УДК 517.43+513.881

MATEMATUKA

## С. Г. КРЕЙН, С. Я. ЛЬВИН

## ОБЩАЯ НАЧАЛЬНАЯ ЗАДАЧА ДЛЯ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО УРАВНЕНИЯ В БАНАХОВОМ ПРОСТРАНСТВЕ

(Представлено академиком И.Г. Петровским 1 XI 1972)

1°. Рассмотрим дифференциальное уравнение

$$L(d/dt)u = 0, \quad 0 \le t < \infty, \tag{1}$$

где u(t) — искомая функция со значениями в банаховом пространстве E, а  $L(\lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda^i L_i$  — полином, коэффициенты которого являются ограни-

чепными операторами в E.

Для уравпения (1) ставится задача о нахождении решения, удовлетворяющего начальному условию вида

$$S(d/dt)u|_{t=0} = \psi, \tag{2}$$

где  $\psi$  — заданный элемент банахова пространства F, а  $S(\lambda) = \sum\limits_{i=-\infty}^n \lambda^i S_i$  —

полипом с ограниченными операторными коэффициентами, действующими

из пространства E в пространство F.

Основное предположение состоит в том, что при достаточно больших  $|\lambda|$  оператор  $L(\lambda)$  имеет ограниченный обратный оператор  $L(\lambda)^{-1}$ , причем справедливо сходящееся разложение

$$L(\lambda)^{-1} = \sum_{-\infty}^{l} \lambda^{i} D_{i}, \tag{3}$$

где  $D_i$ — ограниченные операторы в пространстве E. Заметим, что разложение (3) заведомо будет иметь место, если оператор  $L_m$ , стоящий при наивысшей степени  $\lambda^m$  в полиноме  $L(\lambda)$ , имеет ограниченный обратный.

Определение 1. Функционал  $f \in F^*$  называется стирающим для задачи (1), (2), если при всяком  $x \in E$  функция  $f(S(\lambda)L(\lambda)^{-1}x)$  совпадает в области  $\mathfrak A$  аналитичности функции  $L(\lambda)^{-1}$  с некоторой целой функцией.

Из разложения (3) видно, что для стирающего функционала функция

 $f(S(\lambda)L(\lambda)^{-1}x)$  будет полиномом.

Теорема 1. Для того чтобы задача (1), (2) при заданном  $\psi$  была разрешимой, необходимо, чтобы выполнялись условия  $f(\psi) = 0$  для всех

стирающих функционалов задачи (1), (2).

Для того чтобы задача (1), (2) была разрешимой для плотного в пространстве F множества правых частей  $\psi$ , необходимо и достаточно, чтобы единственным стирающим функционалом задачи (1), (2) был нулевой функционал.

Следствие. Если выполнены условия: 1)  $||S(\lambda)L(\lambda)^{-1}|| \to 0$  при  $|\lambda| \to \infty$  и 2) объединение областей значений операторов  $S(\lambda)$  при  $\lambda \in \mathfrak{A}$  плотно в F, то задача (1), (2) разрешима для плотного в пространстве F множества правых частей  $\phi$ .

Нетрудно проверить, что в конечномерном случае условие отсутствия ненулевых стирающих функционалов эквивалентно так называемым усло-

виям дополнительности (для убывающих решений см., например,  $\binom{1}{1}$ ). В этом случае они естественно являются условиями того, что задача  $\binom{1}{1}$ ,  $\binom{2}{1}$  разрешима при любой правой части из F.

Опишем основные этапы доказательства теоремы 1. Сначала рассматривается простейшее дифференциальное уравнение

$$A du / dt = u, \quad 0 \le t < \infty, \tag{4}$$

в предположении, что при достаточно больших  $|\lambda|$  имеет место разложение

$$(\lambda A - I)^{-1} = \sum_{-\infty}^{k-1} \lambda^i A_i, \tag{5}$$

где  $A_i$ — ограниченные в пространстве E операторы. Условие (5) эквивалентно тому, что резольвента оператора A имеет в нуле полюс порядка k. В этом случае (см.  $(^2)$ ) все пространство E разлагается в прямую сумму  $E=N \dotplus M$  инвариантных относительно оператора A подпространств N и M, причем  $A^h=0$  на подпространстве N, а на подпространстве M оператор A имеет ограниченный обратный. Обозначим через P и Q проекторы, отвечающие разложению  $E=N \dotplus M$ .

Уравнение (4) при описанных выше условиях на оператор A исследовалось в (3). Там было показано, что все решения уравнения лежат в под-

пространстве М и могут быть представлены в виде

$$u(t) = e^{Ct}u_0, (6)$$

где  $u_0 \in M$ , оператор  $C = (AQ + P)^{-1}$ . Подставляя это общее решение в условие (2), мы приходим к уравнению

$$S(C) Qu_0 = \sum_{i=0}^{n} S_i C^i u_0 = \psi$$
 (7)

для начального значения и₀ искомого решения задачи (4), (2). Оператор, стоящий слева в (7), можно представить в виде

$$S(C) Q = \frac{1}{2\pi i} \int_{\mathcal{D}} S(\lambda) (\lambda A - I)^{-1} A Q d\lambda, \tag{8}$$

где  $\Gamma$  — контур, окружающий спектр оператора ( $\lambda A-I$ )<sup>-1</sup>. В подпространстве N функция ( $\lambda A-I$ )<sup>-1</sup> является полиномом, поэтому интеграл, аналогичный (8), в котором проектор Q заменен на P, равен нулю. Значит,

$$S(C) Q = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} S(\lambda) (\lambda A - I)^{-1} A \, d\lambda. \tag{9}$$

Если функционал  $f \in F^*$  является стирающим для задачи (4), (2), то функция  $f(S(\lambda)(\lambda A - I)^{-1}Ax)$  допускает голоморфиое внутри  $\Gamma$  расширение и поэтому, в силу (9),  $f(S(C)Qu_0) = 0$  при любом  $u_0$ , т. е. функционал f ортогонален к области значений оператор S(C)Q.

Обратно, пусть функционал  $f = F^*$  ортогонален к области значений опе-

ратора S(C)Q. Воспользуемся тождеством Безу

$$S(\lambda) = B(\lambda) (\lambda I - C) + S(C),$$

где  $B(\lambda)$  — полином степени n-1 с операторными коэффициентами. Применяя справа оператор  $(\lambda I-C)^{-1}Q$ , получаем

$$S(\lambda) (\lambda A - I)^{-1} A Q x = B(\lambda) Q x + S(C) Q (\lambda A - I)^{-1} A x, \quad x \in E.$$

По условию, функционал f обращается в нуль на втором слагаемом справа, поэтому  $f(S(\lambda)(\lambda A-I)^{-1}AQx)$  в точках регулярности  $(\lambda A-I)^{-1}$  совпадает с полиномом  $f(B(\lambda)Qx)$ . Элемент AQx пробегает все подпро-

странство M, поэтому  $f(S(\lambda)(\lambda A - I)^{-1}y)$  — полином при любом  $y \in M$ . При  $z \in N$  сама функция  $S(\lambda)(\lambda A - I)^{-1}z$  является полиномом, следовательно,  $f(S(\lambda)(\lambda A - I)^{-1}x$  — полином при любом  $x \in E$  и функционал f стирающий.

Итак, теорема 1 доказана для уравнения (4). Переход от уравнения m-го порядка к уравнению первого порядка делается с помощью обычных замен. Рассматриваются пространство  $G = E^m$ , действующие в G опера-

торы

$$A(x_0, x_1, \ldots, x_{m-1}) = (x_0, x_1, \ldots, x_{m-2}, L_m x_{m-1}),$$

$$B(x_0, x_1, \ldots, x_{m-1}) = \left(x_1, x_2, \ldots, x_{m-1} - \sum_{i=0}^{m-1} L_i x_i\right)$$

и полином  $T(\lambda)$  с ограниченными операторными коэффициентами, действующими из G в F, определенный равенством

$$T(\lambda)(x_0, x_1, \ldots, x_{m-1}) = S_0x_0 + S_1x_1 + \ldots + S_{m-2}x_{m-2} + \left(\sum_{i=m-1}^n \lambda^{i-m+1}S_i\right)x_{m-1}$$

Тогда задача (1), (2) в пространстве E эквивалентна задаче в пространстве G, определяемой уравнением

$$A \ dv/dt = Bv, \quad 0 \le t < \infty, \tag{10}$$

начальным условием

$$T(d/dt)v|_{t=0} = \psi. \tag{11}$$

При этом  $v(t) = (u(t), du(t) / dt, \dots, d^{m-1}u(t) / dt^{n-1})$  Из разложения (3) следует разложение

$$(\lambda A - B)^{-1} = \sum_{i=1}^{k-1} \lambda^i Q_i, \quad k = l + m, \quad |\lambda| > c,$$

где  $Q_i$  — ограниченные операторы в G. Кроме того, область аналитичности функции  $(\lambda A - B)^{-1}$  совпадает с областью  $\mathfrak A$  аналитичности  $L(\lambda)^{-1}$ . При достаточно большом  $|\lambda_0|$  существует обратный к оператору  $B_0 = B - \lambda_0 A$ . Тогда замена  $v = e^{\lambda_0 t} w$  приводит задачу (10), (14) к виду

$$B_0^{-1}A \, dw/dt = w, \quad 0 \leqslant t < \infty, \tag{12}$$

$$T(d/dt + \lambda_0) w \big|_{t=0} = \psi. \tag{13}$$

Для оператора  $B_{\scriptscriptstyle 0}{}^{\scriptscriptstyle -1} A$  справедливо разложение

$$(\lambda B_0^{-1}A-I)^{-1}=\sum\limits_{-\infty}^{k-1}\lambda^i H_i,\quad |\lambda|>c_1,$$

где операторы  $H_i$  являются линейными комбинациями операторов  $Q_iB_0$ . Таким образом, мы свели задачу (1), (2) к ее простейшему частному виду.

Для доказательства теоремы 1 остается лишь проверить, что стирающие функционалы задачи (12), (13) совпадают со стирающими функционалами задачи (1), (2). Эта проверка здесь опускается.

2°. Рассмотрим теперь задачу (1), (2) с дополнительным условием на бесконечности

$$||u(t)|| \to 0$$
 npu  $t \to \infty$ . (14)

Определение. 2. Функционал  $f \in F^*$  называется стирающим для задачи (1), (2), (14), если при любом  $x \in E$  функция  $f(S(\lambda)L(\lambda)^{-1}x)$  совпадает с некоторой аналитической в левой полуплоско-

сти функцией на пересечении  $\mathfrak A$ -области аналитичности функции  $L(\lambda)^{-1}$ 

с левой полуплоскостью  $\text{Re }\lambda < 0$ .

Теорема 2. Пусть оператор  $L(\lambda)^{-1}$  ограничен во всех точках мнимой оси и при достаточно больших  $|\lambda|$  для него справедливо разложение (3). Для того чтобы задача (1), (2), (14) была разрешимой при заданном  $\psi \in F$ , необходимо выполнение условий  $f(\psi) = 0$  для всех стирающих функционалов задачи (1), (2), (14).

Для того чтобы задача (1), (2), (14) была разрешимой для плотного в F множества правых частей  $\psi$ , необходимо и достаточно, чтобы не было

ненулевых стирающих функционалов задачи (1), (2), (14).

Замечание. Теоремы 1 и 2 справедливы и в том случае, когда функция  $S(\lambda)$  является целой функцией с ограниченными операторными коэффициентами. Это позволяет получить аналоги теорем 1 и 2 с мпоготочечными граничными условиями.

3°. Рассмотрим уравнение (1) с начальным условием Коши

$$d^k u / dt^k |_{t=0} = u_k, \quad k = 0, 1, \dots, m-1.$$
 (15)

T е о р е м а 3. Eсли  $L(\lambda)^{-1}$  — мероморфная функция и справедливо разложение (3), то для разрешимости задачи Kоши (1), (15) для плотного в  $E^m$  множества наборов правых частей необходимо и достаточно, чтобы система собственных и присоединенных элементов операторного пучка  $I-L(\lambda)$  была m-кратно полна в E (см. (5,6)).

 $4^{\circ}$ . Пусть  $L(\lambda)^{-1}$  по-прежнему обладает разложением (3) и  $\Phi(t)$  —

функция со значениями в Е. Рассмотрение неодпородного уравнения

$$L(d/dt)u = \Phi(t), \quad 0 \le t < \infty, \tag{16}$$

приводит к исследованию уравнения первого порядка

$$A dv / dt = v + \Phi_1(t), \quad 0 \le t < \infty, \tag{17}$$

в некотором банаховом пространстве N, в котором  $A^h=0$ . Можпо увидеть, что решение уравнения (17) существует и дается формулой

$$-v = \Phi_1 + \frac{d}{dt} \left( A \Phi_1 + \frac{d}{dt} \left( A^2 \Phi_1 + \ldots + \frac{d}{dt} \left( A^{k-1} \Phi_1 \right) \right) \ldots \right), \quad (18)$$

если все входящие в формулу (18) производные имеют смысл и полученная функция *v* дифференцируема. В противном случае решение уравнения (17) не существует. Учитывая это, для задачи (16), (2) можно доказать следующее утверждение.

Теорема 4. Пусть задача (1), (2) разрешима для плотного в F множества правых частей  $\psi$ . Тогда, если функция  $\Phi(t)$  n, раз непрерывно дифференцируема, где  $n_1 = \max\{m+l,n\}$ , то задача (16), (2) также раз-

решима для плотного в F множества правых частей Ч.

Воропежский государственный университет им. Ленинского комсомола

Поступило 26 X 1972

## ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

<sup>1</sup> В. А. Солонников, Тр. матем. инст. им. В. А. Стеклова, 33, 1 (1965). <sup>2</sup> К. Иосида, Функциональный анализ, М., 1967. <sup>3</sup> С. Г. Крейн, В. Б. Осипов, Дифференциальные уравнения, 6, № 11, 2053 (1970). <sup>4</sup> В. П. Трофимов, Матем. иссл., 3, 117 (1968). <sup>5</sup> М. В. Келдыш, УМН, 26, № 4, 15 (1971). <sup>6</sup> И. Ц. Гох-берг, М. Г. Крейн, Введение в теорию линейных несамосопряженных операторов, «Наука», 1965.