

В. Д. ЧАРУШНИКОВ

ОБ ОПТИМАЛЬНЫХ ПРИБЛИЖЕННЫХ МЕТОДАХ РЕШЕНИЯ
ЛИНЕЙНЫХ ЗАДАЧ

(Представлено академиком С. Л. Соболевым 29 XII 1970)

1. Пусть имеем линейные нормированные пространства E и F и наша задача заключается в решении уравнения

$$Au = f \quad (u \in E, f \in F). \quad (1)$$

Предположим, что E_n и F_n являются n -мерными подпространствами пространств E и F соответственно. P_n означает оператор, отображающий пространство E в E_n , а Q_n — оператор, отображающий пространство F в F_n . Задачу (1) заменим приближенной задачей

$$A_n u_n = f_n \quad (u_n \in E_n, f_n \in F_n). \quad (2)$$

Качество приближенного метода будем характеризовать нормой оператора погрешности

$$R_n = A^{-1} - A_n^{-1} Q_n.$$

Понятно, что точность приближенного метода зависит от выбора соответствующих подпространств и структуры оператора A_n . Предположим сначала, что подпространства E_n и F_n каким-то образом выбраны, и выберем теперь оператор A_n так, чтобы норма оператора погрешности была минимальна. В этом случае будем говорить, что A_n оптимизирует норму R_n . Обозначим через P_n^0 оператор наилучшего приближения в пространстве E_n , т. е. оператор, удовлетворяющий условию

$$\|u - P_n^0 u\|_E = \inf_{u_n \in E_n} \|u - u_n\|_E. \quad (3)$$

Теорема 1. Оператор A_n , оптимизирующий норму оператора погрешности R_n , определяется формулой

$$A_n^0 = Q_n A P_n^{0-1}. \quad (4)$$

Оператор P_n^0 будем называть оператором почти наилучшего приближения, если

$$\|u - \tilde{P}_n^0 u\|_E \leq C \inf_{u_n \in E_n} \|u - u_n\|_E. \quad (5)$$

Будем говорить, что оператор \tilde{A}_n^0 почти оптимизирует норму оператора погрешности R_n , если

$$\|A^{-1} - \tilde{A}_n^{0-1} Q_n\|_{F \rightarrow E} \leq C \|A^{-1} - A_n^{0-1} Q_n\|_{F \rightarrow E},$$

где A_n^0 — оператор, оптимизирующий норму R_n .

Аналогично теореме 1 имеет место

Теорема 2. Оператор \tilde{A}_n^0 , почти оптимизирующий норму оператора погрешности R_n , определяется по формуле

$$\tilde{A}_n^0 = Q_n A \tilde{P}_n^{0-1}. \quad (6)$$

Ясно, что аппроксимативный метод решения задачи (1) предполагает наличие расширяющейся последовательности пространств $\{E_n\}$ и соответ-

ствующей ей последовательности операторов $\{P_n\}$. Таким образом, в оптимальном методе при любых u и n должно выполняться условие (3). Если же при любых u и n выполняется неравенство (5) с константой, не зависящей ни от u , ни от n , получаем почти оптимальный метод. Почти оптимальный метод получим, например, в случае, если операторы последовательности будут проекционными и их нормы будут ограничены в совокупности. Такую последовательность операторов можно легко построить, когда, скажем, пространство E обладает базисом. Мы говорили о равномерной ограниченности в совокупности норм операторов P_n , имея в виду какое-то конкретное пространство, и оптимальность метода понимали по отношению к этому пространству. В последнее время возникла задача построения универсальных алгоритмов, т. е. алгоритмов, близких в том или ином смысле к оптимальным (например, почти оптимальных), но уже по отношению не к одному конкретному пространству, а к целому классу таких пространств. Такие алгоритмы можно строить, основываясь на интерполяционных теоремах типа теорем Рисса и Марцивковича (см. (12)).

2. Будем предполагать, что уравнение (1) рассматривается в гильбертовом пространстве H , оператор A будем считать самосопряженным и положительно определенным, а A^{-1} — вполне непрерывным. В этих предположениях мы можем, исходя из основного пространства, построить целую шкалу гильбертовых пространств $\{H_\alpha\}$, скалярные произведения и нормы в которых определяются соответственно по формулам

$$(u, v)_\alpha = (A^\alpha u, v), \quad \|u\|_\alpha = \sqrt{(A^\alpha u, u)}.$$

Оператор наилучшего приближения P_n^α в данном случае является, очевидно, просто оператором ортогонального проектирования на подпространства E_n , приближенное решение $u_n \in E_n$ находится из условия минимума нормы разности $u - u_n$ в том или ином пространстве введенной шкалы:

$$\|u - u_n\|_k \rightarrow \min \text{ для всех } u_n \in E_n. \quad (7)$$

Для прохождения n -го приближенного получаем линейную алгебраическую систему

$$\sum_{i=1}^n c_i (e_i, e_i)_k = (f, e_j)_{k-1}. \quad (8)$$

Случаи $k = 1$ и $k = 2$ соответствуют классическим проекционным методам Бубнова — Галеркина и наименьших квадратов (1-10).

Успешное применение приближенного метода (7) зависит от того, насколько удачно выбрана координатная последовательность

$$e_1, e_2, \dots, e_n, \dots \quad (9)$$

Отождествим отрезок координатной последовательности из первых n членов с вектором

$$u_n = (e_1, \dots, e_n), \quad (10)$$

который также будем называть координатным. Обозначим далее через $T_n^{(k)}(u_n)$ оператор, сопоставляющий каждому элементу f приближенное решение уравнения (1), полученное приближенным методом (7), и введем в рассмотрение оператор погрешности

$$R_n^{(k)}(u_n) = A^{-1} - T_n^{(k)}(u_n). \quad (11)$$

Если правая часть уравнения (1) будет принадлежать некоторому пространству H_α , то ясно, что $R_n^{(k)}(u_n)$ можно рассматривать как вполне непрерывный оператор, отображающий пространство H_α в пространство H_α . Координатный вектор u_n^0 мы будем называть оптимальным, если соответствующий ему оператор погрешности $R_n^{(k)}(u_n^0)$ удовлетворяет условию

$$\|R_n^{(k)}(u_n^0)\|_{\alpha \rightarrow k} \leq \|R_n^{(k)}(u_n)\|_{\alpha \rightarrow k} \quad (12)$$

для всех векторов u_n .

Часто приходится ограничиваться нахождением почти оптимальных координатных векторов. Координатный вектор \tilde{u}_n^0 мы будем называть почти оптимальным, если соответствующий ему оператор погрешности удовлетворяет условию

$$\|R_n^{(k)}(\tilde{u}_n^0)\|_{x \rightarrow k} \leq C \|R_n^{(k)}(u_n^0)\|_{x \rightarrow k}. \quad (13)$$

Перейдем непосредственно к задаче построения оптимальных координатных векторов. Геометрически их структура довольно ясна. В самом деле, при естественных предположениях мы фактически имеем дело с проблемой наилучшего приближения на компактных множествах типа эллиптического цилиндра. Поэтому наилучшее приближение мы получаем, когда в качестве подпространства E_n выбираем подпространства, натянутые на вектора главных осей цилиндра ⁽¹¹⁾.

Действительно имеет место

Теорема 3. Пусть $\alpha > k - 2$. Координатный вектор u_n^0 оптимален, если его компоненты совпадают с первыми n собственными элементами оператора A , причем

$$\|R_n^{(k)}(u_n^0)\|_{x \rightarrow k} = 1/\lambda_{n+1}^{1/2(\alpha-k)+1} \quad (14)$$

($\lambda_{n+1} - (n+1)$ -е собственное число оператора A).

Как следствие можно получить обычную оценку погрешности.

Практически оптимальные координатные векторы можно найти лишь в самых простых случаях. Однако почти оптимальные координатные векторы удается построить сравнительно легко. Воспользуемся для их нахождения следующим критерием: если для заданной последовательности подпространств E_n существует последовательность проекционных операторов $P_n: H_n \rightarrow E_n$ и числовая последовательность μ_n

$$c_1 \lambda_n \leq \mu_n \leq c_2 \lambda_n \quad (15)$$

такие, что

$$\|u - P_n u\|_k \leq C \|f\|_{\alpha} / \mu_{n+1}^{1/2(\alpha-k)+1}, \quad (16)$$

то координатные векторы, на компоненты которых натянуты подпространства E_n будут почти оптимальными. Доказательство очевидно. В частности, как легко показать, этому критерию удовлетворяют подпространства, натянутые на собственные векторы операторов, сходных с оператором A (определение С. Г. Михлина см. ⁽³⁾). Такие векторы довольно легко построить.

3. Предположим теперь, что задана некоторая система функционалов $\{l_i\}$, биортогональная к системе элементов $\{e_i\}$, образующих координатную

последовательность. Тогда если $u = \sum_{j=1}^n c_j e_j$, то $l_i u_n = c_i$, и систему (8) можно записать в виде

$$\sum_{i=1}^n (l_i, u_n) (e_i, e_j)_k = (f, e_j), \quad j = 1, 2, \dots, n;$$

(l_i, u_n) — система значений функционалов l_i на приближенном решении u_n , иначе ее можно интерпретировать как систему приближенных значений функционалов l_i на точном решении u нашей задачи. Сам способ построения этих решений представляет собой абстрактный аналог вариационно-разностной схемы. Вариационный метод для получения разностных схем решения некоторых вибрационных задач был использован в работе ⁽¹³⁾ (см. также ^(14, 15) и др.). Для равномерно эллиптических краевых задач удается построить вариационно-разностные схемы, которые в смысле определения, данного в п. 1, оказываются почти оптимальными. При этом для конструирования почти оптимальной координатной последовательности используются сплайн-функции.

З а м е ч а н и е. Мы везде считали, что оператор A^{-1} существует и ограничен. Если же предположить только существование оператора A^{-1} , не предполагая его ограниченности, то задача (1) будет некорректно поставленной. Приближенное решение таких задач осуществляется на основе теории регуляризации, разработанной А. Н. Тихоновым: на расслоении (E, A, F) строится регуляризирующий оператор (точное определение см., например, в ^(16, 17)). Первые регуляризаторы были построены А. Н. Тихоновым. В дальнейшем оказалось, что, если расслоенное пространство (E, A, F) образуется парой гильбертовых пространств, то кроме классических регуляризаторов А. Н. Тихонова ^(18, 19) существует еще много других. Поэтому вопрос об оптимальных приближенных методах решения некорректно поставленных задач — это, по существу, вопрос о построении оптимальных в том или ином смысле регуляризирующих операторов. Если предположить, что мы находимся в условиях идеализированного случая и что правая часть уравнения (1) нам известна абсолютно точно, то качество приближенного метода, соответствующего регуляризатору T_n , естественно характеризовать оператором погрешности

$$R_n = I - T_n A \quad (I - \text{единичный оператор}).$$

Регуляризирующий оператор T_n^0 будем называть оптимальным, если

$$\|I - T_n^0 A\|_E \leq \|I - T_n A\|_E.$$

При некоторых довольно естественных предположениях о подпространствах E_n гильбертова пространства E , в которых ищется приближенное решение задачи (1), оптимальный регуляризатор будет иметь вид

$$T_n^0 = P_n A^{-1},$$

где P_n — оператор проектирования на E_n .

Отметим еще, что сделанное в п. 3 предположение о положительной определенности оператора A можно заменить более общим, а именно, считать, что A удовлетворяет условию

$$(Au, Ku) \geq \alpha \|Ku\|^2, \quad u \in D(A), \quad \alpha > 0,$$

где K — непрерывно обратимый оператор и $D(K) \equiv D(A)$.

Соответствующие результаты обобщаются и на этот случай.

Институт математики
Сибирского отделения Академии наук СССР
Новосибирск

Поступило
18 VI 1970

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ М. А. Красносельский, Г. М. Вайникко и др., Приближенное решение операторных уравнений, «Наука», 1969. ² С. Г. Михлин, Вариационные методы в математической физике, 1957. ³ С. Г. Михлин, Численная реализация вариационных методов, «Наука», 1966. ⁴ С. Г. Михлин, Проблема минимума квадратичного функционала, 1952. ⁵ М. Бабушка, Э. Витасек, М. Прагер, Численные процессы решения дифференциальных уравнений, М., 1969. ⁶ Н. И. Польский, ДАН, 143, № 4 (1962). ⁷ Н. И. Польский, УМН, 18, в. 2 (1963). ⁸ А. В. Джишкардани, Журн. вычислит. матем. и матем. физ., 8, № 5 (1968). ⁹ J. Nitsche, Zs. Angew. Math. u. Mech., 49, H. 10 (1969). ¹⁰ В. Д. Чарушников, Дифференциальные уравнения, № 2 (1971). ¹¹ А. Н. Колмогоров, Ann. Math., 37, 107 (1936). ¹² М. А. Красносельский, Н. Н. Забрейко и др., Интегральные операторы в пространствах суммируемых функций, «Наука», 1968. ¹³ R. Conrart, Bull. Am. Math. Soc., 49, 1 (1943). ¹⁴ Л. А. Оганесян, Л. А. Руховец, Журн. вычислит. матем. и матем. физ., 9, № 5 (1969). ¹⁵ Ю. К. Демьянович, ДАН, 153, № 2 (1964). ¹⁶ В. К. Иванов, Сиб. матем. журнал, 7, № 3 (1966). ¹⁷ А. Б. Бакушинский, Вычислительные методы и программирование, 12, М. (1969). ¹⁸ А. Н. Тихонов, ДАН, 151, № 3 (1963). ¹⁹ А. Н. Тихонов, ДАН, 153, № 1 (1963).