

Б. А. ВЕРТГЕЙМ

ПРИБЛИЖЕННОЕ РЕШЕНИЕ НЕЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ КАК УПРАВЛЯЕМЫЙ ПРОЦЕСС

(Представлено академиком Л. В. Канторовичем 4 II 1970)

Для решения нелинейных операторных уравнений в последнее время было предложено и изучено много приближенных методов, большая часть которых вызвана основополагающими работами Л. В. Канторовича (см. (1-4, 14), где имеются дальнейшие ссылки).

Обилие методов ставит на очередь задачу об оптимальном выборе между ними, — в зависимости, конечно, от конкретной ситуации, — а известное единообразие этих методов создает удобные предпосылки для их совместного рассмотрения. Настоящая заметка посвящена изучению некоторых сторон этого вопроса, являющегося частью общей задачи оптимального поиска — задачи, как известно, чрезвычайно трудной и в смысле ее постановки, и с точки зрения ее решения (см. по этому поводу, например, (5)).

1. Рассмотрим некоторый класс \mathfrak{A} отображений $P: \Omega \rightarrow Y$, $\Omega \subset X$, где X и Y — пространства Банаха, Ω — заданное подмножество, и соответствующий класс операторных уравнений

$$P(x) = 0, \quad P \in \mathfrak{A}. \quad (1)$$

Под методом приближений мы будем для простоты в этом пункте понимать отображение $\Phi: \mathfrak{A} \times \Omega \rightarrow \Omega$, которое каждому $P \in \mathfrak{A}$ и $x \in \Omega$ ставит в соответствие $\Phi(P, x)$ (если x — начальное приближение к решению уравнения (1), то $\Phi(P, x)$ — следующее приближение). В общем случае приведенная формулировка нуждается, очевидно, в уточнении, так как, быть может, не каждый $x \in \Omega$ пригоден в качестве исходного приближения; это связано с тем, что обычно отображение Φ получается как композиция нескольких операций, и встает задача эффективного описания области определения Φ .

Пусть выбрано семейство (Φ_i) , $i \in I$ приближенных методов (здесь I — множество индексов) и пусть задано некоторое отображение $u: N \rightarrow I$ натурального ряда $N = \{0, 1, 2, \dots\}$ в множестве I . Построим последовательность $x_n \equiv x_n(u)$:

$$x_{n+1} = \Phi_{u(n)}(P, x_n), \quad n = 0, 1, 2, \dots \quad (2)$$

Процесс (2) осуществляется чередованием методов из семейства (Φ_i) с помощью управления u . Пусть известна цена $c_i(n, u)$ одной итерации метода Φ_i на шаге n при управлении u ; обычно c_i зависит лишь от значений u на множестве $\{0, 1, \dots, n-1\}$. Естественно ставятся следующие задачи.

Задача А. Даны: конкретное уравнение (1), его решение x^* , приближение x_0 , число $Q > 0$, некоторый класс K управлений u . Найти число итераций n (если оно не известно из описания класса K) и управление $u \in K$ так, чтобы

$$\sum_{k=0}^{n-1} c_{u(k)}(k, u) \leq Q, \quad \|x_n(u) - x^*\| \rightarrow \min. \quad (3)$$

Задача Б. В условиях задачи А для заданного дополнительно числа $\Delta > 0$ найти n и $u \in K$ так, чтобы

$$\|x_n(u) - x^*\| \leq \Delta, \quad \sum_{k=0}^{n-1} c_{u(k)}(k, u) \rightarrow \min. \quad (4)$$

Так как решение этих задач для конкретно заданного P является, как правило, более трудным делом, чем отыскание корня x^* , то особенно интересен вопрос об устойчивости характеристик оптимального управления u при изменении оператора P . С другой стороны, возможны видоизменения задач, в которых речь идет о всем классе \mathcal{A} и используются минимаксные критерии (см. (5)).

2. Рассмотрим следующий частный случай задачи А, полезный для ее решения в общей ситуации. Пусть $I = \{1, 2\}$, Φ_1 — основной, Φ_2 — модифицированный процессы Ньютона — Канторовича. Для заданного управления u множество $u^{-1}\{1\} = \{0, n_1, n_2, \dots\}$ составлено из номеров, для которых вычисляется $P'(x_{n_i})$; условимся, что $n_1 < n_2 < \dots$. При этом для номеров k таких, что $n_i < k < n_{i+1}$, применяется модифицированный процесс, использующий $P'(x_{n_i})$. Таким образом,

$$x_{k+1} = x_k - [P'(x_{n_i})]^{-1} P(x_k), \quad n_i \leq k < n_{i+1}, \quad (5)$$

(см. (1, 9, 11)). Рассмотрим класс \mathcal{A}_0 операторов P и уравнений вида

$$P(x) \equiv a - x + \lambda \varphi(x) = 0, \quad \varphi(0) = \varphi'(0) = 0; \quad (6)$$

здесь отображение $\varphi: X \rightarrow Y$ имеет достаточное число производных в окрестности точки $a \in X$; $\lambda: Y \rightarrow X$ — непрерывный линейный оператор с малой нормой; a и λ — параметры. Можно показать, что существует окрестность S точки a такая, что при достаточно малых $\|\lambda\|$ уравнение (6) имеет единственное в S решение $x^* \equiv x^*(\lambda) \in S$, к которому сходятся приближения процесса Ньютона — Канторовича при любом управлении u и любой начальной точке $x_0' \in S$.

Задача A_0 . Пусть класс K_0 допустимых управлений для решения уравнения (6) способом (5) состоит из таких управлений, относящихся к n -шаговому процессу, при которых точно l раз применяется основной процесс Ньютона, т. е. $u^{-1}\{1\} = \{0, n_1, n_2, \dots, n_l\}$, l и n — заданы, $n > l > 1$; число Q в (3) достаточно велико. Требуется найти номера n_i из условия минимума $\|x_n(u) - x^*\|$.

Сформулируем сначала результат, относящийся к случаю $X = Y = R$.
Теорема 1. Пусть выполнены следующие условия: $\varphi'(a) \neq 0$,

$$(\forall x) \varphi''(x) \neq 0, \quad B^2 |\varphi(a) \varphi''(a)| < 1 \quad (B \varphi'(a) = 1).$$

Тогда существует число δ , зависящее лишь от φ, a, λ такое, что при $|\lambda| < \delta$ оптимальное управление u задачи A_0 для уравнения (6) определяется соотношениями

$$n_i - n_{i-1} = \left[\frac{n+i-1}{l} \right] \quad (n \geq 2l, i = 1, 2, \dots, l; n_0 = 0); \quad (7)$$

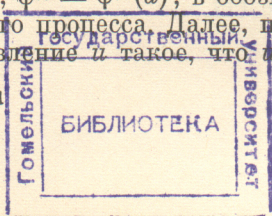
$$u^{-1}\{2\} = \{2l - n + 1, 2l - n + 3, \dots, n - 3, n - 1\} \quad (n < 2l). \quad (8)$$

Доказательство проводится сначала для $l = 2, n = 3$ и $n = 4$. Применяя разложения в ряды (в частности, ряд Лагранжа), имеем

$$x^* - x_3(0, 1) = \frac{1}{2} \varphi^3 \varphi''^2 \lambda^5 + o(\lambda^5), \quad x^* - x_3(0, 2) = \frac{1}{2} \varphi^2 \varphi' \varphi'' \lambda^5 + o(\lambda^5), \quad (9)$$

$$x^* - x_4(0, 1) = \frac{1}{2} \varphi^4 \varphi''^3 \lambda^7 + o(\lambda^7), \quad x^* - x_4(0, 2) = \frac{1}{2} \varphi^3 \varphi'^3 \varphi''^2 \lambda^8 + o(\lambda^8).$$

Здесь $\varphi \equiv \varphi(a)$, $\varphi^{(i)} \equiv \varphi^{(i)}(a)$; в обозначениях, например, $x_3(0, 1)$ указаны номера основного процесса. Далее, при $l = 2, n \geq 4, 2n_1 < n$ мы показываем, что управление u такое, что $u^{-1}\{1\} = \{0, n_1 - 1\}$, лучше управле-



Теорема 1 выражает интуитивно очевидную тенденцию применять сначала основной, а потом — модифицированный процессы, причем эта тенденция осуществляется не очевидным образом, поскольку, например, при $n \geq 2l$ итерации обоих способов вначале чередуются. Связанное позволяет уточнить одно замечание А. М. Островского (см. ⁽²⁾) о модифицированном процессе, который в этой книге поставлен под сомнение из-за сравнительно медленной сходимости. Интересно отметить, что в ⁽³⁾ рассмотрен с другой точки зрения, чем здесь, чередующийся способ, для которого $u^{-1}\{1\} = \{0, 2, 4, 6, \dots\}$, и показано, что для приближений $y_n \equiv x_{2n}$ это способ третьего порядка. Подобный факт для функциональных уравнений получен в ⁽¹²⁾, где, однако, даны слишком стеснительные достаточные условия сходимости. Отметим, что теоремы ⁽¹²⁾, а также ⁽¹¹⁾ допускают обобщения для класса уравнений, изученных в ⁽⁸⁾, т. е. на случай, когда P' удовлетворяет условию Гёльдера.

3. Переходя к случаю функциональных уравнений, заметим, что метод малого параметра приводит здесь к результатам, подобным теореме 1, при некоторых дополнительных предположениях, например $\varphi''(h_1, h_2) = 0 \Rightarrow \Rightarrow h_1 = h_2 = 0$, и при тривиальности ядер операторов φ' и λ . При вычислениях мы пользуемся некоторым аналогом ряда Лагранжа для функционального случая. Приведем еще результат для задачи типа A_0 , относящийся к уравнениям вида (1).

Теорема 2. Пусть оператор P в уравнении (1) — аналитический, $P(x^*) = 0$, $\mathbb{E}\Gamma^* = [P'(x^*)]^{-1}$, $\|\Gamma^*\| < \infty$, $[P'']^{-1}\{0\} = (0, 0)$. Тогда существует такая окрестность $U(x^*)$ точки x^* , что для задачи A_0 при любом выборе начального приближения $x_0 \in U(x^*)$ оптимальное управление определяется соотношениями (7) или (8) (в зависимости от знака числа $n - 2l$).

Условие аналитичности можно ослабить. Подобные же результаты можно получить и для стыковки других методов, таких как способы Чебышева, секущих, касательных гипербол и парабол ^(2-7, 13, 14), а также для методов минимизации функционалов.

На основе теорем 1 и 2 можно решать задачи А и Б. Один из подходов, например, к задаче А состоит в следующем: составляем таблицу функции $\psi(n, l) = |x^* - x_n|$ в некотором диапазоне величин n и l для модельного уравнения (6) при $\varphi(x) = x^2$ (см. ⁽²⁾), где x_n получено в ходе процесса (5) при оптимальном управлении, охарактеризованном в теореме 1, а затем элементарными средствами решаем задачу минимизации $\psi(n, l)$ при условии, что (см. (3)) $c_1 l + c_2(n - l) \leq Q$; здесь цены c_1 и c_2 считаются не зависящими от n и l . Можно также оценивать близость x_n к x^* с помощью разложений типа (9) (не предполагая $\varphi(x) = x^2$). При этом определяется $\nu = \nu(n, l)$ — наименьший показатель степени λ , входящей с ненулевым коэффициентом в разложение $x^* - x_n$, и затем простым перебором решается задача максимизации $\nu(n, l)$ при условии $c_1 l + c_2(n - l) \leq Q$.

Для уравнений (1) в задаче Б оказывается применимым метод динамического программирования при анализе разностной системы, полученной одним из способов Л. В. Канторовича (прямым или мажорантным) для итерационного процесса (2). Переход к рекуррентной системе проанализирован в статье ⁽¹⁰⁾, в абстрактной схеме которой не предусмотрено переключение от одного приближенного метода к другому. На основе работ ^(2, 10, 14) может быть построена удобная для анализа таких переключений общая схема перехода к разностной системе, мажорирующей в некотором смысле процесс (2). Решение, например, задачи Б для этой мажорантной разностной системы в ряде типичных случаев дает приближенное решение задачи Б для исходного уравнения типа (1).

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ Л. В. Канторович, УМН, 3, № 1, 89 (1948). ² Л. В. Канторович, Г. П. Акилов, Функциональный анализ в нормированных пространствах, М., 1959. ³ А. М. Островский, Решение уравнений и систем, ИЛ, 1964. ⁴ М. А. Красносельский, Г. М. Вайникко и др., Приближенное решение операторных уравнений, «Наука», 1969. ⁵ Р. Беллман, С. Дрейфус, Прикладные задачи динамического программирования, «Наука», 1965. ⁶ Г. С. Салехов, ДАН, 82, № 4, 525 (1952). ⁷ М. И. Нечепуренко, УМН, 11, № 2, 163 (1954). ⁸ Б. А. Вертгейм, ДАН, 110, № 5, 719 (1956). ⁹ R. G. Bartle, Proc. Am. Math. Soc., 6, № 5, 827 (1955). ¹⁰ W. C. Rheinboldt, SIAM J. Numer. Anal., 5, № 1, 42 (1968). ¹¹ J. E. Dennis jr, ibid., 6, № 3, 493 (1969). ¹² W. E. Bosarge jr, P. Falb, JOTA, 4, № 3, 156 (1969). ¹³ H. Ehrmann, Arch. Rat. Mech. Anal., 4, № 1, 45 (1959). ¹⁴ Л. Коллатц, Функциональный анализ и вычислительная математика, М., 1969.