÉ
DES ÉQUATIONS DIFFÉRENTIELLES LINÉAIRES AYANT
DES FORMES DONNÉES À L'AVANCE

(Résumé)

Le présent travail a pour base l'analogie, constatée par les mathématiciens depuis longtemps, entre les équations algébriques et différentielles linéaires. Nous nous servons de cette analogie pour former des critères de réductibilité de certaines classes d'équations différentielles linéaires, de formes données à l'avance.

Ce qui a attiré notre attention sur ce sujet c'est un procédé de Mitrinovitch [2], dont nous tirerons un bon parti dans ce qui suivra.

Partant du fait que toute équation différentielle linéaire du second ordre réductible est aussi intégrable, nous donnons des critères d'intégrabilité les plus généraux des équations de formes considérées. Nous complétons ainsi le plus possible les résultats déjà connus relatifs aux cas spéciaux de ces équations. On l'a d'ailleurs vérifié sur de nombreux exemples que l'on trouve, avec leurs solutions, dans le livre bien connu de Kamke — *Differentialgleichungen — Lösungsmethoden und Lösungen*, Bd. I, Leipzig, 1944.

Puis nous arrivons facilement aux critères de réductibilité et, par conséquent, aux critères d'intégrabilité, sous leurs formes les plus générales, des équations différentielles, dont les solutions sont des fonctions spéciales, telle que équations: de Bessel, hypergéométrique confluyente, de Hermite, de Laplace, hypergéométrique, ainsi que d'autres équations.

2. C'est Frobenius [1] qui a le premier, introduit la notion de réductibilité dans la théorie des équations différentielles et de la manière suivante.

Une équation différentielle linéaire, dont les coefficients sont des fonctions uniformes de la variable x , dans un domaine déterminé, sera dite *irréductible* si elle n'a pas d'intégrale commune avec une autre équation différentielle, d'ordre moindre, à coefficients du même caractère. Dans le cas contraire l'équation sera dite réductible.

Toute équation linéaire du premier ordre est irréductible.

Quant aux équations différentielles linéaires, on connaît le résultat suivant:

La condition nécessaire et suffisante pour que l'équation

$$L(x, D)y = \sum_{i=0}^n a_i D^{n-i} y, \quad D = \frac{d}{dx}$$

soit réductible est que L puisse s'écrire sous la forme

$$L(x, D)y = P(x, D) Q(x, D)y,$$

où P et Q sont d'opérateurs différentiels, dont la somme d'ordres est égale à l'ordre de l'opérateur L .

3. Le procédé de Mitrinovitch, cité précédemment, relatif à la formation du critère de réductibilité des équations différentielles linéaires revient à ceci.

Etant donnée l'équation différentielle

$$(1) \quad \sum_{k=0}^n \Phi_k(x) y^{(n-k)} = 0,$$

on considère simultanément le système d'équations linéaires

$$(2) \quad \varphi_{k1} y'_{k-1} + \varphi_{k2} y_{k-1} = y_k, \\ (y_0 = y, y_n = 0, k = 1, 2, \dots, n).$$

Si le système (2) est correspondant pour l'équation (1), on aura pour celle-ci un cas de réductibilité. Mais l'équation (1) sera aussi intégrable, dans ce cas là, ce qui est évident du système (2), auquel se réduit cette équation.

4. Considérons l'équation différentielle

$$(3) \quad y'' + (\alpha f + \beta) y' + (A f^2 + B f + C) y = 0,$$

ou $f = f(x)$ est une fonction arbitraire, continue et différentiable dans un intervalle déterminé, et α, β, A, B, C des paramètres arbitraires.

Cherchons les conditions auxquelles doivent satisfaire ces paramètres pour que l'équation (3) soit réductible pour les différents cas de la fonctions f .

Pour cela nous supposerons que l'équation (3) est réductible. D'après ce qui vient d'être dit, on peut l'écrire sous la forme

$$(4) \quad \left(D + \frac{\varphi'}{\varphi} + x \right) \left(D + \frac{\psi}{\varphi} \right) y = 0,$$

respectivement sous forme du système d'équations

$$(5) \quad (\varphi D + \psi) y = z, \\ (D + x) z = 0.$$

$\varphi = \varphi(f) \neq 0$, $\psi = \psi(f)$ et $x = x(f)$, étant des fonctions arbitraires ayant des propriétés signalées

Prenons pour ces fonctions les polynomes

$$\varphi = \sum_{i=0}^n a_i f^{n-i} = \prod_{i=1}^n (f - r_i), \quad a_0 = 1, \\ (6) \quad \psi = \sum_{j=0}^{n+1} b_j f^{n+1-j}, \\ x = \sum_{k=0}^1 c_k f^{1-k}.$$

a_i, b_j, c_k , étant les coefficients des polynomes à déterminer.

Par la comparaison des équations (3) et (4), on a les identités

$$(7) \quad \varphi' + \psi + x\varphi - \varphi(\alpha f + \beta) \equiv 0,$$

$$\psi' + x\psi - \varphi(Af^2 + Bf + C),$$

ou, en tenant compte de (6),

$$\begin{aligned} & (b_0 + c_0)f^{n+1} + (b_1 + c_0 a_1 + c_1)f^n + (b_2 + c_0 a_2 + c_1 a_1)f^{n-1} + \dots \\ & + nf^{n-1}f' + (n-1)a_1f^{n-2}f' + \dots + a_{n-1}f' - \alpha f^{n+1} - (\alpha a_1 + \beta)f^n \dots a_n \beta_0. \\ & b_0 c_0 f^{n+2} + (b_1 c_0 + b_0 c_1)f^{n+1} + (b_2 c_0 + b_1 c_1)f^n + \dots + (n+1)b_0 f^n f' + \\ & + nb_1 f^{n-1}f' + \dots + b_n f' - Af^{n+2} - (Aa_1 + B)f^{n+2} + \dots + a_n C = 0. \end{aligned}$$

De ces identités, pour les différenciels fonctions f , on aura les systèmes d'équations dont on déterminera les paramètres a_i , b_i , et c_i ainsi que les conditions de réductibilité. Pour une fonction f quelconque cependant on aura, comme on le démontre*, la relation

$$(8) \quad n(b_1 - c_1) = a_1 [(n+1)b_0 - c_0].$$

5. Si $f = x$, de (3) on a l'équation

$$(9) \quad y' + (\alpha x + \beta)y' + (Ax^2 + Bx + C)y = 0.$$

Les identités (7) nous donnent le système de $2n+5$ équations algébriques suivant

$$\begin{aligned} & (n-k+2)a_{k-2} + a_{k-1}c_1 - \beta a_{k-1} - \alpha a_k + b_k + c_0 a_k = 0, \\ & (n-k+3)b_{k-2} + c_1 b_{k-1} + c_0 b_k - Aa_k - Ba_{k-1} - Ca_{k-2} = 0, \\ & (k=0, 1, 2, \dots, n+2), \end{aligned}$$

pour déterminer les $2n+4$ paramètres a_k , b_k , c_k , ainsi que le nombre naturel n , fixant le degré des polynômes utilisés, en fonctions de α , β , A , B et C . On trouve

$$\begin{aligned} & 2b_0 = \alpha \pm (\alpha^2 - 4A)^{1/2}, \\ & c_0 = \alpha - b_0, \quad c_1 = \frac{1}{2n} \left[n\beta \mp a_1 (\alpha^2 - 4A)^{1/2} \right] \\ (10) \quad & (k+1)a_{k+1} = \frac{n-k}{n} a_1 a_k + \frac{(n-k)(n-k+1)}{\mp (\alpha^2 - 4A)^{1/2}} a_{k-1}, \\ & a_{-1} = 0, \quad a_0 = 1, \quad a_1 = n \frac{\alpha\beta - 2B}{\beta^2 - 4A}, \\ & b_k = b_0 a_k + \frac{ak-1}{2n} \left[n\beta - a_1(\alpha - 2b_0) \right] - (n-k+2)a_{k-2}, \\ & (k=1, 2, \dots, n+1). \end{aligned}$$

* Ceci est avec détail développé dans le texte macédoine de cette étude. Voir le § 5 part II.

Le nombre naturel n est donné par la relation

$$(11) \quad (\alpha\beta - 2B)^2 + (\alpha^2 - 4A)(4C - 2\alpha - \beta^2) = \pm 2(2n+1)(\alpha^2 - 4A)^{3/2},$$

qui représente, en réalité, le critérium de réductibilité de l'équation différentielle (9).

On peut donc dire

Propositions 1. La condition nécessaire et suffisante pour que l'équation (9) soit réductible est qu'entre les constantes α, β, A, B et C il existe la relation (11).

L'équation (9) peut dans ce cas là, se mettre sous la forme (4) où les a_k, b_k, c_k sont déterminés par (10).

Exemple. Pour l'équation différentielle

$$y'' + (3x+2)y' + (2x^2 + 3x + c)y = 0,$$

on a, en vertu de (11),

$$C = 3 + n \text{ ou } C = 2 - n.$$

a) $C = 3 + n$, les paramètres a_k, b_k, c_k sont

$$b_0 = 2, \quad c_0 = 1, \quad c_1 = 1.$$

$$a_{2k} = (-1)^k (2k-2)!! \binom{n}{2k};$$

$$a_{2k+1} = 0,$$

$$b_{2k} = (-1)^k (2k-3)!! \binom{n}{2k-2} \frac{(n-2k+2)(n-k+1)}{k};$$

$$b_{2k+1} = a_{2k}.$$

b) $C = 2 - n$,

$$b_0 = 1, \quad c_0 = 2, \quad c_1 = 1,$$

$$a_{2k} = (2k-1)!! \binom{n}{2k},$$

$$a_{2k+1} = 0,$$

$$b_{2k} = (2k-3)!! \binom{n}{2k-2} \frac{n-2k+2}{2k} \frac{(n-4k+1)}{2k}, \quad b_{2k+1} = a_{2k}.$$

$$2k!! = 2 \cdot 4 \cdot 6 \cdots 2k$$

6. Pour $f = -\frac{1}{x}$, on a l'équation

$$(12) \quad x^2 y'' + (\beta x - \alpha) x y' + (Cx^2 - Bx + A)y = 0.$$

Les paramètres a_i, b_i, c_i sont déterminés par les système d'équations algébriques

$$(13) \quad \begin{aligned} & (c_1 - \alpha) a_{k-1} + (n - k + c_0 - \alpha) a_k + b_k = 0, \\ & c_1 b_{k-1} + (n - k + 1 + c_0) b_k - A a_k - B a_{k-1} - C a_{k-2} = 0, \\ & (k = 0, 1, 2, \dots, n+1), \end{aligned}$$

c'est-à-dire, en ayant égard à (8),

$$\begin{aligned} 2 b_0 &= (\alpha + 1) \pm [(\alpha + 1)^2 - 4A], \\ c_0 &= \alpha - b_0 - n, \quad c_1 = \frac{1}{2n} [n\beta + a_1(\alpha - 2b_0)], \\ a_{s+1} &= \frac{(\alpha - 2b_0)(s-n)}{n(s+1)(2b_0 - \alpha + s)} a_1 a_s, \\ a_0 &= 1, \quad a_1 = \pm \frac{\sqrt{\beta^2 - 4C}}{\alpha - 2b_0}, \\ b_{s+1} &= \frac{a_s}{2n} [n\beta - a_1(\alpha - 2b_0)] + (b_0 + s + 1) a_{s+1}, \\ & (s = 0, 1, \dots, n). \end{aligned}$$

Le critérium de réductibilité de l'équation (12) cherché s'obtient du système (13) sous forme de la relation

$$(14) \quad 2B - \alpha\beta = \mp \sqrt{\beta^2 - 4C} [2n + 1 \pm \sqrt{(\alpha + 1)^2 - 4A}],$$

d'où

Proposition II. La conditions nécessaire et suffisante pour que l'équation (12) soit réductible est que les constantss α, β, A, B et C soient liées par la relation (14).

Il est évident qu'alors l'équation peut se mettre sous la forme (4) sous laquelle elle s'intègre directement.

Exemple. Pour l'équation différentielle

$$x^2 y'' + (3x + 2) xy' + (2x^2 + 3x + \nu) y = 0,$$

on aura

$$\nu = -n(n+1).$$

Les paramètres a_s, b_s, c_s sont donnés par

$$\begin{aligned} a_{s+1} &= \frac{s-n}{(s-2n)(s+1)} a_s, \quad a_0 = 1, \\ b_s &= a_s - 1 - \frac{(n-s+1)^2}{s(2n-s+1)} a_{s-1}, \quad b_0 = -(n+1), \\ c_0 &= -1, \quad c_1 = 2, \\ & (s = 0, 1, 2, \dots, n+1). \end{aligned}$$

7. Si on prend $f = e^x$, on a de (3), l'équation différentielle de la forme

$$(15) \quad y'' + (\alpha e^x + \beta) y' + (Ae^{2x} + Bex + C)y = 0.$$

Le système d'équations algébriques pour la détermination des paramètres a_s, b_s, c_s est

$$(n-s+1+c_1-\beta)a_{s-1} + (c_0-\alpha)a_s + b_s = 0,$$

$$Aa_s + Ba_{s-1} + Ca_{s-2} + c_0 b_s + (c_1-n+s-2)b_{s-1} = 0,$$

$$(s=0, 1, 2, \dots, n+2)$$

d'où l'on a

$$(s+1)a_{s+1} = \left[\frac{2n-s}{2n} a_1 + \frac{s(s-n)}{\mp(\alpha^2-4A)^{1/2}} \right] a_s,$$

$$a_0 = 1, \quad a_1 = \frac{n \pm (\beta^2 - 4C)^{1/2}}{\mp(\alpha^2 - 4A)^{1/2}} n,$$

$$b_s = b_0 a_s + \left[n\beta \pm a_1(\alpha^2 - 4A)^{1/2} - n^2 + 2n(s+1) \right] \frac{a_{s-1}}{2n},$$

$$2b_0 = \alpha \pm (\alpha^2 - 4A)^{1/2}$$

$$c_0 = \frac{\alpha \mp (\alpha^2 - 4A)^{1/2}}{2}, \quad c_1 = \frac{1}{2n} \left[n\beta \pm (\beta^2 - 4C)^{1/2} \right] - \frac{n-1}{2},$$

$$(s=0, 1, \dots, n+1).$$

Le critérium de réductibilité de cette équation est donné par

$$(16) \quad \alpha\beta - 2B + \alpha = \mp(\alpha^2 - 4A)^{1/2} \left[2n+1 - (\beta^2 - 4C)^{1/2} \right]$$

de sorte qu'on a la

Proposition III. La condition nécessaire et suffisante pour que l'équation (15) soit réductible est qu'entre les paramètres α, β, A, B et C on ait la relation (16).

Exemple. Pour l'équation différentielle

$$e^{2x} y'' + (\alpha e^x + \beta) e^x y' + (Ae^{2x} + Bex + C)y = 0,$$

nous avons

$$2\beta - \alpha\beta + \beta = \mp(\beta^2 - 4C) \left[2n+1 - (\alpha^2 - 4A)^{1/2} \right],$$

ce qui représente le critérium de réductibilité de l'équation en question. Elle peut être mise, dans ce cas, sous la forme (4).

Ou remarque que, au moyen d'une substitution $y = u(z) \exp(-x/2)$, $z = \exp x$, l'équation (15) ramène à une équation de forme (12).

8. Si $f = t g x$, on aura l'équation différentielle de la forme

$$(17) \quad y'' + (\alpha t g x + \beta) y' + (A t g^2 x + B t g x + C) y = 0.$$

Le système d'équations pour la détermination des constantes a_i , b_i , c_i est

$$(n-s+2)a_{s-2} + (c_1 - \beta)a_{s-1} + (n-s+c_0 - \alpha)a_s + b_s = 0,$$

$$Ca_{s-2} + Ba_{s-1} + Aa_s + (s-n-3)b_{s-2} - c_1 b_{s-1} + (s-n-1-c_0)b_s,$$

$$(s=0, 1, 2, \dots, n+2).$$

D'où l'on a

$$2b_0 = \alpha + 1 \pm [(\alpha+1)^2 - 4A]^{1/2}$$

$$c_0 = \alpha - n - b_0, \quad c_1 = \frac{1}{2n} [n\beta + a_1(\alpha - 2b_0)],$$

$$[(n-s)a_s + (n-s+2)a_{s-2}] (\alpha - 2b_0) a_1 = n(s+1)(\alpha - 2b_0 - s)a_{s+1},$$

$$- [n(n-s+2)(2b_0 - \alpha + 2s - 1) + n(\alpha - 2b_0 + s) + (n-1)(\alpha - 2b_0)a_1^2 -$$

$$- n(2a_2 - n)(\alpha - 2b_0 - 1)] a_{s-1} - n(n-s+2)(n-s+3)a_{s-3},$$

$$a_1 = \frac{(\alpha\beta - 2B)n}{(\alpha - 2b_0)(\alpha - 2b_0 - 2n)},$$

$$b_s = [n\beta - a_1(\alpha - 2b_0)] \frac{a_{s-1}}{2n} - (n-s+2) + (b_0 + s)a_s,$$

$$(s=0, 1, \dots, n+1).$$

Le critérium de réductibilité est fourni par la relation

$$(18) \quad 4C - \beta^2 + \frac{(\alpha\beta - 2\beta)^2}{(2n+1 \pm \sqrt{(\alpha+1)^2 - 4A})^2} \left[1 + \frac{4n(n-1)}{1 \pm \sqrt{(\alpha+1)^2 - 4A}} \right] =$$

$$= 2 [(\alpha+1) \pm \sqrt{(\alpha+1)^2 - 4A}] - 4 [2 \pm \sqrt{(\alpha+1)^2 - 4A}] (2a_2 - n),$$

de sorte qu'on a la

Proposition IV. *La condition nécessaire et suffisante pour que l'équation (17) soit réductible est qu'entre les paramètres α , β , A , b et C on ait la relation (18).*

Corollaire. — Les équations différentielles du second ordre, dont les solutions sont de fonctions spéciales, peuvent être traitées comme des cas spéciaux des équations considérées précédemment. Par conséquent on peut leur appliquer les résultats énoncés, et on aura ainsi leurs critères de réductibilité. On sera de même conduit aux systèmes d'équations linéaires auxquelles elle se réduisent sous une forme explicite.

a) L'équation différentielle de Bessel [15]

$$x^2 y'' + xy' + (x^2 - \nu^2)y = 0,$$

représente un cas spécial de l'équation (12), De (14) résulte le critérium de réductibilité de cette équation

$$2\nu = 2n+1, \quad n=0, \pm 1, \pm 2, \dots$$

ce qui représente le cas connu d'intégrabilité au moyen des fonctions élémentaires

Dans ce cas l'équation peut se mettre sous la forme [23]

où
$$(xD + x \lg \Phi_2 + \Phi_1) \left(xD + \frac{\Phi_3}{\Phi_2} \right) y = 0,$$

$$\Phi_1 = \mp ix - \frac{2n+1}{2}, \quad i = \sqrt{-1},$$

$$\Phi_2 = x^n \sum_{s=0}^n (\pm 1)^s \frac{[n+1/2, s]}{(2xi)^s},$$

$$\Phi_3 = x^n \sum_{s=0}^n (\pm 1)^s \frac{[n+1/2, s]}{(2xi)^s} \left(\pm ix + \frac{2s+1}{2} \right),$$

avec

$$[n+1/2, s] = \frac{[(2n+1)^2 - 1^2] [(2n+1)^2 - 3^2] \dots [(2n+1)^2 - (2s+1)^2]}{2^{2s} s!},$$

$$[n+1/2, 0] = 1. \quad s=1, 2, \dots$$

b) Les équations différentielles d'Hermitte [16]

$$y'' + xy' + (n+1)y = 0,$$

$$y'' + xy' - ny = 0,$$

satisfont à la condition (11), de sorte que l'on a respectivement les systèmes d'équations

$$y' + \frac{He_{n+1}(x)}{He_n(x)} y = z,$$

et

$$z' + D \lg He_n(x) z = 0,$$

$$y' - n \frac{He_{n-1}(ix)}{He_n(ix)} y = z,$$

ou

$$z' + D \lg He_n(ix) z + xz = 0.$$

$$He_n(x) = (-1)^n e^{x^2/2} D^n e^{-x^2/2}.$$

c) L'équation différentielle de Weber [14]

$$4y'' = (x^2 + a)y,$$

$$(a = \text{const.}),$$

peut être mise sous la forme (5) si, d'après (11),

$$a = -2(2n+1).$$

On aura

$$He_n(x)y' + R(x)y = z,$$

$$2z' - xz = 0.$$

où

$$R(x) = \frac{1}{2} x^{n+1} - \binom{n}{1} \frac{n+3}{4} x^{n-1} + 3 \binom{n}{3} \frac{n+5}{8} x^{n-3} \dots$$

d) L'équation différentielle de Laplace.

1°. Si $A=0$, l'équation différentielle (9) est du type de l'équation différentielle de Laplace

$$y'' + (\alpha x + \beta)y' + (Bx + C)y = 0,$$

$$(\alpha, \beta, B, \text{ et } C \text{ sont const.}),$$

Le critérium de réductibilité de cette équation sera

$$B^2 + \alpha^2 C - \alpha\beta B = s\alpha^3,$$

$$s = 0, \pm 1, \pm 2, \dots$$

de sorte qu'elle peut être écrite sous la forme (5), où

$$(s+1)a_{s+1} = \frac{n-s}{n} a_1 a_s + \frac{(n-s)(n-s+1)}{\alpha} a_{s-1},$$

$$a_0 = 1, a_1 = \frac{\alpha\beta - 2B}{\alpha^2} n,$$

$$b_s = \frac{a_{s-1}}{2n} (n\beta - a_1\alpha) - (n-s+2) a_{s-2},$$

$$b_0 = 0,$$

$$c_0 = \alpha, c_1 = \frac{n\alpha\beta - B}{n\alpha},$$

$$(s = 1, 2, \dots, n+1),$$

ou

$$(s+1)a_{s+1} = \frac{n-s}{n} a_1 a_s - \frac{(n-s)(n-s+1)}{\alpha} a_{s-1},$$

$$a_0 = 1, a_1 = \frac{\alpha\beta - 2B}{\alpha^2} n,$$

$$b_s = \alpha a_s + \frac{n\beta + a_1 \alpha}{2n} a_{s-1} - (n-s+2) a_{s-2},$$

$$b_0 = \alpha,$$

$$c_0 = 0, c_1 = \frac{B}{\alpha},$$

$$(s=1, 2, \dots, n+1).$$

2°. Si $C=0$, l'équation différentielle (12) est aussi du type de l'équation de Laplace

$$x y'' + (\beta x - \alpha) y' + (Bx - A) y = 0,$$

dont le critérium de réductibilité devient

$$2B - \alpha\beta = \mp \beta (2n+1 \pm \sqrt{(\alpha+1)^2 - 4A}).$$

Les paramètres a_s, b_s, c_s sont donnés par les relations

$$a_{s+1} = \pm \frac{\alpha(s-n)}{(s+1)(2b_0 - \alpha + s)} a_s, a_0 = 1,$$

$$b_{s+1} = \frac{(\beta \mp \beta)}{2} a_s + (b_0 + s + 1) a_{s+1},$$

$$c_0 = \alpha - b_0 - n, c_1 = \frac{\beta \pm \beta}{2},$$

$$(s=0, 1, \dots, n+1).$$

e) L'équation différentielle hypergéométrique confluyente [17]

$$x y'' + (b-x) y' - a y = 0,$$

$$(a, b = \text{Const}),$$

sera de même réductible sous les conditions connues

$$b-a = n+1 \text{ ou } a = n+1,$$

d'intégrabilité à l'aide des fonctions élémentaires.

Pour $b-a = n+1$ on aura

$$x^{-n} L_n^{1-b} y' - x^{-n-1} (n+1-b) L_n^{-b} y = z,$$

$$z' + \frac{1+n}{x} z = 0,$$

ou L_n^α sont de polynomes de Laguerre

$$L_n^\alpha = L_n^{(\alpha)}(x) = \sum_{k=0}^n \binom{n+\alpha}{n-k} \frac{(-x)^k}{k!}.$$

g) L'équation différentielle de Darboux

$$y'' \cos^2 x = [a \cos^2 x + b(b-1)] y.$$

est un cas particulier de l'équation (17). De (18) on aura comme condition de réductibilité

$$b=n \text{ ou } b=1-n.$$

1°. Pour $b=n$, les paramètres a_s, b_s, c_s , sont donnés par

$$a_{s+1} = \frac{n(3n+1) - 2s(s-2) + a - 2}{(s+1)(2n+s)} a_{s-1} - \frac{(n-s+2)(n-s+3)}{(s+1)(2n+s)} a_{s-3}$$

$$a_0 = 1, a_1 = 0,$$

$$b_{s+1} = (n+s+1) a_{s+1} - (n-s+1) a_{s-1},$$

$$c_0 = -2n, c_1 = 0,$$

$$(s=0, 1, 2, \dots, n).$$

2°. Pour $b=1-n$, les paramètres a_s, b_s, c_s , sont donnés par

$$a_{s+1} = \frac{n(n-1) - 2(s-1)(2n-s) - (a+1)}{(s+1)(2n-2-k)} a_{s-1} + \frac{(n-s+2)(n-s+3)}{(s+1)(2n-s-2)} a_{s-3},$$

$$a_0 = 1, a_1 = 0,$$

$$b_{s+1} = (s+2-n) a_{s+1} - (n-s+1) a_{s-1},$$

$$c_0 = -1, c_1 = 0,$$

$$(s=0, 1, 2, \dots, n).$$

ЛИТЕРАТУРА

1. Vessiot, *Sur l'intégration des équations différentielles linéaires*, Ann. de l'Ec. Norm. (3), t. IX. p. 197—280. — These.
2. Mitrinovitch D. *Sur un cas de réductibilité d'équations différentielles linéaires*, C. R. t. 280 p. 1130—1132. — 1950.
3. Vincent, *Sur les analogies entre les équations différentielles linéaires et les équations algébriques*, These, Paris, Gauthier—Villars. 1874.
4. Floquet, *Sur la théorie des équations différentielles linéaires* Ann. de l'Ec. Norm. Deuxime serie, t. VIII, supplement, p. 1—131.
5. Mammana, G. *Decomposizione delle espressioni differenziali lineari omogene in prodotti di fattori simbolici e applicazioni relative allo studio delle equazioni differenziali lineari*, Mathematische Zeitschrift, B. 33, Heft 2, 186—231, 1931.
6. Frobenius, G. *Ueber den Begriff der Irreductibilität der Theorie der linearen Differentialgleichungen*, Journal für reine math. t. 76. 1873.
7. Pascal, *Repertorium der Höherem Mathematik* 1₂, S. 542, 1927.
8. Schlesinger, L. *Handbuch der Theorie der linearen Differentialgleichungen*, B. I, Leipzig, S. 81, 1895.
9. Hahn, W. *Ueber lineare Differentialgleichungen, deren Lösungen einer Rekursionformel genügen*. Mathematische Nachrichten Band 4, 1950—51, S. 1—11.
10. Heffter, *Einleitung in die Theorie der linearen Differentialgleichungen*, S. 236, 1894.
11. Nikolesko, M. *Sur la decomposition des polynomes differentielles en facteur du premier ordre*, Mathematische Zeitschrift B. 35. S. 612, 1932.
12. Brassine, E. *Analogie des équations différentielles linéaires a coefficients variables, avec les équations algébriques*, Note dans Cours d'analyse de l'école polytechnique par Stnrm, t. II, 1888, p. 345.
13. Görtler, *Ergänzungen zu Kamke Differentialgleichungen: Lösungsmethoden und Lösungen*, Zeitschrift für angewandte Mathematik und Mechanik, B. 22, 1942, S. 233.
14. Kamke, E. *Differentialgleichungen: Lösungsmethoden und Lösungen B. I, Gewöhnliche Differentialgleichungen*, Leipzig, 1942.
15. Forsyth—Jacobsthal, *Lehrbuch der Differentialgleichungen*, Braunschweig, 1912, S. 125.

16. Poolo, G. E. *Introduction to the theory of linear differential equations*, Oxford, 1936, S. 152.
17. Magnus, W.—Oberhetinger, F. *Formeln und Sätze für die Specieen Funktionen der Mathematischen Physik* Berlin 1943 S. 86.
18. Watson, *Theory of Bessel functions*, 1944, S. 123.
19. Picard, E. *Traité d'analyse*, t. III, Deuxieme edition, 1908, p. 560—561.
20. Darboux, *Théorie des surfaces* II, S. 198.
21. Laurent, H. *Traité d'analyse*, t. V. Paris, 1890.
22. Попов, Б. С. За редуктибилноста на хипергеометриската диференцијална равенка. Годишен зборник на Фил. факултет Скопје, кн. 4. 1951 № 7.

ОСТАНАЛА КОРИСТЕНА ЛИТЕРАТУРА

Lagrange, *Overes I.*

- Fuchs, L. *Zur Theorie der linearen Differentialgleichungen*, Sitzungsberichte der Königlich Preussischen Akademie der Wissenschaften zu Berlin, L, 1888. S. 1273—1290.
- Koenigsberger, L. *Allgemeine Untersuchungen aus der Theorie der Differentialgleichungen*, Leipzig, 1882.
- Koenigsberger, L. *Lehrbuch der Theorie der Differentialgleichungen mit einer unabhängigen Variablen*, Leipzig 1889.
- Mammana, G. *Sopra un nuovo metodo di studio delle equazioni differenziali lineari*, *Mathematische Zeitschrift*, B. 25 H. 4, S. 734—748, 1926.
- Mitrinovitch, D. *Sur un procédé fournissant des équations différentielles linéaires intégrables d'un type assigné d'avance*, *Publications de l'institut mathématique de l'Académie des sciences*, t. III. p. 227—234, 950.
- Митриновић, Д. *Поступак за формирање кришериума интегралних линеарних диференцијалних једначина чији коефицијенти имају облике унапред даће*. Годишен зборник на Фил. факултет Скопје, кн. 2. 1949, Стр. 207—246.
- Nielsen, N. *Handbuch der Theorie der Cylinderfunktionen*, Leipzig, 1904, S. 16.
- Bunicky, E. *Decomposition d'un operateur lineaire differentiel ordinaire a l'aide du systeme fondamental de l'equation differentielle correspondante*, *Casopis pro postivani Matematiky a fiziky*, R. 74. S. 3. 1950.
- Goursat, E. *Propriétés générales de l'équation d'Euler et de Gauss*, *Actualités scientifiques et industrielles*, № 333 Paris, 1936.
- Radl, Fr. *Ueber die verallgemeinerte Division Der Differentialpolynome*, *Mathematische Zeitschrift*, B. 31, S. 441—456.
- Radl, Fr. *Ueber das verallgemeinerte gemeinsame Maß von zwei Differentialpolynome*, *Math. Zeitschrift*, B. 40, S. 375—386.
- Popov, B. S., *Sull'equazione di Bessel*, *Boll. della Unione Matematica Italiana*, Serie III, Anno VII, Num. I (pagg. 17—19).