

УДК 517.95

Б. М. К ар е ли н

## Критерий однозначной разрешимости задачи Коши в классе $C^\infty$ для дифференциальных уравнений с полиномиальным преобразованием аргумента

1. Введение. Основной результат. Известно, что для дифференциальных уравнений с отклоняющимся аргументом постановка задачи Коши состоит в задании значений искомого решения на некотором промежутке [1]. В то же время в некоторых случаях и для уравнений этого класса однозначно разрешима задача Коши с обычным начальным условием Коши. Так обстоит дело, например, для уравнения Като  $y'(x) = ay(x) + by(\alpha x)$ ,  $x > 0$  при  $\alpha \in [0, 1]$ ; однако это не так при  $\alpha > 1$  (см. [2]).

В настоящей статье рассматривается уравнение вида

$$\sum_{k=0}^n a_k(x) y^{(k)}(\varphi(x)) = \lambda y(x), \quad x \in \mathbb{R}, \quad \lambda \in \mathbb{C}, \quad \lambda \neq 0, \quad (1)$$

где  $\varphi(x) = \sum_{l=0}^m \varphi_l x^l$ ,  $m > 1$ ,  $\varphi_m \neq 0$ ,  $\varphi_l \in \mathbb{R}$ , и выясняется, при каких условиях на  $\varphi(x)$  для этого уравнения корректна (однозначно разрешима) задача Коши с начальным условием Коши в произвольной точке  $x_0$ :

$$V(y; x_0) = \{y^{(i)}(x_0)\}_{i=0}^{n-1} = \vec{c} \in \mathbb{C}^n. \quad (2)$$

Предполагается:  $a_k(x) \in C^\infty$  — комплекснозначные,  $a_n(x) \neq 0$ , решение  $y(x)$  ищем в классе комплекснозначных функций из  $C^\infty$ . Установлено (пп. 1—3), что корректность задачи (1), (2) имеет место при всех (за исключением, быть может, дискретного множества) значениях  $\lambda$  (при п. в.  $\lambda$ ) тогда и только тогда, когда  $\varphi'(x) \neq 0$  на  $\mathbb{R}$ . Отметим, что при  $m = 1$  это не так (ср. с уравнением Като в случае  $\alpha > 1$ , представленном в виде (1)): тогда  $\varphi'(x) = 1/\alpha \neq 0$ . Дело в том, что факт корректности задачи Коши связан со свойством «стягиваемости» функции  $\varphi(x)$ , т. е. в наличии промежутка  $H \subset \mathbb{R}$  со свойствами а)  $\varphi H \subset H$ ; б)  $\varphi_{k+1}H \neq \varphi_kH \quad \forall k$  ( $\varphi_k = \varphi \circ \varphi_{k-1}$ ); в)  $\forall x \exists k: \varphi_k(x) \in H$ . Корректность задачи Коши имеет место при отсутствии «стягиваемости», что в свою очередь верно при  $m > 1$ , если  $\varphi'(x) \neq 0$ , а при  $\varphi(x) \equiv \beta x$  лишь при  $\beta \geq 1$ .

В п. 4 приведены дополнительные факты, связанные с разрешимостью задачи (1), (2) в некоторых других классах функций, а также с вопросами существования или отсутствия особых значений параметра  $\lambda$  (при которых задача (1), (2) некорректна). Отметим, что весьма частный случай уравнения (1) ( $n=1$ ,  $a_1(x) \equiv 1$ ,  $a_0(x) \equiv 0$ ,  $\varphi(x) = \alpha x^2 + \beta x + \gamma$ ) исследован в работе [3].

Будем обозначать далее  $T_\varphi = \{x : \varphi(x) = x\}$ ,  $\bar{x} = \sup T_\varphi$ ,  $\bar{\bar{x}} = \inf T_\varphi$ ,  $\psi(x) = \varphi(\varphi(x))$ ,  $\tilde{x} = \inf T_\varphi$ ,  $\tilde{\bar{x}} = \sup T_\varphi$ ,  $\vec{e}_k$  — базисные векторы в  $\mathbb{C}^n$ ,  $R_\lambda^i([a, b])$  — пространство решений уравнения (1) в классе  $C^{n+i}([a, b])$  ( $[a, b] \subset \varphi[a, b]$ ). Через  $A(x)$  обозначим матрицу, возникающую при стандартном переходе от уравнения (1) к системе  $n$  уравнений. В качестве нормы для векторов и матриц примем максимум из модулей элементов.

**Теорема.** Для того чтобы  $\forall x_0$  задача Коши (1), (2) была корректна при п. в.  $\lambda$ , необходимо и достаточно, чтобы  $\varphi'(x) \neq 0$ .

**Доказательство достаточности.** Пусть  $\varphi'(x) \neq 0$ . Легко показать, что в этом случае  $m = 2p + 1$  и  $T_\varphi \neq \emptyset$ . Далее, последовательно дифференцируя обе части уравнения (1), убеждаемся в том, что любое решение (1) в классе  $C^n(\mathbb{R})$  принадлежит  $C^\infty(\mathbb{R})$ .

Исследуем случай  $\varphi'(x) > 0$ . Выберем  $x' \in T_\varphi$ ,  $\vec{d} \in \mathbb{C}^n$ . Определим систему функций  $\{q_i(x; \vec{d}, x')\}_{i=0}^\infty$  из соотношений:

$$\sum_{k=0}^n a_k(\varphi^{-1}(x)) q_i^{(k)}(x; \vec{d}, x') = 0, \quad V(q_0(x; \vec{d}, x'); x') = \vec{d}; \quad (3)$$

$$\sum_{k=0}^n a_k(\varphi^{-1}(x)) q_{i+1}^{(k)}(x; \vec{d}, x') = q_i(\varphi^{-1}(x); \vec{d}, x'), \quad (4)$$

$$V(q_{i+1}(x; \vec{d}, x'); x') = 0, \quad i = 0 \div \infty.$$

Если ряд

$$S_\lambda(x; \vec{d}, x') = \sum_{i=0}^\infty \lambda^i q_i(x; \vec{d}, x') \quad (5)$$

и ряды, полученные последовательным дифференцированием до порядка  $n$ , сходятся при некотором  $\lambda \in \mathbb{C}$  равномерно на отрезке  $[a, b]$  и  $\varphi[a, b] = [a, b]$ , то, как легко проверить,  $S_\lambda(x; \vec{d}, x') = R_\lambda^0([a, b])$  и  $V(S_\lambda(x; \vec{d}, x'), x') = c$ .

Будем называть  $[a, b]$  промежутком I или II типа, если  $a \in T_\varphi$ ,  $b \in T_\varphi \cup \{+\infty\}$ ,  $\varphi(x) > x$  ( $x \in [a, b]$ ) или  $b \in T_\varphi$ ,  $a \in T_\varphi \cup \{-\infty\}$ ,  $\varphi(x) < x$  ( $x \in [a, b]$ ) соответственно в случаях I и II.

**Лемма 1.** Пусть  $[a, b]$  — промежуток I (II) типа. Тогда задача (1), (2) корректна в  $C^n([a, b]) \forall \lambda \in \mathbb{C}$ , если  $x_0 = a$  ( $x_0 = b$ ), и при п. в.  $\lambda$ , если  $x_0 \in [a, b]$  ( $x_0 \in [a, b]$ ). При этом решение представимо в виде (5) при  $x' = -a$  ( $x' = b$ ) и некотором  $\vec{d} = \vec{d}(c, \lambda)$ .

**Доказательство.** Будем рассматривать случай:  $[a, b]$  — I типа (рассмотрение промежутка II типа аналогично). Пусть сначала  $x_0 = a$ .

Положим

$$P_0 = \max_{0 \leq i \leq n-1} \sup_{[a,b]} |q_i^{(j)}(x; \vec{d}, a)| \frac{1}{\|\vec{d}\|},$$

$$F_0 = \sup_{a \leq x, s \leq b} \left\| \exp \int_s^x A(\varphi^{-1}(v)) dv \right\|.$$

Из (4) следует равенство

$$V(q_{i+1}(t; \vec{d}, a); x) = \int_a^x \exp \int_s^x A(\varphi^{-1}(v)) dv \times \vec{u}(q_i(\varphi^{-1}(s); \vec{d}, a)) ds,$$

где  $\vec{u}(f(s)) = \{u_j(s)\}$ ,  $u_j(s) = 0$ ,  $j = 0 \div n-2$ ,  $u_{n-1}(s) = f(s)$ .

Используя тот факт, что  $|\varphi^{-1}(s) - a| \leq |s - a|$  (поскольку  $\varphi(a) = a$ ,  $\varphi(s) \geq s$ ), по индукции получаем

$$|q_i^{(j)}(x; \vec{d}, a)| \leq P_0 F_0^i \frac{(x-a)^i}{i!} \|\vec{d}\|, \quad (6)$$

$$x \in [a, b], \quad j = 0 \div n-1, \quad i = 0 \div \infty.$$

Из (6) и равенств (4) имеем

$$|q_i^{(n)}(x; \vec{d}, a)| \leq P_0 F_0^{i-1} \frac{(x-a)^{i-1}}{(i-1)!} \|\vec{d}\|, \quad (7)$$

$$x \in [a, b], \quad i = 1 \div \infty.$$

Итак,  $S_\lambda(x; \vec{d}, a) \in R_\lambda^0([a, b])$ .

Пусть  $y \in R_\lambda^0([a, b])$ ,  $V(y; a) = 0$ . Выберем  $\varepsilon_0 > 0$ :  $\varepsilon_0 < \frac{1}{2F_0|\lambda|}$ . Обозначим  $M = \sup_{[a, a+\varepsilon_0]} |y(x)|$ . Пусть  $M > 0$ . При  $x \in [a, a+\varepsilon_0]$  получаем противоречие:

$$\begin{aligned} |y(x)| &\leq \left\| \int_a^x \exp \int_s^x A(\varphi^{-1}(v)) dv \times \lambda \vec{u}(y(\varphi^{-1}(s))) ds \right\| \leq \\ &\leq F_0 |\lambda| M (b-a) < \frac{M}{2}. \end{aligned}$$

Итак,  $y(x) = 0$  при  $x \in [a, a+\varepsilon_0]$ ; распространяем как тривиальное на  $[a, b]$  в силу уравнения (1).

Пусть теперь  $x_0 \in [a, b]$ . Решение задачи (1), (2) снова строим в виде  $S_\lambda(x; \vec{d}, a)$ . При этом

$$V(S_\lambda(x; \vec{d}, a); x_0) = W_{a,x_0}(\lambda) \vec{d}, \quad (8)$$

где

$$W_{a,x_0}(\lambda) = \left[ \sum_{i=0}^{\infty} \lambda^i q_i^{(j)}(x_0; \vec{e}_k, a) \right]_{j,k=0}^{n-1}. \quad (9)$$

В силу (6)  $\det W_{a,x_0}(\lambda)$  — целая функция. Поскольку, очевидно,  $\det W_{a,x_0}(0) \neq 0$ , множество  $\Lambda_{a,x_0}$  корней функции  $\det W_{a,x_0}(\lambda)$  дискретно. Из (8) видно, что при  $\lambda \in \Lambda_{a,x_0}$  задача (1), (2) при выбранном  $x_0$  корректна в  $C^n[a, b]$ .

**Замечание 1.** На промежутке  $[a, b]$  II типа аналогично функции  $W_{a,x_0}(\lambda)$  и множеству  $\Lambda_{a,x_0}$  вводятся функция  $W_{b,x_0}(\lambda)$  и множество  $\Lambda_{b,x_0}$ . Ниже будем обозначать  $W_{x_0,a}(\lambda) = [W_{a,x_0}(\lambda)]^{-1}$ ,  $W_{x_0,b}(\lambda) = [W_{b,x_0}(\lambda)]^{-1}$  для промежутков I и II соответственно.

**З а м е ч а н и е 2.** Лемма справедлива, если  $\varphi(x) \geqslant x$  ( $\varphi(x) \leqslant x$ ) при  $x \in [a, b]$ .

Пусть  $I = [a, b]$  — конечный промежуток I или II типа. Будем обозначать  $\Lambda_I = \Lambda_{a,b}$  или  $\Lambda_I = \Lambda_{b,a}$  соответственно в случаях I и II. Построим дискретное множество  $\Lambda' = \bigcup_I \Lambda_I$  (объединение по всем конечным промежуткам I и II типа). Выберем  $\lambda_0 \in \mathbb{C} \setminus \Lambda'$ ,  $x' \in T_\varphi$ . Корректность задачи (1), (2) при  $\lambda = \lambda_0$ ,  $x_0 = x'$  следует из того факта, что числовая ось распадается на конечную систему промежутков I и II типа, на каждом из которых ввиду выбора  $\lambda_0$  и леммы 1 можно задавать задачу Коши с начальным условием в любом из концов, причем  $x'$  — общий конец двух промежутков этой системы.

Остался вне рассмотрения случай  $x_0 \notin T_\varphi$ . Но тогда точка  $x_0$  лежит на некотором промежутке I или II типа, и с помощью функции  $[W_{x', x_0}(\lambda)]^{-1}$  мы переходим к заданию начальных условий в  $x'$  — одним из концов этого промежутка; при  $\lambda \in \Lambda_{x_0} = \Lambda' \cup \Lambda_{x', x_0}$  задача (1), (2) корректна.

**З а м е ч а н и е.** Теперь для любой пары  $x_0, x_1 \in \mathbb{R}$  нетрудно построить матрицу-функцию  $W_{x_0, x_1}(\lambda)$  такую, что  $\forall y \in R_\lambda^0([-\infty, \infty])$

$$V(y; x_1) = W_{x_0, x_1}(\lambda) V(y; x_0)$$

и  $\det W_{x_0, x_1}(\lambda)$  есть мероморфная функция.

2. Случай  $\varphi'(x) < 0$ . В этом случае  $T_\varphi = \{\bar{x}\}$ . Дифференциально-функциональный оператор  $Bf = \sum_{k=0}^n a_k(x) f^{(k)}(\varphi(x))$  действует в  $C^\infty(\mathbb{R})$ . Можно показать, что  $B^2f = \sum_{k=0}^{2n} b_k(x) f^{(k)}(\psi(x))$ , причем  $\psi(x) = \varphi(\varphi(x))$  — полином,  $b_k(x) \in C^\infty(\mathbb{R})$  и не зависит от  $f$ ,  $b_{2n}(x) \neq 0$ . Итак, введем в рассмотрение «двойное» уравнение

$$\sum_{k=0}^{2n} b_k(x) y^{(k)}(\psi(x)) = \lambda^2 y(x). \quad (10)$$

Последовательно дифференцируя обе части уравнения (1), получаем систему равенств

$$\sum_{k=0}^{n+i} \chi_{ik}(x) y^{(k)}(\varphi(x)) = \lambda y^{(i)}(x) \quad i = 0 \div \infty,$$

где  $\chi_{ik}(x) \in C^\infty(\mathbb{R})$  и не зависят от  $y$ , причем

$$\chi_{i,n+i}(x) = a_n(x) [\varphi'(x)]^i. \quad (11)$$

Определим по вектору  $(c_0, \dots, c_{n-1})$  вектор  $(c_n, \dots, c_{2n-1})$  из условий

$$\sum_{k=0}^{n+i} \chi_{ik}(\bar{x}) c_k - \lambda c_i = 0, \quad i = 0 \div n-1.$$

Ввиду (11) решение этой системы существует и единственno. Обозначим  $\tilde{c} = (c_0, \dots, c_{2n-1}) \in \mathbb{C}^{2n}$ . Определим  $U(\lambda) : \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^{2n}$  по формуле  $U\tilde{c} = \tilde{c}$ .

Зададим начальные условия

$$\tilde{V}(y; \bar{x}) = \{y^{(j)}(\bar{x})\}_{j=0}^{2n-1} = \tilde{c}. \quad (12)$$

Ввиду неравенства  $\varphi'(x) > 0$  и ранее доказанной части теоремы задача (10)–(12) корректно разрешима при п. в. значениях  $\lambda^2$ . Переопределив эту функцию на  $[-\infty, \bar{x}]$  исходя из равенства (1), получим искомое решение (1). Наоборот, если  $y(x)$  — решение (1) и  $V(y; \bar{x}) = 0$ , то  $y(x)$  есть решение (10) и  $\tilde{V}(y; \bar{x}) = 0$ , откуда  $y(x) \equiv 0$ . Построение можно было начинать и с промежутка  $[-\infty, \bar{x}]$ .

Выясним вопрос о возможности задания начальных условий в других точках. Определим  $V: \mathbb{C}^{2n} \rightarrow \mathbb{C}^n$  по формуле  $V\{c_i\}_{i=0}^{2n-1} = \{c_i\}_{i=0}^{n-1}$ . Выберем  $x_0 \in \mathbb{R}$ . Определим матричную функцию с аналитическими элементами  $W_{\tilde{x}, x_0}(\lambda) = V\tilde{W}_{\tilde{x}, x_0}(\lambda)U(\lambda)$ , переводящую начальные условия из  $\tilde{x}$  в точку  $x_0$ . Здесь  $\tilde{W}_{\tilde{x}, x_0}(\lambda)$  — функция вида (9) для уравнения (10), множество  $\Lambda'_{x_0}$  ее корней дискретно, так как при  $\lambda = 0$  корректность задания начальных условий в любой точке  $x_0 \in \mathbb{R}$  не вызывает сомнений. Задав  $\Lambda_{x_0} = \Lambda'_{x_0} \cup \bar{\Lambda}'_{x_0}$ , мы заканчиваем доказательство достаточности.

3. Доказательство необходимости. Пусть полином  $\varphi'(x)$  имеет вещественные корни. Предположим, что при этом задача (1), (2) корректна  $\forall x_0 \in \mathbb{R}$  при п. в.  $\lambda$  ( $\lambda \in \Lambda_{x_0}$ ). Рассмотрим следующие случаи.

I. Пусть  $T_\varphi \neq \emptyset$ ,  $\exists t_0 \in \mathbb{R}: \varphi'(t_0) = 0$ , причем либо  $t_0 \in [\tilde{x}, \tilde{x}]$ , либо  $t_0 > \tilde{x}$  и  $\psi(t_0) > t_0$ , либо  $t_0 < \tilde{x}$  и  $\psi(t_0) \subset t_0$ . Тогда рассуждение, аналогичное проведенному в п. 2, показывает, что на некотором промежутке  $[\gamma, \delta]$ , содержащем точки  $x' \in T_\varphi$ ,  $x_0: \varphi'(x_0) = 0$ , а также  $\varphi(x_0)$ , для любого решения  $y(x) \in R_\lambda^0([-\infty, \infty[)$  справедливо представление

$$y(x) = \sum_{i=0}^{\infty} \lambda^i q_i(x; \vec{c}, x'), \quad x \in [\gamma, \delta], \quad (13)$$

где функции  $q_i(x; \vec{c}, x')$  определяются из соотношений (3), (4) и удовлетворяют оценкам (6), (7).

Из равенства (1) и условия  $\varphi'(x_0) = 0$  легко получаем

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n a_k(x_0) y^{(k)}(\varphi(x_0)) &= \lambda y(x_0), \\ \sum_{k=0}^n a'_k(x_0) y^{(k)}(\varphi(x_0)) &= \lambda y'(x_0) \end{aligned} \quad (14)$$

(второе равенство получаем в результате дифференцирования обеих частей равенства (1) и подстановки  $x = x_0$ ).

Подставим представление (13) в (14). При  $\lambda \notin \Lambda_{x'}$  и любом  $\vec{c} \in \mathbb{C}^n$  функции

$$\begin{aligned} Q_{\vec{c}}(\lambda) &= \sum_{i=0}^{\infty} \lambda^i \left[ \sum_{k=0}^n a_k(x_0) q_i^{(k)}(\varphi(x_0); \vec{c}, x') \right] - \sum_{i=0}^{\infty} \lambda^{i+1} q_i(x_0; \vec{c}, x'), \\ Z_{\vec{c}}(\lambda) &= \sum_{i=0}^{\infty} \lambda^i \left[ \sum_{k=0}^n a'_k(x_0) q_i^{(k)}(\varphi(x_0); \vec{c}, x') \right] - \sum_{i=0}^{\infty} \lambda^{i+1} q'_i(x_0; \vec{c}, x') \end{aligned}$$

обращаются в 0, но это целые функции, откуда  $\forall \vec{c} \in \mathbb{C}^n$

$$\begin{aligned} Q_{\vec{c}}(0) &= \sum_{k=0}^n a_k(x_0) q_0^{(k)}(\varphi(x_0); \vec{c}, x') = 0, \\ Z_{\vec{c}}(0) &= \sum_{k=0}^n a'_k(x_0) q_0^{(k)}(\varphi(x_0); \vec{c}, x') = 0. \end{aligned} \quad (15)$$

Заметим, однако, что для уравнения (3) начальные условия можно задавать и в точке  $\varphi(x_0)$ . Произвол в выборе этих условий с учетом (15) приводит к ра-

венству  $a_k(x_0) \frac{a'_k(x_0)}{a_n(x_0)} - a'_k(x_0) = 0$ ,  $k = 0 \div n - 1$ . Подставив это соотношение в (14), имеем

$$\lambda \frac{a'_n(x_0)}{a_n(x_0)} y'(x_0) = \lambda y(x_0).$$

При  $\lambda \neq 0$ ,  $\lambda \in \Lambda_{x_0}$  и  $n > 1$  мы получили противоречие. Случай  $n = 1$  нуждается в дополнительном рассмотрении, которое мы опускаем. Итак, при некотором  $x_0, c \in \mathbb{C}^n$  и при п. в.  $\lambda$  не существует решения задачи (1), (2).

II. В оставшихся случаях будет нарушена единственность. Легко проверить, что здесь  $m = 2p$ . Не уменьшая общности, считаем  $\varphi_m > 0$ . Могут представиться две возможности:

1. Пусть  $\varphi(x) > x$  ( $\forall x \in \mathbb{R}$ ). Тогда  $\exists a : \varphi'(x) > 0$  при  $x > a$  и при  $x \in [a, \varphi(a)]$  уравнение (1) приобретает вид

$$\begin{aligned}\vec{V}'(x) &= A(\varphi^{-1}(x))\vec{V}(x) + \lambda C(x)\vec{V}(x - (x - \varphi^{-1}(x))), \\ \vec{V}(x) &= V(y; x)\end{aligned}\quad (16)$$

и ввиду [1] при  $\lambda \neq 0$  существует непрерывно дифференцируемое решение с начальным условием  $\vec{V}(x) = \vec{\Gamma}(x)$ ,  $x \in [a, \varphi(a)]$ , где  $\vec{\Gamma}(x)$  — произвольная непрерывно дифференцируемая вектор-функция. Возвращаясь к рассмотрению (1), заключаем, что  $\dim R_\lambda^0([a, \varphi(a)]) = \infty$ . Более того, при удачном выборе начальных условий на промежутке  $[a, \varphi(a)]$  (гладкие функции с некоторыми условиями на границе) функция  $y \in R_\lambda^0([a, \varphi(a)])$  продолжается на  $\mathbb{R}$  исходя из (1) и оказывается в классе  $R_\lambda^\infty([-\infty, \infty])$ . Итак, решение задачи (1), (2) при  $x_0 \in ]a, \varphi(a)[$ ,  $\lambda \neq 0$  не единственно.

2. Пусть  $T_\varphi \neq \emptyset$ ,  $\varphi'(x) > 0$  при  $x \in [\bar{x}, \infty]$ . На  $[\bar{x} - \varepsilon, \bar{x}]$  уравнение (1) преобразуется к виду (16). Среди бесконечномерного пространства решений на  $[\bar{x} - \varepsilon, \bar{x}]$  выберем подпространство плоских в точке  $x = \bar{x}$  (можно показать, что в силу  $\varphi'(x) \neq 0$  оно также бесконечномерно). Продолжив каждое из решений как 0 на  $[\bar{x}, \infty]$  и исходя из (1) на  $\mathbb{R}$ , получим решение (1). Нарушена единственность решения задачи (1), (2) при  $x_0 \in [\bar{x}, \infty]$ ,  $\lambda \neq 0$ .

4. Некоторые замечания. Представляет интерес вопрос о разрешимости задачи (1), (2) в отличных от  $C^\infty(\mathbb{R})$  классах гладкости. Из доказательства достаточности теоремы 1 легко сделать вывод: если  $\varphi(x)$  строго возрастает, то  $\forall x_0$  задача (1), (2) корректна при п. в.  $\lambda$  в классе  $C^n(\mathbb{R})$  (даже если есть корни  $\varphi'(x)$ ).

В ряде случаев можно утверждать, что решение задачи (1), (2) является аналитической функцией, а иногда даже полиномом [3]. В частности, непосредственная подстановка показывает, что для уравнения (1) с постоянными коэффициентами, младший ненулевой из которых есть  $a_i$ ,  $0 \leq i \leq n$ , решение в классе полиномов существует и единствено (с точностью до постоянного множителя) тогда и только тогда, когда  $i > 0$ ,  $im : m = 1$ , и

$$\lambda = a_i \frac{q!}{(q-i)!} \varphi_m^{q-i} \quad (17)$$

(здесь  $q = \frac{im}{m-1}$  — степень полинома  $y$ ). Значение  $\lambda$  из равенства (17) часто является особым, как, например, в уравнении

$$y^{(n)}(x^m) = \frac{q!}{(q-n)!} y(x) \quad \left(n : m-1, q = \frac{nm}{m-1}\right), \quad (18)$$

где  $y(x) = Cx^q$  — единственное решение. Но  $q > n$ , поэтому при  $x_0 = 0$ ,  $\lambda = \frac{q!}{(q-n)!}$  задача (18), (2) некорректна.

С другой стороны, аналогично лемме 1 можно показать, что если  $x_0 \in T_\varphi$ ,  $\varphi(x) \geq x$  при  $x \geq x'$ ,  $\varphi(x) \leq x$  при  $x \leq x'$ , то задача (1), (2) корректна  $\forall \lambda \in \mathbb{C}$ .

1. Мышкис А. Д. Линейные дифференциальные уравнения с запаздывающим аргументом.— М. : Наука, 1972.— 352 с.
2. Kato T., McLeod J. B. The functional-differential equation  $y'(x) = ay(\alpha x) + by(x)$  // Bull. Amer. Math. Soc.— 1971.— 77, N 6.— P. 891—937.
3. Карелин Б. М. Свойства решений линейного дифференциально-функционального уравнения с квадратичным преобразованием аргумента // Динамические системы и дифференциально-разностные уравнения.— Киев : Ин-т математики АН УССР, 1986.— С. 37—43.

Рост. инж-строит. ин-т

Получено 22.07.87