

ОБ ОДНОМЕРНЫХ СИНГУЛЯРНЫХ ИНТЕГРОДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ ОПЕРАТОРАХ, ПРИВОДИМЫХ К НОРМАЛЬНОМУ ТИПУ

Р.С.С а к с (Новосибирск)

В работе доказывается нётеровость систем одномерных сингулярных интегродифференциальных уравнений, которые не принадлежат к нормальному типу, но которые с помощью конечной цепочки обратимых преобразований могут быть приведены к системам сингулярных интегральных уравнений нормального типа [1].

В § 1 работы вводится основной класс сингулярных интегродифференциальных операторов, разложимых в виде суммы операторов λ_+^m и λ_-^n с коэффициентами, которые называются символическими матрицами оператора. Операторы этого класса (с менее гладкими коэффициентами) мы изучали ранее в работе [2], показав, что они образуют алгебру операторов; причем формулы композиции операторов одного знака в точности такие же, как и для дифференциальных операторов, и что союзный оператор также принадлежит этому классу. В конце § 1 введены пространство $C_{m,n}^\alpha(\Gamma)$ и операторы λ_{10} и λ_{01} порядков (1,0) и (0,1), отображающие его взаимно-однозначно на пространства $C_{m-1,n}^\alpha(\Gamma)$ и $C_{m,n-1}^\alpha(\Gamma)$, соответственно, при $m, n \geq 1$.

В § 2 мы переносим определение нормальности на системы сингулярных интегродифференциальных уравнений произвольных порядков, предполагая невырожденность главных символических матриц. Такие системы с помощью операторов λ_{10} и λ_{01} приводятся к эквивалентным системам сингулярных интегральных уравнений нормального типа, откуда следует их нётеровость в соответствующих пространствах (теоремы 1,2,3,5). Доказывается также теорема о повышении гладкости решения системы при улучшении гладкости правой части.

В § 3 рассматриваются классы систем, удовлетворяющих условию (k,n) , k и n — произвольные неотрицательные целые числа. Эти классы систем были изучены в основном в работах [3, 2] и характеризуются тем, что главные символические матрицы оператора K системы имеют на Γ постоянные, но не обязательно максимальные ранги, что позволяет построить операторы F и G , порядков (1,0) и (0,1) соответственно такие, что оператор $K_1 = KF, G$ имеет порядок оператора K и его символические матрицы выражаются через коэффициенты оператора K различ-

ных порядков. Если главные символические матрицы оператора K , имеют на Γ постоянные ранги, то процесс можно повторить. Условие (k, n) состоит в том, что через конечное число шагов мы получим оператор нормального типа. Таким образом, у оператора K , удовлетворяющего условию (k, n) , существует конечная цепочка операторов F_i и G_j таких, что оператор композиции $K F_i G_j \dots F_k G_n$ имеет порядок оператора K и принадлежит к нормальному типу. Такие операторы мы называли приводимыми справа к оператору нормального типа и доказали для них в конце § 3 аналоги теорем 1-5 из § 2.

В § 4 изучается связь между этими двумя определениями. Показывается, что при $k, n \leq 1$ они эквивалентны, а в остальных случаях, как показывают примеры, класс операторов, (k, n) -приводимых справа к нормальному типу, является более широким и содержит операторы с главными символическими матрицами переменных рангов. Доказывается, что операторы, удовлетворяющие условию (k, n) , являются также приводимыми слева или с обеих сторон. В конце § 4 в классе операторов, приводимых к нормальному типу, выделяется подкласс операторов, для которых цепочка операторов F_i и G_j определяется элементарно, а сами они имеют простейший вид. Его определение аналогично определению эллиптичности по Дуглису-Ниренбергу системы дифференциальных уравнений в частных производных (см., например, [6]). В § 5 рассматривается случай действительных уравнений.

В заключение укажем работу [7], в которой рассматриваются аналогичные вопросы для систем псевдодифференциальных уравнений. Как нетрудно убедиться на примерах систем дифференциальных уравнений эллиптических по Дуглису-Ниренбергу, если отбросить условия постоянства ранга, то класс систем, приводимых к эллиптическим степени $p \geq 2$, шире класса равномерно неэллиптических систем степени p . Отметим, наконец, что рассмотренные выше уравнения применяются при изучении краевых задач для эллиптических систем дифференциальных уравнений [8, 9, 10].

§ 1. Алгебра сингулярных интегродифференциальных операторов

Пусть G^+ — конечная односвязная область комплексной плоскости, ограниченная контуром Γ класса C^∞ , $\theta \in G^+$, G^- — дополнение $G^+ \cup \Gamma$ до полной комплексной плоскости. Обозначим через $P(t, \frac{d}{dt})$ и $Q(t, \frac{d}{dt})$ дифференциальные полиномы степени p и q соответственно:

$$P(t, \frac{d}{dt}) = \sum_{j=0}^p S_j(t) \frac{d^j}{dt^j}, \quad Q(t, \frac{d}{dt}) = \sum_{j=0}^q D_j(t) \frac{d^j}{dt^j}, \quad (1)$$

где $S_j(t)$ и $D_j(t)$ — заданные на Γ комплексные $\ell \times \ell$ -матрицы класса $C^\infty(\Gamma)$, $d/dt = (t'_j)^{-1} d/d\lambda$, λ — длина дуги на Γ , а через λ_+^0, λ_-^0 и R — следующие операторы:

$$\lambda_\pm^0 \omega = \frac{\omega(t_0)}{2} \pm \frac{1}{2\pi i} \int_\Gamma \frac{\omega(t) dt}{t - t_0}, \quad t_0 \in \Gamma, \quad (2)$$

$$R\omega = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \left[k_1(t_0, t) \ell_n\left(1 - \frac{t_0}{t}\right) + k_2(t_0, t) \ell_n\left(1 - \frac{t}{t_0}\right) + k_3(t_0, t) \right] \omega(t) dt, \quad (3)$$

где интеграл в формуле (2) и всюду в дальнейшем мы понимаем в смысле главного значения, $k_j(t_0, t)$, $j=1,2,3$, — заданные $(\ell \times \ell)$ -матрицы класса $C^\infty(\Gamma \times \Gamma)$, а $\ell_n\left(1 - \frac{t_0}{t}\right)$ (соответственно $\ell_n\left(1 - \frac{t}{t_0}\right)$) при фиксированном $t \in \Gamma$ есть значение при $z = \frac{t_0}{t} \in \Gamma$, $t_0 \neq t$, той ветви $\ell_n\left(1 - \frac{z}{t_0}\right)$ (соответственно $\ell_n\left(1 - \frac{t}{z}\right)$), которая при $z=0$ ($z=\infty$) обращается в нуль. Целью настоящей работы является изучение следующего сингулярного интегродифференциального оператора:

$$K\omega = P\lambda_+^0 \omega + Q\lambda_-^0 \omega + R\omega, \quad \omega \in C^\infty(\Gamma), \quad (4)$$

который мы запишем также в несколько иной форме. Введем в рассмотрение следующие операторы:

$$\lambda_{\pm}^n \omega = \frac{d^n}{dt^n} (\lambda_{\pm}^0 \omega), \quad n=1,2,\dots, \quad (5)$$

$$\begin{aligned} \lambda_+^{-n} \omega &= \frac{(-1)^n}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{(t-t_0)^{n-1}}{(n-1)!} \ell_n\left(1 - \frac{t_0}{t}\right) \omega(t) dt, \\ \lambda_-^{-n} \omega &= \frac{(-1)^{n-1}}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{(t-t_0)^{n-1}}{(n-1)!} \ell_n\left(1 - \frac{t}{t_0}\right) \omega(t) dt. \end{aligned} \quad (6)$$

Операторы λ_+^n , λ_-^n при $n \geq 0$ определены на функциях классов $C^{n,\alpha}(\Gamma)$, n -я производная которых удовлетворяет условию Гёльдера с показателем α , $0 < \alpha < 1$. Причем нетрудно убедиться, что $\lambda_{\pm}^n \omega = \lambda_{\pm}^0 \omega^{(n)}$, если $\omega \in C^{n,\alpha}(\Gamma)$.

Операторы λ_+^{-n} , λ_-^{-n} , $n=1,2,\dots$, являются младшими по сравнению с операторами λ_+^0 и λ_-^0 , так как легко видеть, что с точностью до операторов с бесконечно дифференцируемым ядром

$$\frac{d^n}{dt^n} (\lambda_{\pm}^{-n} \omega) \approx \lambda_{\pm}^0 \omega, \quad \lambda_{\pm}^{-n} \omega^{(n)} \approx \lambda_{\pm}^0 \omega, \quad (7)$$

где здесь и в дальнейшем $K_1 \omega \approx K_2 \omega$ означает, что разность $(K_1 - K_2) \omega$ является интегральным оператором с бесконечно дифференцируемым ядром. Используя формулы (1) и (2), операторы $P\lambda_+^0$ и $Q\lambda_-^0$ можно представить в виде суммы операторов (5). Аналогично тому, как из сингулярного интегрального оператора выделяют характеристическую часть, из оператора R можно выделить произвольное число операторов (6). Пусть M и N — заданные натуральные числа. Разлагая ядра k_1 и k_2 как функции от $t \in \Gamma$ по формуле Тейлора в точке $t_0 \in \Gamma$, имеем

$$\begin{aligned} k_1(t_0, t) &= \sum_{n=1}^M (-1)^n \frac{(t-t_0)^{n-1}}{(n-1)!} S_{-n}(t_0) + k_{1,M}(t_0, t), \\ k_2(t_0, t) &= \sum_{n=1}^N (-1)^{n-1} \frac{(t-t_0)^{n-1}}{(n-1)!} D_{-n}(t_0) + k_{2,N}(t_0, t), \end{aligned} \quad (8)$$

где матрицы $S_{-n}(t_0)$ и $D_{-n}(t_0)$ вычисляются по формулам:

$$S_{-n}(t_0) = (-1)^n \left. \frac{d^{n-1} k_1(t_0, t)}{dt^{n-1}} \right|_{t=t_0}, \quad D_{-n}(t_0) = (-1)^{n-1} \left. \frac{d^{n-1} k_2(t_0, t)}{dt^{n-1}} \right|_{t=t_0}, \quad (9)$$

а остаточные члены $k_{1,M}(t_0, t)$ и $k_{2,N}(t_0, t)$ имеют при $t = t_0$ нули порядков $\geq M$ и N соответственно.

Подставляя разложения (8) в (3), в силу формул (1), (2), (5) и (6), получаем следующее представление оператора (4):

$$K\omega \equiv \sum_{j=0}^{p+M} S_{p-j}(t_0) \lambda_+^{p-j} \omega + \sum_{j=0}^{q+N} D_{q-j}(t_0) \lambda_-^{q-j} \omega + R_{M,N} \omega, \quad (10)$$

где оператор $R_{M,N}$ имеет вид (3) с матрицами $k_1 = k_{1,M}$ и $k_2 = k_{2,N}$. Определим порядки операторов (2), (5), (6) в зависимости от того, как они действуют в пространствах $C^{n,\alpha}(\Gamma)$. Легко видеть, что порядки операторов (2), (5) и (6) совпадают с их верхними индексами. Действительно, порядок операторов λ_+^0, λ_-^0 равен нулю, так как, в силу теоремы Племеля-Привалова, они переводят пространство $C^{0,\alpha}(\Gamma)$, $0 < \alpha < 1$, в себя [1]. Порядок операторов (5) положительный и равен n , так как $\lambda_+^n \varphi$ и $\lambda_-^n \varphi$ принадлежат классу $C^{0,\alpha}(\Gamma)$, если $\varphi \in C^{n,\alpha}(\Gamma)$, и не принадлежат классу $C^{0,\beta}(\Gamma)$ при $\beta > \alpha$. Порядок операторов (6) отрицательный и равен $-n$, так как, в силу формул (7), они действуют из пространства $C^{0,\alpha}(\Gamma)$ в $C^{n,\alpha}(\Gamma)$. Мы скажем, что оператор (10) имеет порядок (p, q) , т.е. p по "плюсовым" операторам и q по "минусовым", если матрицы $S_p(t)$ и $D_q(t)$ не равны нулю на Γ (обоснованность этого определения будет видна из дальнейшего). Наряду с операторами, имеющими неотрицательные порядки (p, q) , мы будем рассматривать также операторы, один или оба порядка которых отрицательны, скажем, $(-m, -n)$, $m, n > 0$, если матрицы $S_p = S_{p-1} = \dots = S_{-m+1} = 0$, $D_q = D_{q-1} = \dots = D_{-n+1} = 0$, а матрицы S_{-m} , D_{-n} не равны нулю на Γ . При этом система (10) состоит из интегральных операторов Фредгольма 1-го рода.

Легко видеть, что линейная комбинация операторов K вида (10) представима в виде (10). Важным моментом при изучении уравнений $K\omega = f$ является тот факт, что операторы K образуют алгебру, т.е. композиция таких операторов является оператором вида (10). Оказывается также, что союзный оператор K' также представим в виде (10). Эти утверждения доказаны автором в работе [2]. Пусть m, n — произвольные целые числа, $\varphi(t)$ — функция класса $C^\infty(\Gamma)$. Имеют место [2] следующие формулы композиции операторов (5), (6):

$$\begin{aligned} \lambda_+^m \lambda_+^n \varphi &\approx \lambda_+^{m+n} \varphi, & \lambda_-^m \lambda_-^n \varphi &\approx \lambda_-^{m+n} \varphi, \\ \lambda_+^m \lambda_-^n \varphi &\approx 0, & \lambda_-^m \lambda_+^n \varphi &\approx 0, \end{aligned} \quad (11)$$

где нуль в последних двух формулах (11) означает, что левая часть является интегральным оператором с бесконечно дифференцируемым ядром. Композиция операторов $R_{M,N}$ вида (3) с операторами λ_+^m, λ_-^n , $m \leq M, n \leq N$, и между собой так-

же представима в виде (3). Точнее,

$$\begin{aligned}\lambda_+^m R_{M,N} \varphi &= R_{M-m,\infty}^{(1)} \varphi, \quad R_{M,N} \lambda_+^m \varphi = R_{M-m,\infty}^{(2)} \varphi, \\ \lambda_-^n R_{M,N} \varphi &= R_{\infty,N-n}^{(1)} \varphi, \quad R_{M,N} \lambda_-^n \varphi = R_{\infty,N-n}^{(2)} \varphi, \\ R_{M_1,N_1} \cdot R_{M_2,N_2} \varphi &= R_{M_1+M_2,N_1+N_2} \varphi,\end{aligned}\quad (12)$$

где $R_{M,\infty}^{(j)}$ (соответственно $R_{\infty,N}^{(j)}$, $j=1,2$) — операторы вида (3) с ядром $k_1^{(j)}(t_0, t)$, имеющим при $t=t_0$ нуль порядка $\geq M$, и ядром $k_2^{(j)} \equiv 0$ (соответственно $k_1^{(j)} \equiv 0$, а $k_2^{(j)}(t_0, t)$ имеет при $t=t_0$ нуль порядка $\geq N$).

Для операторов λ_+^n, λ_-^n имеет место аналог формулы Лейбница [2]. Пусть $\alpha(t)$ — функция класса $C^\infty(\Gamma)$. Тогда

$$\lambda_+^n (\alpha \varphi) = \sum_{m=0}^n \binom{n}{m} \alpha^{(m)}(t_0) \lambda_+^{n-m} \varphi + R_{M-m,\infty} \varphi, \quad (13)$$

где $\binom{n}{m} = \frac{n(n-1)\dots(n-m+1)}{m!}$, а оператор $R_{M-m,\infty}$ указан выше. В работе [2] доказано, что композиция оператора K вида (10) порядка (p, q) с оператором L порядка (r, s) вида

$$L\varphi \equiv \sum_{j=0}^{r+M_1} C_{r-j}(t_0) \lambda_+^{r-j} \varphi + \sum_{j=0}^{s+N_1} T_{s-j}(t_0) \lambda_-^{s-j} \varphi + R_{M_1,N_1} \varphi \quad (14)$$

является сингулярным интегродифференциальным оператором порядка $(p+r, q+s)$, который также представим в виде (10):

$$KL\varphi = \sum_{n=0}^{p+r+N_2} \tilde{S}_{p+r-n}(t_0) \lambda_+^{p+r-n} \varphi + \sum_{n=0}^{q+s+N_2} \tilde{D}_{q+s-n}(t_0) \lambda_-^{q+s-n} \varphi + R_{M_2,N_2} \varphi, \quad (15)$$

причем его коэффициенты вычисляются по формулам:

$$\tilde{S}_{p+r}(t) = S_p(t) \cdot C_r(t), \quad \tilde{D}_{q+s}(t) = D_q(t) T_s(t), \quad (16)$$

$$\tilde{S}_{p+r-n}(t) = \sum_{m=0}^n \sum_{\substack{k+j=n-m \\ k,j \geq 0}} \binom{p-k}{m} S_{p-k}(t) C_{r-j}^{(m)}(t), \quad (17)$$

$$n=1, 2, \dots, p+r+M_2; \quad p+r+M_2 \leq p+M, \quad r+M,$$

$$\tilde{D}_{q+s-n}(t) = \sum_{m=0}^n \sum_{\substack{k+j=n-m \\ k,j \geq 0}} \binom{q-k}{m} D_{q-k}(t) T_{s-j}^{(m)}(t) \quad (18)$$

$$n=1, 2, \dots, q+s+N_2; \quad q+s+N_2 \leq q+N, \quad s+N.$$

Наконец, союзный оператор K' , определяемый равенством

$$\int_{\Gamma} \psi \cdot K \varphi dt = \int_{\Gamma} \psi \cdot K' \varphi dt, \quad (19)$$

также представим в виде

$$K' \varphi = \sum_{n=0}^{q+N} (-1)^{q-n} \lambda_+^{q-n} (D'_{q-n} \varphi) + \sum_{n=0}^{p+M} (-1)^{p-n} \lambda_-^{p-n} (S'_{p-n} \varphi) + R'_{N,M} \varphi, \quad (20)$$

где штрих означает транспонирование матрицы, а $R'_{N,M}$ — оператор, союзный оператору $R_{N,M}$. Используя формулы Лейбница, оператор (20) можно переписать в виде (10). Порядок оператора K' равен (q, p) .

Введем в рассмотрение пространство $\mathcal{C}_{p,q}^\infty(\Gamma)$. Произвольная функция $\varphi \in \mathcal{C}^{1,\alpha}(\Gamma)$ однозначно представима в виде

$$\varphi = \lambda_+^0 \varphi + \lambda_-^0 \varphi, \quad (21)$$

причем операторы $\lambda_+^0 \varphi$ и $\lambda_-^0 \varphi$ как функции $t_0 \in \Gamma$ являются предельными значениями φ^+ и φ^- интеграла типа Коши

$$\phi(z) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{\varphi(t) dt}{t-z} \quad (22)$$

с плотностью φ . В силу теоремы Племель-Привалова $\lambda_+^0 \varphi$ и $\lambda_-^0 \varphi$ принадлежат классу $\mathcal{C}^{0,\alpha}(\Gamma)$, но их гладкости могут быть различными.

О п р е д е л е н и я. Функция $\varphi \in \mathcal{C}_{p,q}^\infty(\Gamma)$ тогда и только тогда, когда $\lambda_+^0 \varphi \in \mathcal{C}^{p,\alpha}(\Gamma)$ и $\lambda_-^0 \varphi \in \mathcal{C}^{q,\alpha}(\Gamma)$.

Функция $\varphi \in \mathcal{C}_+^{p,\alpha}(\Gamma)$ тогда и только тогда, когда $\varphi \in \mathcal{C}^{p,\alpha}(\Gamma)$ и $\lambda_-^0 \varphi = 0$ (т.е. $\varphi = \varphi^+$). Наконец, $\varphi \in \mathcal{C}_-^{q,\alpha}(\Gamma)$ эквивалентно условиям $\varphi \in \mathcal{C}^{q,\alpha}(\Gamma)$ и $\lambda_+^0 \varphi = 0$ ($\varphi = -\varphi^-$).

В силу представления (21) пространство $\mathcal{C}_{p,q}^\infty(\Gamma)$ является прямой суммой пространств $\mathcal{C}_+^{p,\alpha}(\Gamma)$ и $\mathcal{C}_-^{q,\alpha}(\Gamma)$. Легко видеть, что операторы λ_+^0 и λ_-^0 являются проекционными и пресекают пространство $\mathcal{C}_{p,q}^\infty(\Gamma)$ на пространства $\mathcal{C}_+^{p,\alpha}(\Gamma)$ и $\mathcal{C}_-^{q,\alpha}(\Gamma)$ соответственно. Очевидно, что $\mathcal{C}_{m,n}^\infty \subset \mathcal{C}_{p,q}^\infty$, если $m \geq p, n \geq q$, и что пространство $\mathcal{C}_{n,n}^\infty$ совпадает с классом $\mathcal{C}^{n,\alpha}(\Gamma)$.

Рассмотрим операторы:

$$\lambda_{0l} \mu = \lambda_+^0 \mu + t_0 \lambda_-^0 \mu, \quad \lambda_{l0} v = -\lambda_+^0 (t v) + \lambda_-^0 v, \quad (23)$$

$$\lambda_{0l}^{-1} \varphi = \lambda_+^0 \varphi + \lambda_-^0 (t^{-1} \varphi), \quad \lambda_{l0}^{-1} \psi = -t_0^{-1} \lambda_+^0 \psi + \lambda_-^0 \psi. \quad (24)$$

Доказано [2, 3], что операторы λ_{l0} и λ_{0l} отображают взаимно-однозначно пространство $\mathcal{C}_{m,n}^\infty$, $m, n \geq 1$, на пространства $\mathcal{C}_{m-1,n}^\infty$ и $\mathcal{C}_{m,n-1}^\infty$ соответственно, причем обратные операторы задаются формулами (24). Композиция $\lambda_{l0}^p \lambda_{0l}^q$ отображает взаимно-однозначно пространство $\mathcal{C}_{p,q}^\infty$ на $\mathcal{C}^{0,\alpha}$. Кроме того, операторы $\lambda_{l0} \varphi$ и $\lambda_{0l} \varphi$ являются союзными на функциях $\varphi \in \mathcal{C}^{1,\alpha}$. Очевидно, что операторы (23) имеют порядки $(0,1)$ и $(1,0)$, а операторы (24) — порядки $(0,-1)$ и $(-1,0)$ соответственно.

*) Ниже для упрощения записи мы будем опускать Γ в обозначениях пространств.

§ 2. Сингулярные интегродифференциальные уравнения нормального типа

Обратимся теперь к уравнению

$$K\omega = f, \quad (1)$$

где оператор K порядка (p, q) задается формулой (10) § 1, f — заданная вектор-функция класса $\mathcal{C}^{0, \infty}$, а ω — искомая вектор-функция из пространства $\mathcal{C}_{p, q}^{\infty}$.

О п р е д е л е н и е. Мы скажем, что оператор K порядка (p, q) принадлежит к нормальному типу, если матрицы S_p и D_q не вырождены всюду на Γ :

$$\det S_p(t) \neq 0, \quad \det D_q(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (2)$$

Система (1) порядка (p, q) при помощи подстановки $\omega = \lambda_{10}^{-p} \lambda_{01}^{-q} \varphi$ приводит к сингулярному интегральному уравнению

$$\tilde{K}\varphi = K \lambda_{10}^{-p} \lambda_{01}^{-q} \varphi = f, \quad (3)$$

так как в силу формул композиции (16)–(18) § 1 оператор (3) является сингулярным интегральным оператором и его характеристическая часть \tilde{K}_0 имеет вид

$$\tilde{K}_0 \varphi = (-1)^p t_0^{-p} S_p(t_0) \lambda_+^0 \varphi + t_0^{-q} D_q(t_0) \lambda_-^0 \varphi. \quad (4)$$

При этом решению $\omega \in \mathcal{C}_{p, q}^{\infty}$ системы (1) соответствует решение $\varphi \in \mathcal{C}^{0, \infty}$, $\varphi = \lambda_{01}^q \lambda_{10}^p \omega$, системы (3) и обратно, так что системы (1) и (3) эквивалентны.

Если система (1) принадлежит к нормальному типу, то система сингулярных интегральных уравнений (3) также имеет нормальный тип и для нее справедливы [1] теоремы Нётера, причем однородная система, союзная к системе (3), имеет вид

$$\tilde{K}'\psi = \lambda_{10}^{-q} \lambda_{01}^{-p} K'\psi = 0. \quad (5)$$

Учитывая эквивалентность систем (1) и (3), а также союзных однородных систем, легко убедиться в справедливости для системы (1) основных теорем Нётера.

Т е о р е м а 1. Однородная система $K\omega = 0$ и союзная однородная система $K'\psi = 0$ имеют каждая конечное число m и m' линейно-независимых решений, которые являются бесконечно дифференцируемыми функциями.

Т е о р е м а 2. Необходимое и достаточное условие разрешимости системы (1) состоит в том, что

$$\int_{\Gamma} f \psi_j dt = 0, \quad j = 1, \dots, m', \quad (6)$$

где $\psi_1, \dots, \psi_{m'}$ — базис в пространстве решений союзной однородной системы $K'\psi = 0$.

Т е о р е м а 3. Индекс $\alpha = m - m'$ системы (1) порядка (p, q) равен

$$\alpha = \frac{1}{2\pi} \left[\arg \frac{\det D_q(t)}{\det S_p(t)} \right]_{\Gamma} + \ell(p - q), \quad (7)$$

где $[\arg f(t)]_r = \int d \arg f(t)$. Кроме того, для системы (1) нормального типа имеет место следующая теорема о повышении гладкости решения при улучшении гладкости правой части f .

Т е о р е м а 4. Если $f \in C_{M,N}^\infty$ и удовлетворяет условиям (6), то любое решение системы (1) класса $C_{p,q}^\infty$ принадлежит классу $C_{p+M,q+N}^\infty$.

Предположим вначале, что $p=q=0$ в системе (1) и $f \in C^{M,\infty}$, $M>0$, и покажем, что любое ее непрерывное по Гёльдеру решение принадлежит классу $C^{M,\infty}$. Для этого построим левый регуляризатор системы L такой, что

$$LK\omega = \omega + R_M \omega, \quad (8)$$

где R_M — оператор (3) § 1 с матрицами k_1 и k_2 , имеющими при $t=t_0$ нули порядков $\geq M$, который повышает гладкость ω на M производных (т.е. $R_M \omega \in C^{M,\infty}$, если $\omega \in C^{0,\infty}$). Оператор L ищем в виде

$$L\varphi = \sum_{k=0}^M [C_{-k}(t_0) \lambda_+^{-k} \varphi + T_{-k}(t_0) \lambda_-^{-k} \varphi]. \quad (9)$$

Тогда, в силу формул (15)–(18) § 1 композиции операторов L и K и условия (8), мы получим систему матричных уравнений относительно C_{-k} и T_{-k} , которая, как не трудно убедиться, однозначно разрешима ввиду невырожденности матриц S_0 и D_0 . Пусть теперь $f \in C^{M,\infty}$ и $\omega \in C^{0,\infty}$, тогда в силу теоремы Племель–Привалова $Lf \in C^{M,\infty}$ и $R_M \omega \in C^{M,\infty}$. Следовательно, $\omega = Lf - R_M \omega$ также принадлежит классу $C^{M,\infty}$.

Перейдем к общему случаю. Пусть $f \in C^{M,\infty}$ удовлетворяет условиям разрешимости системы (1). Тогда система сингулярных интегральных уравнений (3) также разрешима и ее решение φ класса $C^{0,\infty}$, как мы показали, принадлежит классу $C^{M,\infty}$. Следовательно, $\omega = \lambda_{10}^{-p} \lambda_{01}^{-q} \varphi$ — решение системы (1) принадлежит классу $C_{p+M,q+N}^\infty$. Если же $f \in C_{M,N}^\infty$ и $M < N$, то $\lambda_{10}^{M-N} f \in C^{N,\infty}$, а уравнение $\lambda_{10}^{M-N} K\omega = \lambda_{10}^{M-N} f$ имеет порядок $(p+M-N, q)$ и принадлежит к нормальному типу. В силу предыдущего любое его решение ω из $C_{p,q}^\infty$ принадлежит пространству $C_{p+M,q+N}^\infty$. Теорема доказана.

Из этой теоремы вытекает, что любое решение однородной системы (1) нормального типа принадлежит классу C^∞ .

Известно [4], что условие нормальности системы сингулярных интегральных уравнений является также необходимым условием для ее нётеровости в пространствах $C^{0,\alpha}$, $0 < \alpha < 1$. Из эквивалентности систем (1) и (3) вытекает следующая

Т е о р е м а 5. Условие (2) нормальности системы (1) необходимо и достаточно для нётеровости оператора K в пространствах

$$K: C_{p,q}^\infty \rightarrow C^{0,\alpha}. \quad (10)$$

Аналогичные теоремы легко получить для системы (1) нормального типа, один или оба порядка которой отрицательны. Это мы предоставляем читателю.

§ 3. Сингулярные интегродифференциальные уравнения,
удовлетворяющие условию (K, n)

Пусть K — оператор (10) из § 1. В этом параграфе мы рассмотрим систему сингулярных интегродифференциальных уравнений порядка (p, q) :

$$K\omega = f \quad (1)$$

при более общих, чем в § 2, предположениях.

Допустим, что ранг матрицы $S_p(t)$ постоянен всюду на Γ и равен $r < \ell$:

$$\text{rang } S_p(t) = r < \ell \quad \forall t \in \Gamma, \quad (2)$$

и для простоты предположим пока, что

$$\det D_q(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (3)$$

Например, матрица S_p имеет вид

$$S_p = (S_p^{(1)}, 0), \quad (4)$$

где $S_p^{(1)}$ — $(\ell \times r)$ -матрица ранга $r > 0$, а остальные столбцы матрицы S_p — нулевые.

В этом случае система (1) не принадлежит к нормальному типу. Нётеровость такой системы при достаточной гладкости f определяется матрицами S_{p-1}, S_{p-2}, \dots (см. [2, 3]). Покажем это. Каждую матрицу S_j разобьем на блоки $S_j^{(1)}$ и $S_j^{(2)}$, состоящие из r первых и $\ell - r$ оставшихся ее столбцов. Положим также $\omega = (\omega^{(1)}, \omega^{(2)})$. Сделаем замену

$$\omega = F\varphi \equiv \begin{pmatrix} I_r & 0 \\ 0 & \lambda_{10} I_{\ell-r} \end{pmatrix}, \quad \text{т.е. } \omega^{(1)} = \varphi^{(1)}, \quad \omega^{(2)} = \lambda_{10} \varphi^{(2)}, \quad (5)$$

где I_r — единичная $(r \times r)$ -матрица, а λ_{10} — оператор (23) из § 1. Легко видеть, что в силу (4) оператор $K_1 = KF$ снова имеет порядок (p, q) и его символические матрицы S_p' и D_q' , ввиду формул (16), (17) § 1, имеют вид

$$S_p'(t) = (S_p^{(1)}, -t S_{p-1}^{(2)}), \quad D_q' = D_q, \quad (6)$$

т.е. матрица S_p' состоит из столбцов матриц S_p и S_{p-1} . Ее ранг $r_1(t) \geq r$. Если $r_1 = \ell$, т.е. если

$$\det S_p'(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma, \quad (7)$$

то система $K_1 F \varphi = f$ порядка (p, q) принадлежит к нормальному типу и для нее справедливы теоремы 1–4 § 2. Уточним гладкость решения системы (1). Пусть $p \geq 1$ и $f \in C^{0\alpha}$, тогда $\varphi \in C_{p,q}^\infty$ и, ввиду (5), $\omega^{(1)} \in C_{p,q}^\infty$, а $\omega^{(2)} \in C_{p-1,q}^\alpha$. Если $p = 0$, то, предполагая, что $f \in C_{1,0}^\infty$, получаем $\varphi \in C_{1,q}^\infty$ и, следовательно, $\omega^{(1)} \in C_{1,q}^\infty$, а $\omega^{(2)} \in C_{0,q}^\alpha$. В любом случае первые r компонент решения ω системы (1) имеют большую гладкость по сравнению с остальными.

Перейдем теперь к случаю, когда матрица S_p удовлетворяет условию (2), но не представима в виде (4). Тогда существует невырожденная на Γ матрица $A(t) \in C^\infty$ такая, что матрица $S_p A$ имеет вид (4), т.е.

$$S_p A = (S_p A^{(1)}, 0), \quad A = (A^{(1)}, A^{(2)}). \quad (8)$$

Это утверждение легко вытекает из следующей леммы.

Л е м м а. Пусть $S(t)$ — комплексная матрица класса C^∞ , имеющая на Γ постоянный ранг $r < \ell$. Тогда существует $(\ell \times \ell - r)$ -матрица $X(t)$ класса C^∞ ранга $\ell - r$ такая, что

$$S(t)X(t) = 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (9)$$

Доказательство этой леммы несложно. Вначале строится кусочно-гладкая матрица. Затем она сглаживается (см., например, [5, 6, 7]). Отметим, что построение действительной матрицы $X(t)$, если матрица $S(t)$ действительна, невозможно.

Матрица $X(t)$ строится следующим образом. Вначале находим $(\ell \times \ell - r)$ -матрицу $A^{(2)}$, удовлетворяющую условиям:

$$S(t)A^{(2)}(t) = 0, \quad \text{rang } A^{(2)}(t) = \ell - r \quad \forall t \in \Gamma, \quad (10)$$

а затем достраиваем ее до квадратной невырожденной матрицы A . В конкретном случае это можно сделать, непосредственно исходя из вида A . Можно даже взять столбцы матриц $A^{(1)}$ и $A^{(2)}$ взаимно-ортогональными, т.е. $A^{(1)}$ найти из условия

$$A^{(2)*}(t)A^{(1)}(t) = 0 \quad \forall t \in \Gamma, \quad (11)$$

где $*$ означает транспонирование и комплексное сопряжение $A^{(2)}$.

Рассмотрим теперь преобразование

$$\omega = F, \varphi = AFA^{-1}\varphi, \quad (12)$$

где F — оператор (5). Оператор F представим в виде:

$$F, \varphi = C, (t_0)\lambda'_+\varphi + C_0(t_0)\lambda^0_+\varphi + I_\ell \lambda^0_-\varphi + K, \varphi, \quad (13)$$

где

$$C, (t) = A \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & -tI_{\ell-r} \end{pmatrix} A^{-1} = (0, -tA^{(2)})A^{-1}, \quad (14)$$

$$C_0(t) = A \begin{pmatrix} I_r & 0 \\ 0 & -I_{\ell-r} \end{pmatrix} A^{-1} + A \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & -tI_{\ell-r} \end{pmatrix} \frac{d}{dt} A^{-1},$$

а ядро оператора K , принадлежит классу $C^\infty(\Gamma \times \Gamma)$.

В силу (8) оператор $K, = KF, \varphi$ имеет порядок (ρ, q) , и его символические матрицы, вычисленные по формулам композиции, имеют вид:

$$S'_\rho(t) = (S_\rho A^{(1)}, -t S_{\rho-1} A^{(2)} - \rho t S_\rho \frac{dA^{(2)}}{dt}) A^{-1}, D'_q = D_q. \quad (15)$$

Легко убедиться, что ранг матрицы $S'_\rho(t)$ в каждой точке t не зависит от произвола, который имеется при построении матрицы $A(t)$.

Так как матрица S'_ρ определяется через S_ρ и $S_{\rho-1}$, то ее ранг $r, (t) \geq r$. Если $r, = \ell$, то система

$$KF, \varphi = f \quad (16)$$

имеет порядок (p, q) и принадлежит к нормальному типу. Следовательно, для нее справедливы теоремы 1-4 § 2, т.е. оператор KF_1 является нётеровым в пространствах $C_{p,q}^\infty \rightarrow C^{0,\infty}$. Из однозначной обратимости оператора F_1 вытекает, что при $p \geq 1$ оператор

$$K: F_1 C_{p,q}^\infty \rightarrow C^{0,\infty} \quad (17)$$

также является нётеровым. Как нетрудно убедиться, векторное пространство $F_1 C_{p,q}^\infty$ характеризуется тем, что m -вектор $M\omega$, где $M = (m \times \ell)$ - матрица класса C^∞ принадлежит классу $C_{p,q}^\infty$ для любого ℓ -вектора $\omega \in F_1 C_{p,q}^\infty$ тогда и только тогда, когда $M(t)A^{(2)}(t) = 0$ на Γ . В частности, если матрицу $A^{(2)}$ разделить по строкам на две $(\tau \times \ell)$ - и $(\ell - \tau \times \ell)$ - матрицы A_1 и A_2 , то τ -вектор $A_1 \omega \in C_{p,q}^\infty$, а $(\ell - \tau)$ -вектор $A_2 \omega \in C_{p,q}^\infty$, но для некоторых ω может не принадлежать классу $C_{p,q}^\infty$. Итак, условия (2), (3), (7) достаточны для нётеровости оператора K в пространствах (17). Покажем, что эти условия являются также необходимыми. Действительно, если существует оператор F_1 вида (12) такой, что оператор K нётеров в пространствах (17), то оператор KF_1 нётеров и переводит $C_{p,q}^\infty$ в $C^{0,\infty}$. Следовательно, он имеет порядок (p, q) и, в силу теоремы 5 § 2, принадлежит к нормальному типу, откуда вытекает, что матрица S_p удовлетворяет уравнению (10) и выполнены условия (3) и (7). Так как матрица A в F_1 невырождена, то ранг $A^{(2)}$ равен $\ell - \tau$ и, ввиду (10), ранг S_p меньше или равен τ . Однако невырожденность матрицы S_p^{-1} убеждает нас в том, что ранг S_p равен τ всюду на Γ , что и требовалось доказать.

Если матрица D_q также имеет на Γ постоянный ранг $s < \ell$

$$\text{rang } D_q(t) = s < \ell \quad \forall t \in \Gamma, \quad (18)$$

то аналогично предыдущему строим невырожденную матрицу $B(t) = (B^{(1)}, B^{(2)})$ такую, что

$$D_q(t)B^{(2)}(t) = 0, \quad \text{rang } B^{(2)}(t) = s, \quad t \in \Gamma, \quad (19)$$

и вводим оператор

$$\varphi = G, \psi = B \begin{pmatrix} I_s & 0 \\ 0 & \lambda_{q, \ell-s} I_{\ell-s} \end{pmatrix} B^{-1}, \quad (20)$$

который, в силу (23) § 1, представим также в виде:

$$G, \psi = I_c \lambda_+^0 \psi + T_1(t_0) \lambda_-^1 \psi + T_0(t_0) \lambda_-^0 \psi + R_2 \psi, \quad (21)$$

где

$$\begin{aligned} T_1(t) &= B \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & t I_{\ell-s} \end{pmatrix} B^{-1} \equiv (0, t B^{(2)}) B^{-1}, \\ T_0(t) &= B \begin{pmatrix} I_s & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} B^{-1} + B \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & t I_{\ell-s} \end{pmatrix} \frac{dB^{-1}}{dt}, \end{aligned} \quad (22)$$

а R_2 - оператор с бесконечно дифференцируемым ядром. Подставляя теперь (20) в (16), получаем систему

$$KF_1 G, \psi = f, \quad (23)$$

которая в силу (19) снова имеет порядок (p, q) , ее символическая матрица S'_p выражается формулой (15), а

$$D'_q(t) = (D_q B^{(n)} + t D_{q-1} B^{(2)} + q t D_q \frac{dB^{(2)}}{dt}) B^{-1}. \quad (24)$$

Если

$$\det D'_q(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma, \quad (25)$$

то система (23) принадлежит к нормальному типу и, следовательно, оператор K является нётеровым в пространствах

$$K: F_1 G_1 C_{p,q}^\infty \rightarrow C^{0,\infty}, \quad p, q \geq 1, \quad (26)$$

или в пространствах

$$K: F_1 G_1 C_{p+1, q+1}^\infty \rightarrow C^{1,\infty}, \quad p, q \geq 0. \quad (27)$$

О п р е д е л е н и е 1. Мы скажем, что система (1) удовлетворяет условию $(1,0)$, если матрицы S_p , S_{p-1} и D_q оператора K удовлетворяют условиям (2), (3) и (7), т.е. матрицы (15) не вырождены на Γ . Система (1) удовлетворяет условию $(1,1)$, если матрицы S_p , S_{p-1} и D_q , D_{q-1} удовлетворяют условиям (2), (7) и (18), (25).

В общем случае пусть k и n — целые неотрицательные числа. Система (1) удовлетворяет условию (k,n) , если матрицы $S_p, S_{p-1}, \dots, S_{p-k}$ и $D_q, D_{q-1}, \dots, D_{q-n}$ удовлетворяют следующим условиям: матрицы S_p, D_q и S'_p, D'_q , определенные формулами (15) и (24), а также матрицы $S_p^2, D_q^2, \dots, S_p^k, D_q^n$, формулы для которых мы укажем ниже, имеют на Γ постоянные ранги, причем матрицы S_p^k и D_q^n не вырождены, т.е.

$$\det S_p^k(t) \neq 0, \det D_q^n(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (28)$$

Отметим, что условие $(0,0)$ означает нормальность системы (1). Укажем формулы для вычисления матриц S_p^k и D_q^n . По матрицам S_p и D_q рангов z и z строятся невырожденные матрицы A и B . Матрицы S_{p-j}^1, D_{q-j}^1 , $j=0,1,\dots$, с верхним индексом 1 — это коэффициенты оператора $K_1 = K F_1 G_1$, которые определяются формулами (16)–(18) § 1. Матрицы S_p^1 и D_q^1 , по предположению, имеют на Γ постоянные ранги z_1 и z_1 . Поэтому снова можно определить операторы F_2 и G_2 . Матрицы S_{p-j}^2, D_{q-j}^2 — коэффициенты оператора $K_2 = K_1 F_2 G_2$ определяются формулами композиции этих операторов. Продолжая таким образом построение, легко видеть, что S_p^k и D_q^n — это символические матрицы оператора

$$K F_1 G_1 \dots F_k G_k : C_{p+k, q+n}^\infty \rightarrow C_{k,n}^\infty. \quad (29)$$

Условие (k,n) гарантирует существование конечной цепочки операторов $F_1, G_1, \dots, F_k, G_k$ таких, что оператор (29) порядка (p,q) принадлежит к нормальному типу. Причем эта цепочка операторов не является произвольной. Исходный оператор

K имеет порядок (p, q) , и его символические матрицы S_p и D_q имеют на Γ постоянные ранги v и z . Оператор $F_i G_j$ имеет порядок $(1, 1)$ и символические матрицы G_j и F_i рангов $\ell - v$ и $\ell - z$ соответственно. Оператор композиции K_i снова имеет порядок (p, q) , и его символические матрицы S'_p и D'_q имеют на Γ постоянные ранги $v_i \geq v$ и $z_i \geq z$ и т.д., пока не получим оператор (29) порядка (p, q) нормального типа.

О п р е д е л е н и е 2. Мы скажем, что оператор K порядка (p, q) приводим справа к оператору порядка (p, q) нормального типа, если у него существует конечная цепочка операторов вида (12) и (20) такая, что оператор (29) имеет порядок (p, q) и принадлежит к нормальному типу.

Очевидно, система, удовлетворяющая условию (k, n) , является (k, n) -приводимой справа к оператору нормального типа. Ниже мы покажем, что класс операторов, приводимых к операторам нормального типа, шире класса операторов, удовлетворяющих условию (k, n) .

Предположим теперь, что оператор K порядка (p, q) (k, n) -приводим справа к оператору нормального типа. Тогда союзный оператор K' является (n, k) -приводимым слева к оператору порядка (q, p) нормального типа. Действительно, так как $(K_1 \dots K_n)' = K_n' \dots K_1'$ и союзный оператор к оператору нормального типа также имеет нормальный тип, то оператор

$$G_n' F_k' \dots G_1' F_i' K' : C_{q+n, p+k}^\infty \rightarrow C_{n, k}^\infty, \quad (30)$$

союзный к оператору (29), имеет порядок (q, p) и принадлежит к нормальному типу. Так как операторы F_i и G_j , а также союзные к ним операторы F_i' и G_j' , которые снова имеют вид (20) и (12), однозначно обратимы, то из теорем § 2 вытекает, что для системы (1), (k, n) -приводимой справа к системе порядка (p, q) нормального типа, имеют место аналоги теорем 1-5 § 2.

Т е о р е м а 1. Ядро оператора K , приводимого справа к нормальному типу, и ядро союзного оператора K' конечномерны и состоят из бесконечно дифференцируемых функций.

Т е о р е м а 2. Система $K\omega = f$ разрешима тогда и только тогда, когда $f \in C_{k, n}^\infty$ удовлетворяет условиям (6) § 2. Любое ее решение ω принадлежит классу

$$F_i G_j \dots F_k G_n C_{p+k, q+n}^\infty \subset C_{p, q}^\infty. \quad (31)$$

Т е о р е м а 3. Индекс \mathcal{Z} системы (1), (k, n) -приводимой справа к системе порядка (p, q) нормального типа, равен

$$\mathcal{Z} = \frac{1}{2\pi} \left[\arg \frac{\det D_q^n(t)}{\det S_p^k(t)} \right]_\Gamma + \ell(p - q). \quad (32)$$

Так что индекс такой системы целиком определяется матрицами $\delta_p, \dots, \delta_{p-k}, D_q, \dots, D_{q-n}$ и не зависит от остальных матриц.

Т е о р е м а 4. Если $f \in C_{M,N}^\infty, M > k, N > n$, такова, что система (1) разрешима, то любое ее решение ω принадлежит классу $C_{p+M-k, q+N-n}^\infty$.

Из этой теоремы следует, что, решая систему (1) в классах Гельдера, достаточно потребовать, чтобы f принадлежала классу $C^{h,\infty}$ с $h = \max(k, n)$. Тогда ω принадлежит классу $C^{\beta,\infty}$, где $\beta = \min(p+h-k, q+h-n)$.

Т е о р е м а 5. Оператор K порядка (p, q) нётеров в пространствах

$$K: F_1 G_1 \dots F_k G_n C_{p+k, q+n}^\infty \longrightarrow C_{k,n}^\infty \quad (33)$$

тогда и только тогда, когда он (k, n) -приводим справа к оператору порядка (p, q) нормального типа.

§ 4. Сингулярные интегродифференциальные уравнения, приводимые к системам нормального типа

Приведем пример системы, удовлетворяющей условию (k, n) . Пусть заданы целые числа $0 \leq \tau_1 \leq \tau_2 \leq \dots \leq \tau_k < \ell$ и $0 \leq \lambda_1 \leq \lambda_2 \leq \dots \leq \lambda_n < \ell$, а также заданы бесконечно дифференцируемые невырожденные матрицы $\hat{S}_p, \hat{S}_{p-1}, \dots, \hat{S}_{p-k}$ и $\hat{D}_q, \hat{D}_{q-1}, \dots, \hat{D}_{q-n}$ порядков $\tau_1, \tau_2 - \tau_1, \dots, \ell - \tau_k$ и $\lambda_1, \lambda_2 - \lambda_1, \dots, \ell - \lambda_n$ соответственно для тех порядков, которые положительны. Пусть \tilde{K} — произвольный оператор вида (10) из § 1 порядка $(p-k-1, q-n-1)$. Предположим, что первые $k+1$ - и $n+1$ -матрицы \hat{S}_{p-i} и \hat{D}_{q-j} оператора K состоят из нулей и матриц \hat{S}_{p-i} и \hat{D}_{q-j} , стоящих вдоль главных диагоналей так, что он имеет вид:

$$K\omega = \begin{pmatrix} \hat{S}_p \lambda_+^p & & 0 \\ & \hat{S}_{p-1} \lambda_+^{p-1} & \\ & \ddots & \\ 0 & & \hat{S}_{p-k} \lambda_+^{p-k} \end{pmatrix} \omega_+ \begin{pmatrix} \hat{D}_q \lambda_-^q & & 0 \\ & \hat{D}_{q-1} \lambda_-^{q-1} & \\ & \ddots & \\ 0 & & \hat{D}_{q-n} \lambda_-^{q-n} \end{pmatrix} \omega_- + \tilde{K}\omega. \quad (1)$$

Легко убедиться, что оператор (1) (k, n) -приводим справа к оператору порядка (p, q) нормального типа, а операторы F_i и G_j имеют простой вид

$$F_i \varphi = \begin{pmatrix} I_{\tau_i} & 0 \\ 0 & \lambda_{i0} I_{\ell - \tau_i} \end{pmatrix} \varphi, \quad G_j \psi = \begin{pmatrix} I_{\lambda_j} & 0 \\ 0 & \lambda_{j0} I_{\ell - \lambda_j} \end{pmatrix} \psi, \quad (2)$$

$$i = 1, 2, \dots, k, \quad j = 1, \dots, n.$$

Причем если $f \in C^{0,\infty}$ и $k < p, n < q$, то $\omega \in F_1 G_1 \dots F_k G_n C_{p,q}^\infty$. Это означает в данном случае, что различные компоненты ω_j вектора ω имеют различную гладкость. Так, если $0 < \tau_1 < \lambda_1 < \tau_2 < \dots < \ell$, то $\omega_1, \dots, \omega_{\tau_1} \in C_{p,q}^\infty, \omega_{\tau_1+1}, \dots, \omega_{\lambda_1} \in C_{p-1,q}^\infty, \omega_{\lambda_1+1}, \dots, \omega_{\tau_2} \in C_{p-1,q-1}^\infty, \omega_{\tau_2+1}, \dots, \omega_{\ell} \in C^{0,\infty}$. Операторы вида (1) можно назвать каноническим видом оператора, удовлетворяющего условию (k, n) , что оправдывает следующая

Т е о р е м а 1. Пусть оператор K порядка (p, q) удовлетворяет условию (K, n) . Тогда существуют сингулярные интегральные операторы нормального типа L и M такие, что оператор LKM имеет вид (1).

Доказательство теоремы проводится в несколько этапов. Кроме того, все построения мы проведем только для плюсовых операторов, так как для минусовых операторов они проводятся по аналогичным формулам. На первом этапе, используя лемму § 3, строятся невырожденные матрицы $A(t)$ и $B(t)$, которые матрицу S_p приводят к виду

$$AS_pB = \begin{pmatrix} \hat{S}_p & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad (3)$$

где \hat{S}_p — невырожденная матрица порядка ν , равного рангу матрицы S_p . Тогда оператор $K' = LKM$, где

$$L_1\varphi = A\lambda_+^0\varphi + I_\ell\lambda_-^0\varphi, \quad M_1\psi = B\lambda_+^0\psi + I_\ell\lambda_-^0\psi, \quad (4)$$

имеет вид:

$$K'\varphi = \begin{pmatrix} \hat{S}_p & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \lambda_+^p\varphi + \sum_{j=1}^k S_{p-j}' \lambda_+^{p-j}\varphi + \tilde{K}_{p-k-1, q}' \varphi. \quad (5)$$

Далее, используя невырожденность матрицы \hat{S}_p , определяем коэффициенты B_j оператора

$$M_2\psi = I_\ell\lambda_+^0\psi + \sum_{j=1}^k B_j(t) \lambda_+^{-j}\psi + I_\ell\lambda_-^0\psi, \quad (6)$$

таким образом, чтобы первые ν_1 строк матрицы S_{p-j}^2 , $j=1, \dots, k$, оператора $K^2 = K'M_2$ обратились в нуль. Для этого, используя формулы композиции (16)–(18) § 1, решаем матричные уравнения, аналогичные тем, которые мы решали при построении левого регуляризатора в теореме 4 § 2. При этом первые ν строк матриц B_1, \dots, B_k определяются однозначно, а остальные $\ell - \nu$ строк произвольны, мы их положим равными нулю.

В конце первого этапа определяем оператор

$$L_2\varphi = I_\ell\lambda_+^0\varphi + \sum_{j=1}^k A_j(t) \lambda_+^{-j}\varphi + I_\ell\lambda_-^0\varphi \quad (7)$$

так, чтобы первые ν столбцов и строк матриц S_{p-j}^3 , $j=1, \dots, k$, оператора $K^3 = L_2K^2$ обращались в нуль. Для этого опять решаем матричные уравнения, причем первые ν столбцов матриц A_1, \dots, A_k определяются однозначно, а остальные полагаем равными нулю. Итак, после первого этапа оператор $K_{p, q}$ приводится к виду

$$L_2L_1K_{p, q}M_1M_2\varphi = \begin{pmatrix} \hat{S}_p\lambda_+^p & 0 \\ 0 & \sum_{j=1}^k \tilde{S}_{p-j}\lambda_+^{p-j} \end{pmatrix} \varphi + \tilde{K}_{p-k-1, q}' \varphi, \quad (8)$$

где \tilde{S}_{p-j} — матрицы порядка $\ell - j$, \tilde{K} — оператор порядка $(p-k-1, q)$. Обозначим $L = L_2 L_1$, $M = M_1 M_2$. Оператор (8) снова удовлетворяет условию (k, n) . Это можно доказать непосредственно, проверяя, что ранги матриц $\tilde{S}_p^j(t)$ оператора $K_{p,q}$ и матриц $\tilde{S}_p^j(t)$ оператора (8) совпадают. Можно также указать цепочку операторов, которая приводит справа оператор (8) к нормальному типу. Пусть R — правый регуляризатор для оператора M , т.е. $MR = \varphi + T \cdot \varphi$, где оператор T имеет порядок не выше $(-2k, -2n)$, а F, G, \dots, F_k, G_n — цепочка операторов, которая справа приводит оператор K к нормальному типу. Тогда цепочка RF, G, \dots, F_k, G_n приводит оператор (8) к нормальному типу. Так как оператор F_i для (8) имеет вид (5) § 3, то ранг матрицы \tilde{S}_{p-i} постоянен всюду на Γ . Если ранг матрицы \tilde{S}_{p-i} положителен, то построения, проведенные на первом этапе, мы можем применить к оператору $\sum_{j=1}^k \tilde{S}_{p-j} \lambda_+^{p-j}$ и привести его к виду, аналогичному (8), и т.д., через k этапов — для плюсовых операторов и через n этапов — для минусовых операторов K будет приведен к виду (1). Причем операторы L и M являются произведениями сингулярных интегральных операторов нормального типа, построенных на каждом этапе, и, следовательно, сами принадлежат к нормальному типу. Теорема доказана.

Отметим, что мы доказали теорему для операторов, приводимых к нормальному типу справа. Аналогично теорема доказывается для операторов, приводимых слева или с двух сторон. Существенным при доказательстве было условие постоянства ранга символических матриц оператора K и его композиций с операторами (12) и (20) § 3.

Из этой теоремы вытекает, что оператор, (k, n) — приводимый справа к оператору порядка (p, q) нормального типа, является также приводимым слева, т.е. существует конечная цепочка операторов \tilde{F}_i и \tilde{G}_j вида (12) и (20) § 3 такая, что оператор

$$\tilde{G}_n \tilde{F}_k \dots \tilde{G}_1 \tilde{F}_1 K_{p,q} : C_{p,q}^\infty \rightarrow C^{0,\infty} \quad (9)$$

имеет порядок (p, q) и принадлежит к нормальному типу. Следовательно, оператор K является также нётеровым в пространствах

$$K_{p,q} : C_{p,q}^\infty \rightarrow \tilde{F}_1^{-1} \tilde{G}_1^{-1} \dots \tilde{F}_k^{-1} \tilde{G}_n^{-1} C^{0,\infty}. \quad (10)$$

Кроме того, так как канонический оператор при $k, n > 1$ является двусторонне приводимым, то оператор K , удовлетворяющий условию (k, n) , является также оператором, двусторонне приводимым к оператору нормального типа, т.е. существуют операторы вида (12) и (20) § 3 такие, что, скажем, оператор

$$\tilde{G}_{n_2} \tilde{F}_{k_2} \dots \tilde{G}_1 \tilde{F}_1 (K_{p,q} F_1 G_1 \dots F_k G_n) : C_{p+k_1, q+n_1}^\infty \rightarrow C_{k_1, n_1}^\infty \quad (11)$$

имеет порядок (p, q) и принадлежит к нормальному типу, причем $k_1 + k_2 = k$, $n_1 + n_2 = n$. Откуда следует, что оператор K является нётеровым также в пространствах

$$K_{p,q} : F_1 G_1 \dots F_k G_k C_{p+k_1, q+n_1}^\infty \longrightarrow \tilde{F}_1^{-1} \tilde{G}_1^{-1} \dots \tilde{F}_{k_2}^{-1} \tilde{G}_{n_2}^{-1} C_{k_1, n_1}^\infty. \quad (12)$$

Отметим, что условия (k, n) -приводимости слева отличаются от сформулированных выше условий (k, n) -приводимости справа тем, что они учитывают соотношения между строками матриц S_{p-i} и D_{q-j} . Условие (k, n) -двусторонней приводимости учитывает соотношения как между столбцами, так и между строками этих матриц. При этом матрицы S_p^i и D_q^j , участвующие в определении условия (k, n) , различны при разных способах приведения, однако ранги их не зависят от конкретного способа приведения системы, ибо они выражаются через порядки ненулевых миноров в каноническом представлении (1) оператора K , которые определяются однозначно.

Кроме того, в силу теоремы 1 § 3 индекс системы, удовлетворяющей условию (k, n) , не зависит от конкретного способа приведения оператора K к нормальному типу.

Вернемся к определению 2 § 3, которое задает класс операторов, приводимых к оператору нормального типа конечной цепочкой операторов вида (12) и (20)

§ 3. В этом определении требование постоянства ранга символических матриц оператора K , а также операторов, получаемых на каждом шаге приводимости, обеспечивает возможность удлинить цепочку операторов. Если символическая матрица, скажем, $S_p(t)$ оператора K имеет переменный ранг $\chi_p(t) \leq \chi < \ell$, то легко убедиться на примерах, что построение гладкой $(\ell \times \ell - \chi)$ -матрицы $X(t)$, удовлетворяющей условиям леммы § 3, а следовательно, и оператора F в общем случае невозможно. Существуют, однако, операторы K'' с матрицами $S_p(t)$ и $D_q(t)$ переменных рангов, которые имеют конечную цепочку операторов вида (12) и (20) § 3, приводящую их к операторам порядка (p, q) нормального типа. Покажем это на примерах. Пусть задан оператор

$$K\omega = S_p \lambda_+^p \omega + S_{p-1} \lambda_+^{p-1} \omega + I_{2\chi} \lambda_-^\chi \omega, \quad (13)$$

где матрицы $S_{p-m}(t), m=0, 1, \dots$, порядка $\ell - 2\chi$, каждую из которых мы разобьем на 4 блока $S_{p-m}^{ij}, i, j=1, 2$, отделяя половину строк и столбцов, имеют вид:

$$S_p = \begin{pmatrix} S_p^{11} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad S_{p-1} = \begin{pmatrix} S_{p-1}^{11} & S_{p-1}^{12} \\ S_{p-1}^{21} & 0 \end{pmatrix}, \quad (14)$$

причем ненулевая $(\chi \times \chi)$ -матрица S_p^{11} произвольна, а матрицы S_{p-1}^{12} и S_{p-1}^{21} невырождены всюду на Γ .

Тогда оператор (13) $(2, 0)$ -приводим к оператору порядка (p, q) нормального типа. Причем если его приводить с двух сторон, то операторы \tilde{F}_1 и \tilde{F}_1^{-1} у него совпадают с оператором (5) § 3, $\tilde{F}_1 = \tilde{F}_1^{-1} = F$. Символические матрицы операторов $K^1 = KF$ и $K^2 = FKF$, согласно формулам композиции (16)–(18) § 1, равны

$$S'_p(t) = \begin{pmatrix} S''_p & -tS_{p-1}^{12} \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad S^z_p(t) = \begin{pmatrix} S''_p & -tS_{p-1}^{12} \\ -tS_{p-1}^{21} & 0 \end{pmatrix}, \quad \tilde{D}'_q = \tilde{D}^z_q - I_{2z},$$

причем матрица S'_p имеет постоянный ранг, а S^z_p невырожденна всюду на Γ . Оператор (13) можно привести к нормальному типу также справа. Тогда если оператор F_z взять в виде

$$F_z = AFA^{-1}, \quad A(t) = \begin{pmatrix} 0 & I_z \\ I_z & (tS_{p-1}^{12})^{-1} \end{pmatrix}, \quad (15)$$

то символические матрицы оператора $\tilde{K}^z = KF_zF_z$ равны

$$\tilde{S}^z_p(t) = \begin{pmatrix} -tS_{p-1}^{12} & -tS''_{p-1} + \rho tS_{p-1}^{12} \frac{d}{dt}(S_{p-1}^{12})^{-1} \\ 0 & -tS_{p-1}^{21} \end{pmatrix}, \quad \tilde{D}^z_q = I_{2z}.$$

Отметим, что определители матриц S^z_p и \tilde{S}^z_p целиком определяются матрицей S_{p-1} и не зависят от S''_p . Рассмотрим еще оператор

$$K, \omega = \sum_{j=0}^z S_{p-j} \lambda_+^{p-j} \omega + I_e \lambda_-^q \omega, \quad (16)$$

матрицы S_p и S_{p-1} которого снова имеют вид (14) и таковы, что $(2z \times 2z)$ -матрица

$$S(t) = \begin{pmatrix} S''_p & S_{p-1}^{12} \\ S_{p-1}^{21} & S_{p-2}^{22} \end{pmatrix}, \quad (17)$$

составленная из блоков матриц (14) и S_{p-2} , невырожденна всюду на Γ , а каждый из блоков имеет переменный ранг.

Легко убедиться, что оператор (16) с помощью тех же операторов (5) §3 и (15) приводится к нормальному типу, т.е. операторы K, F_z и $F_z K, F$ имеют порядок (ρ, q) и нормальный тип, причем матрица S^z_p оператора $F_z K, F$ отличается от матрицы S лишь множителем $-t$ в последних z строках и столбцах.

Выше мы показали, что оператор $K_{p,q}(1,0)$ -приводим к нормальному типу тогда и только тогда, когда он удовлетворяет условию (1,0) и, в частности, его символическая матрица $S_p(t)$ имеет постоянный ранг. Для операторов, $(2,0)$ -приводимых к нормальному типу, это уже не так, как показывают примеры (13) и (16).

Таким образом, если определение 2 распространить на операторы с символическими матрицами переменных рангов и, кроме того, допустить, что символические матрицы композиций оператора $K_{p,q}$ с операторами цепочки $F_p G_1, \dots, F_k G_k$ также могут иметь переменные ранги, то класс операторов, (k, n) -приводимых

справа к оператору порядка (p, q) нормального типа, шире класса операторов, удовлетворяющих условию (k, l) . При определении приводимости конкретного оператора K к нормальному типу мы поступаем аналогично предыдущему. При этом либо уравнение (9) § 3 имеет гладкое решение $X(t)$ ранга $\ell - r$ (и тогда оператор (14) можно построить), либо такого решения не существует и, следовательно, оператор K не является приводимым к нормальному типу.

Теоремы 1-4 § 3 остаются справедливыми для операторов $K_{p,q}$ с символическими матрицами переменных рангов, (k, l) -приводимых справа к оператору порядка (p, q) нормального типа, так как при доказательстве этих теорем мы использовали приводимость оператора $K_{p,q}$ к нормальному типу и однозначную обратимость операторов (12) и (20) § 3.

В заключение этого параграфа в классе операторов, приводимых к нормальному типу, мы выделим подкласс операторов, для которых цепочка операторов (12) и (20) § 3 определяется элементарно, а сами они имеют простейший вид (5) § 3.

Матричные операторы мы будем рассматривать теперь поэлементно. Пусть $K = \{K^{ij}\}$, $i, j = 1, \dots, \ell$, где K^{ij} — скалярный оператор порядка (p_{ij}, q_{ij}) , $p_{ij} \leq p, q_{ij} \leq q$, с символическими функциями $\delta_{p_{ij}q_{ij}}^{ij}(t)$ и $D_{q_{ij}}^{ij}(t)$. Предположим, что существуют неотрицательные целые числа a_i, b_j и c_i, d_j такие, что порядки операторов K^{ij} не превосходят $p_{ij} \leq b_j - a_i$ и $q_{ij} \leq d_j - c_i$, и матрицы $S(t)$ и $D(t)$, составленные из коэффициентов $\delta_{p_{ij}q_{ij}}^{ij}(t)$ и $D_{q_{ij}}^{ij}(t)$ тех операторов, порядки которых равны $p_{ij} = b_j - a_i$ и $q_{ij} = d_j - c_i$, невырождены всюду на Γ , т.е.

$$S(t) = \left\{ \delta_{b_j - a_i}^{ij}(t) \right\}, \quad D(t) = \left\{ D_{d_j - c_i}^{ij}(t) \right\}, \quad i, j = 1, \dots, \ell, \quad (18)$$

причем

$$\det S(t) \neq 0, \quad \det D(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (19)$$

Тогда оператор

$$\tilde{K}\varphi = \begin{pmatrix} \lambda_{10}^{a_1} & \lambda_{01}^{c_1} & & 0 \\ & \ddots & & \\ 0 & & \lambda_{\ell 0}^{a_\ell} & \lambda_{0\ell}^{c_\ell} \end{pmatrix} K_{p,q} \begin{pmatrix} \lambda_{10}^{-b_1} & \lambda_{01}^{-d_1} & & 0 \\ & \ddots & & \\ 0 & & \lambda_{\ell 0}^{-b_\ell} & \lambda_{0\ell}^{-d_\ell} \end{pmatrix} \varphi \quad (20)$$

является сингулярным интегральным оператором нормального типа.

Действительно, в силу формул композиции (16) § 1 порядок оператора \tilde{K}^{ij} равен $(0, 0)$, так как $a_i + p_{ij} - b_j = 0$ и $c_i + q_{ij} - d_j = 0$, т.е. \tilde{K} — сингулярный интегральный оператор. Его символические матрицы \tilde{S}_0 и \tilde{D}_0 имеют вид

$$\tilde{S}_0 = \left\{ (-t)^{a_i - b_j} \delta_{b_j - a_i}^{ij} \right\}, \quad \tilde{D}_0 = \left\{ t^{c_i - d_j} D_{d_j - c_i}^{ij} \right\}, \quad (21)$$

и так как определители матриц (21) выражаются через определители матриц (18) и $t \neq 0$ на Γ , то оператор (20) принадлежит к нормальному типу. Следовательно, для оператора, удовлетворяющего условию (19), имеют место аналоги теорем 1-5. В частности,

Т е о р е м а 2. Оператор K является нётеровым в пространствах

$$K: C_{b_1, d_1}^\infty \times \dots \times C_{b_e, d_e}^\infty \longrightarrow C_{a_1, c_1}^\infty \times \dots \times C_{a_e, c_e}^\infty \quad (22)$$

тогда и только тогда, когда он удовлетворяет условию (19).

Т е о р е м а 3. Индекс χ оператора K , удовлетворяющего условию (19), равен

$$\chi = \frac{1}{2\pi} \left[\arg \frac{\det D(t)}{\det S(t)} \right]_\Gamma + \sum_{j=1}^l (b_j - a_j + c_j - d_j). \quad (23)$$

П р и м е р ы. Легко видеть, что операторы (13) и (16) удовлетворяют условию (19) и числа $-a_i, -c_i$ и b_j, d_j , которые можно назвать порядками строк и столбцов оператора K относительно плюсовых и минусовых операторов и которые определяются, очевидно, с точностью до произвольных натуральных чисел, для них равны: $a_1 = \dots = a_e = 0, a_{e+1} = \dots = a_e = 1, b_1 = \dots = b_e = \rho, b_{e+1} = \dots = b_e = \rho - 1$ при $\rho > 0$ и $a_1 = \dots = a_e = 1, a_{e+1} = \dots = a_e = 2, b_1 = \dots = b_e = 1, b_{e+1} = \dots = b_e = 0$ при $\rho = 0$; далее, $c_1 = \dots = c_e = 0, d_1 = \dots = d_e = q$, причем все числа мы выбрали минимальными.

Аналогично, легко убедиться, что оператор (1) также удовлетворяет условию (19). Отметим еще, что мы рассматривали операторы K с неотрицательными по — порядками. Аналогичные теоремы остаются верными для операторов, один или оба — порядка которых отрицательны.

§ 5. Случай действительных уравнений

В некоторых случаях (см., например, работы [9, 10]) краевая задача для эллиптической системы дифференциальных уравнений редуцируется к системе действительных сингулярных интегральных или интегродифференциальных уравнений относительно действительного неизвестного вектора. Поэтому в этом параграфе мы докажем аналоги теорем Нётера для систем действительных сингулярных интегродифференциальных уравнений нормального типа или приводимых к нормальному типу. Рассмотрим оператор

$$N_\mu = 2 \operatorname{Re} K_\rho^+ \cdot \mu = K_\rho^+ \mu + \overline{K_\rho^+ \mu} = (K_\rho^+ + \overline{K_\rho^+}) \mu, \quad (1)$$

где K_ρ^+ — "плюсовая" часть оператора (10) из § 1, т.е.

$$K_\rho^+ \varphi = \sum_{j=0}^{P+M} S_{\rho-j}(t_0) \lambda_+^{\rho-j} \varphi + R_{M,\infty} \varphi, \quad (2)$$

а $R_{M,\infty}$ — оператор (3) из § 1; в котором $k_2 \equiv 0$, а $k_1(t, t_0)$ имеет при $t = t_0$ нуль порядка $\geq M$.

Покажем, что оператор $\overline{K_P^+}$ является "минусовым" оператором порядка ρ , т.е.

$$\overline{K_P^+ \varphi} = K_P^- \varphi, \quad (3)$$

и, следовательно, составляет "минусовую" часть оператора (1). Действительно, легко убедиться, что

$$\overline{\lambda_+^0 \varphi} = \lambda_-^0 \varphi + R_\infty \varphi, \quad (4)$$

где

$$R_\infty \varphi = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \left(\frac{t'(z)}{t - t_0} - \frac{\overline{t'(z)}}{\overline{t} - \overline{t_0}} \right) \varphi \frac{dz}{z - z_0}. \quad (5)$$

Ядро оператора (5) бесконечно дифференцируемо по z и z_0 . Действительно, $t(z) \in C^\infty[\vartheta, \gamma]$, и при $z \rightarrow z_0$, раскрывая неопределенность ядра, мы можем его выразить через первые и вторые производные от $t(z)$ и $\overline{t}(z)$.

Так как $|t'(z)| = 1$ и

$$\frac{d}{d\overline{t}} = t'(z) \frac{d}{dz} = \frac{dt}{d\overline{t}} \frac{d}{dt} = t'^2(z) \frac{d}{dt}, \quad (6)$$

то, дифференцируя формулу (4), имеем

$$\overline{\lambda_+^1 \varphi} = \frac{d}{d\overline{t}} \overline{\lambda_+^0 \varphi} = \frac{dt_0}{d\overline{t_0}} \lambda_-^1 \varphi + \frac{d}{d\overline{t}} R_\infty \varphi = t'^2(z_0) \lambda_-^1 \varphi + R_\infty^1 \varphi, \quad (7)$$

где ядро оператора R_∞^1 принадлежит классу C^∞ . При $n > 1$ имеем $\lambda_+^n \varphi = \frac{d}{d\overline{t_0}} \lambda_+^{n-1}$,

поэтому, дифференцируя последовательно $n-1$ раз формулу (7) и используя (6), получаем

$$\begin{aligned} \overline{\lambda_+^n \varphi} &= t'^2(z_0) \frac{d}{d\overline{t}} (t'^2(z_0) \frac{d}{d\overline{t_0}} (\dots (t'^2(z_0) \lambda_-^1 \varphi) \dots) + R_\infty \varphi = \\ &= t'^{2n}(z_0) \lambda_-^n \varphi + \dots + R_\infty^n \varphi, \end{aligned} \quad (8)$$

т.е. оператор $\overline{\lambda_+^n}$ линейно выражается через операторы $\lambda_-^n, \dots, \lambda_-^1$ и оператор R_∞^n с бесконечно дифференцируемым ядром.

Переходя к операторам отрицательного порядка, напомним, что $\ln(1 - t_0/t)$ определен однозначно для всех $t_0, t \in \Gamma$, $t \neq t_0$, и если мы условимся аргументы всех функций выбирать в интервале $(-\pi, \pi]$, то разность

$$\ln\left(1 - \frac{t_0}{t}\right) - \ln\left(1 - \frac{t}{t_0}\right) = \ln\left|\frac{t_0}{t}\right| - 2i \arg \frac{t - t_0}{z - z_0} + i \arg t \cdot t_0 + 2\kappa\pi i, \quad (9)$$

где k — вполне определенное целое число.

Разность (9) непрерывна на Γ , так как она имеет пределы при $z \rightarrow z_0$, и, кроме того, если при фиксированном $t_0 \in \Gamma$ точка t делает обход контура Γ один

раз в положительном направлении, начиная с t_0 , то хотя аргументы векторов $t-t_0$ и t получают приращение π и 2π соответственно, суммарное приращение функции (9) равно нулю. Так как $\Gamma \in \mathcal{C}^\infty$, то разность (9) также бесконечно дифференцируема по t_0 и $t \in \Gamma$.

Преобразуя интеграл λ_+^{-n} при $n > 1$, в силу формулы (9), имеем

$$\begin{aligned} \lambda_+^{-n} \varphi &= \frac{(-1)^{n-1}}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{(t-t_0)^{n-1}}{(n-1)!} \ln\left(1-\frac{t}{t_0}\right) \left[\left(\frac{t-t_0}{t-t_0}\right)^{n-1} \frac{d\bar{t}}{d\bar{t}} \right] \varphi(t) dt + \tilde{R}_{\infty}^n \varphi = \\ &= t'(t_0)^{-2n} \lambda_-^{-n} \varphi + \dots + \tilde{R}_{\infty}^n \varphi, \end{aligned} \quad (10)$$

где коэффициенты при операторах λ_-^{-n} , λ_-^{-n-1} , ... можно получить, разлагая функцию, заключенную в квадратные скобки, по формуле Тейлора в точке t_0 , а ядро оператора \tilde{R}_{∞}^n принадлежит классу \mathcal{C}^∞ .

Используя формулу (9), легко убедиться также, что

$$\bar{R}_{M,\infty} \varphi = R_{\infty,M} \varphi, \quad (11)$$

где $R_{\infty,M}$ — оператор вида (3) из § 1, у которого ядро $k_1 = 0$, а $k_2(t, t_0)$ имеет при $t=t_0$ нуль порядка $\geq M$. Итак, равенство (3) полностью доказано.

Предположим теперь, что

$$\det \mathcal{D}_\rho(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (12)$$

Тогда оператор (1) имеет порядок ρ по каждому виду операторов, причем ввиду равенства (8) матрица \mathcal{D}_ρ оператора λ_-^ρ равна

$$\mathcal{D}_\rho(t) = t'^{2\rho} \overline{\mathcal{D}_\rho(t)}. \quad (13)$$

Таким образом, при условии (12) оператор (1) принадлежит к нормальному типу, и в силу результатов § 2 для него справедливы теоремы 1–5 § 2. В частности, однородное уравнение $N\varphi = 0$ имеет конечное число линейно-независимых комплексных решений $\varphi = \mu + i\nu$, причем реальная и мнимая части φ также являются решениями этого уравнения. Пусть μ_1, \dots, μ_m — полная система линейно-независимых действительных решений уравнения

$$N\mu = 0. \quad (14)$$

Тогда любое действительное, а следовательно, и комплексное решение φ уравнения (14) представляется в виде линейной комбинации: $\varphi = a_1\mu_1 + \dots + a_m\mu_m$ решений этой системы с действительными или комплексными коэффициентами a_j . Итак, μ_1, \dots, μ_m образуют базис в пространстве всех решений уравнения (14). Следовательно, размерность линейного пространства действительных решений уравнения (14) над полем \mathcal{R} действительных чисел равна размерности пространства комплексных решений над полем \mathcal{C} комплексных чисел. Наряду с союзным оператором N' рассмотрим также сопряженный оператор N^* , определяемый из интегрального равенства

$$\int_{\Gamma} \nu \cdot N\mu dz = \int_{\Gamma} \mu N^* \nu dz, \quad (15)$$

где μ и ν — произвольные действительные вектор-функции класса $C^{p,\alpha}$.

Легко убедиться, что сопряженный и союзный операторы связаны между собой следующим образом:

$$N^* \nu = t'(\Delta) N'(\bar{t}'(\Delta) \nu(\Delta)). \quad (16)$$

Из этого равенства вытекает соответствие между решениями союзного однородного и сопряженного однородного уравнений. Если ψ есть решение уравнения $N' \psi = 0$, то вектор-функция $\sigma = t' \psi$ является решением уравнения $N^* \sigma = 0$, и наоборот. Так как, по теореме 1 § 2, нуль-пространство союзного оператора N' конечномерно, то нуль-пространство сопряженного оператора N^* также конечномерно и в силу действительности N^* имеет базис, состоящий из действительных векторов $\nu_1, \dots, \nu_{m'}$.

Из этого соответствия и теоремы 2 § 2, с учетом того, что

$$\int_{\Gamma} g \varphi dt = \int_{\Gamma} g t'(\Delta) \varphi d\Delta,$$

также следует, что необходимым и достаточным условием разрешимости уравнения

$$N\mu = g, \quad g \in C^{0,\alpha}, \quad (17)$$

является ортогональность правой части к фундаментальной системе решений однородного сопряженного уравнения $N^* \nu = 0$, т.е.

$$\int_{\Gamma} g \nu_j d\Delta = 0, \quad j=1, \dots, m'. \quad (18)$$

Таким образом, в предположении (12), теоремы 1, 2 § 2 остаются в силе для действительного уравнения (17) и в том случае, если ограничиться решениями в действительной области, а вместо союзного оператора использовать сопряженный оператор N^* , который также является действительным оператором.

Далее, используя формулу (13), легко подсчитать индекс $\chi_r = m - m'$ оператора (1) нормального типа в комплексной области

$$\chi_r = 2\rho l - \frac{1}{\pi} \left[\arg \det \delta_p(t) \right]_{\Gamma}. \quad (19)$$

Как мы показали, индекс χ_r не изменится, если мы ограничимся действительными решениями уравнения (17) при действительной правой части g . Итак, мы приходим к следующему утверждению.

Т е о р е м а 1. Индекс оператора (1) порядка ρ нормального типа вычисляется по формуле (19).

Пусть μ — действительная функция класса $C_{\rho,q}^{\infty}$, $\rho, q \geq 0$, тогда $\mu \in C^{p,\alpha}$, где $\rho = \max(\rho, q)$. Действительно, из формул (4) и (5) имеем

$$\mu = \lambda_+^0 \mu + \lambda_-^0 \mu = 2 \operatorname{Re}(\lambda_+^0 \mu) - R_{\infty} \mu = 2 \operatorname{Re}(\lambda_-^0 \mu) - R_{\infty} \mu. \quad (20)$$

Так как, по предположению, $\lambda_+^0 \mu \in C^{p,\alpha}$, $\lambda_-^0 \mu \in C^{q,\alpha}$ и $\mu \in C^{0,\alpha}$, то $R_{\infty} \mu \in C^{\infty}$,

и, в силу (20), $\mu \in \mathcal{C}^{p,\infty} \cap \mathcal{C}^{q,\infty}$, что и требовалось доказать. Следовательно, аналогом теоремы 4 § 2 является

Т е о р е м а 2. Если $g \in \mathcal{C}^{M,\infty}$ и удовлетворяет условиям (18) разрешимости системы (17), то любое ее решение μ класса $\mathcal{C}^{p,\infty}$ принадлежит классу $\mathcal{C}^{p+M,\infty}$.

Аналогом теоремы 5 § 2 является

Т е о р е м а 3. Оператор (1) порядка ρ нётеров в пространствах

$$N_\rho: \mathcal{C}^{p,\infty} \rightarrow \mathcal{C}^{q,\infty} \quad (21)$$

тогда и только тогда, когда он принадлежит к нормальному типу, т.е. удовлетворяет условию (12).

Отметим, наконец, что подстановка $\mu = \lambda_{10}^{-p} \overline{\lambda_{10}^{-p}} \varphi$ приводит уравнение (17) к эквивалентному сингулярному интегральному уравнению нормального типа.

Перейдем теперь к операторам (1), приводимым к нормальному типу. Пусть матрицы $\delta_\rho, \delta_{\rho-1}, \dots, \delta_{\rho-k}$ удовлетворяют условию k , сформулированному в определении 1 § 4, т.е. ранги матриц $\delta_\rho, \delta'_\rho, \dots, \delta_\rho^k$ постоянны всюду на Γ , причем матрица δ_ρ^k имеет максимальный ранг, т.е.

$$\det \delta_\rho^k(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (22)$$

Тогда определяются операторы F_1, \dots, F_k вида (12) § 3 такие, что оператор $N F_1 \bar{F}_1 \dots F_k \bar{F}_k$ имеет порядок ρ и принадлежит к нормальному типу.

Действительно, представление (13) § 3 показывает, что оператор F_j является единичным относительно "минусовых" операторов. Тогда, в силу формул (3) и (4), оператор \bar{F}_j является единичным относительно "плюсовых" операторов. Следовательно, учитывая, что композиция операторов "различных знаков" является оператором с бесконечно дифференцируемым ядром, получаем

$$N F_1 \bar{F}_1 \dots F_k \bar{F}_k \varphi = K_\rho F_1 \dots F_k \varphi + \overline{K_\rho F_1 \dots F_k} \varphi + R_\infty^k \varphi, \quad (23)$$

где R_∞^k — оператор с ядром класса \mathcal{C}^∞ . Из этой формулы, используя определение матриц $\delta_\rho^j(t)$ и формулу (18), получим, что оператор (23) имеет порядок ρ и его символические матрицы равны δ_ρ^k и $t^{1/2\rho} \overline{\delta_\rho^k}$. Итак, в силу предположения (22), оператор (23) имеет порядок ρ и нормальный тип.

Как мы показали в § 4, может оказаться, что существует цепочка операторов F_1, \dots, F_k таких, что оператор (23) принадлежит к нормальному типу, т.е. матрица δ_ρ удовлетворяет условию (22), хотя некоторые из матриц $\delta_\rho(t), \dots, \delta_\rho^{k-1}(t)$ не имеют постоянных рангов. Такой оператор N назовем оператором, k -приводимым справа к нормальному типу.

Пусть оператор (1) k -приводим к нормальному типу. Тогда для него, как для комплексного оператора, в силу того, что оператор (23) имеет нормальный тип, выполняются теоремы 1–5 § 3. Следовательно, для действительного оператора N имеют место аналоги этих теорем, формулировку которых мы предоставляем читателю.

Наконец, рассмотрим операторы (1), удовлетворяющие условиям, аналогичным условиям (19) § 4. Матричный оператор K_p состоит из скалярных операторов K^{ij} , $i, j = 1, \dots, \ell$, порядков p_{ij} с символическими функциями $\delta_{p_{ij}}^{ij}$. Пусть существуют неотрицательные целые числа a_i и b_j такие, что порядки операторов K^{ij} не превосходят $b_j - a_i$ и матрица $S(t)$, составленная из коэффициентов тех операторов, порядки которых равны $b_j - a_i$, невырождена всюду на Γ , т.е.

$$S(t) = \left\{ \delta_{b_j - a_i}^{ij}(t) \right\}, \quad i, j = 1, \dots, \ell, \quad \det S(t) \neq 0 \quad \forall t \in \Gamma. \quad (24)$$

Тогда, используя операторы λ_{a_i} и $\bar{\lambda}_{b_j}$, оператор (1) легко привести к сингулярному интегральному оператору нормального типа вида (20) § 4, в котором λ_{a_i} следует заменить на $\bar{\lambda}_{b_j}$ и положить $c_i = a_i$, $d_j = b_j$.

Для оператора (1), удовлетворяющего условию (24), очевидно, выполняются следующие аналоги теорем 6 и 7 § 4.

Т е о р е м а 4. Оператор (1) нётеров в пространствах

$$N: C^{b_1, \infty} \times \dots \times C^{b_\ell, \infty} \rightarrow C^{a_1, \infty} \times \dots \times C^{a_\ell, \infty} \quad (25)$$

тогда и только тогда, когда он удовлетворяет условию (24).

Т е о р е м а 5. Индекс x , оператора (1), удовлетворяющего условию (24), равен

$$x = 2 \sum_{j=1}^{\ell} (b_j - a_j) - \frac{1}{\pi} [\arg \det S(t)]_{\Gamma}. \quad (26)$$

Л и т е р а т у р а

1. М у с х е л и ш в и л и Н.И. Сингулярные интегральные уравнения. М., ФМ., 1968, 512 с.
2. С а к с Р.С. Об одном классе сингулярных интегродифференциальных уравнений. - "Дифференц. уравнения", 1969, т.5, № 1, с.115-130.
3. Т о в м а с я н Н.Е. К теории сингулярных интегральных уравнений. - "Дифференц. уравнения", 1967, т.3, № 1, с.74-80.
4. Г о х б е р г И.Ш. и З а м б и ц к и й М.К. О нормально разрешимых операторах в пространствах с двумя нормами. - "Изв. АН МССР", 1964, № 6, с. 80-84.
5. С т и н р о д Н. Топология косых произведений. М., ИЛ, 1953.
6. В о л е в и ч Л.Р. Разрешимость краевых задач для общих эллиптических систем - "Матем. сб.", 1965, т.68, № 3, с.373-416.
7. В а й н б е р г Б.Р., Г р у ш и н В.В. О равномерно неэллиптических задачах. Ч.1. - "Матем. сб.", 1967, т.72, № 4, с. 602-636.

8. В а й н б е р г Б.Р., Г р у ш и н В.В. О равномерно неэллиптических задачах. Ч.II. - "Матем. сб.", 1967, т.73, № 1, с.128-154.
9. С а к с Р.С. О задаче Дирихле для одного класса эллиптических систем дифференциальных уравнений второго порядка. - "Дифференц. уравнения", 1970, т.6, № 1, с. 72-85.
10. Т о в м а с я н Н.Е. К теории общих линейных краевых задач для эллиптических систем. - "Сиб. мат. журн.", 1967, т.8, № 5, с. 1104-1123.