

А. ПООЗЕ

## СВОЙСТВА ОДНОГО КЛАССА АЛГОРИТМОВ ДЛЯ РЕШЕНИЯ НЕЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ

В [1] для решения нелинейного уравнения \*

$$P(x) = 0 \quad (1)$$

приведен класс алгоритмов

$$x_{n+1} = x_n - \left[ (1 - \alpha) \Gamma(x_n) + \alpha \Gamma \left( x_n - \frac{1}{2\alpha} \Gamma(x_n) P(x_n) \right) \right] P(x_n), \quad (2)$$

где  $\Gamma(x_n) = [P'(x_n)]^{-1}$ ,  $\alpha$  — скалярный параметр,  $\alpha \neq 0$ . Там же была выяснена зависимость скорости сходимости процессов (2) от изменения модуля  $\alpha$ . Приведенная ниже теорема позволяет более подробно исследовать влияние параметра  $\alpha$  на свойства алгоритмов (2).

*Теорема. Пусть*

- 1) уравнение (1) имеет решение в сфере  $S(x_0, \varrho)$ ;
- 2) при  $x \in S(x_0, r)$ , где  $r = [1 + (\varrho \sqrt{C(|\alpha|)})^2] \varrho$ , справедливы оценки  $\|P'(x)\| \leq I$ ,  $\|\Gamma(x)P(x)\| \leq \eta$ ;
- 3) при  $x \in S(x_0, R)$ , где

$$R = \begin{cases} r + \frac{\eta}{2|\alpha|}, & \text{если } |\alpha| \leq \frac{h}{2} \frac{1}{1 - \sqrt{1 - 2h}}, \\ r + \frac{1 - \sqrt{1 - 2h}}{h} \eta, & \text{если } |\alpha| > \frac{h}{2} \frac{1}{1 - \sqrt{1 - 2h}}, \end{cases}$$

$h = BK\eta \leq \frac{1}{2}$ , справедливы оценки  $\|P'''(x)\| \leq L$ ,  $\|P''(x)\| \leq K$ ,  $\|\Gamma(x)\| \leq B$ ;

- 4)  $\varrho \sqrt{C(|\alpha|)} < 1$ , где  $C(|\alpha|) = \left\{ \left[ \frac{1}{8|\alpha|} + \frac{1}{6} \right] (2K^2B^5 + LB^4) + \frac{1}{6} K^2B^5 \right\} I^3$ .

Тогда решение  $x^*$  уравнения (1) в сфере  $S(x_0, \varrho)$  единственно и последовательность (2) сходится к  $x^*$  со скоростью

$$\|x^* - x_n\| \leq \frac{1}{\sqrt{C(|\alpha|)}} (\varrho \sqrt{C(|\alpha|)})^{\cdot n} \quad (n = 0, 1, 2, \dots). \quad (3)$$

\* Рассматривается в банаховых пространствах. Производные в смысле Фреше, третья производная непрерывна.

Доказательство. В [1] показано, что

$$\begin{aligned} \|x^* - x_{n+1}\| = & \left\| -\frac{1}{2} \int_0^1 (1-\lambda)^2 \Phi'''[(1-\lambda)P(x_n)] P^3(x_n) d\lambda + \right. \\ & \left. + \alpha \left\{ \int_0^1 (1-\lambda) D^2 \left[ \Gamma \left( x_n - \frac{\lambda}{2\alpha} \Gamma(x_n) P(x_n) \right); \right. \right. \right. \\ & \left. \left. \left. \left( -\frac{\Gamma(x_n) P(x_n)}{2\alpha} \right)^2 \right] d\lambda \right\} P(x_n) \right\|, \end{aligned} \quad (4)$$

где

$$\begin{aligned} \Phi'''[(1-\lambda)P(x_n)] P^3(x_n) = & -\Gamma(\bar{x}_n) P'''(\bar{x}_n) [\Gamma(\bar{x}_n) P(x_n)]^3 + \\ & + 3\Gamma(\bar{x}_n) P''(\bar{x}_n) \Gamma(\bar{x}_n) P''(\bar{x}_n) [\Gamma(\bar{x}_n) P(x_n)]^3, \quad P(\bar{x}_n) = (1-\lambda)P(x_n), \\ & \int_0^1 (1-\lambda) D^2 \left[ \Gamma(z_n); \left( -\frac{\Gamma(x_n) P(x_n)}{2\alpha} \right)^2 \right] d\lambda = \\ = & \frac{1}{4\alpha^2} \int_0^1 (1-\lambda) \{ 2\Gamma(z_n) P''(z_n) \Gamma(x_n) P(x_n) \Gamma(z_n) P''(z_n) \Gamma(x_n) P(x_n) \Gamma(z_n) - \\ & - \Gamma(z_n) P'''(z_n) [\Gamma(x_n) P(x_n)]^2 \Gamma(z_n) \} d\lambda, \\ & z_n = x_n - \frac{\lambda}{2\alpha} \Gamma(x_n) P(x_n). \end{aligned}$$

При условии, что  $x_n \in S(x_0, r)$  и  $z_n, \bar{x}_n \in S(x_0, R)$ , от (4) приходим к оценкам

$$\|x^* - x_{n+1}\| \leq C(|\alpha|) \|x^* - x_n\|^3 \quad (n=0, 1, 2, \dots). \quad (5)$$

По индукции из оценок (5) вытекают оценки (3).

Убедимся, что  $x_n \in S(x_0, r)$ . Действительно,

$$\begin{aligned} \|x_n - x_0\| \leq \|x_n - x^*\| + \|x^* - x_0\| & \leq \frac{1}{\sqrt{C(|\alpha|)}} (\varrho \sqrt{C(|\alpha|)})^{3^n} + \varrho < \\ & < [1 + (\varrho \sqrt{C(|\alpha|)})^2] \varrho = r. \end{aligned}$$

Далее имеют место оценки  $\|z_n - x_0\| \leq \|x_n - x_0\| + \frac{\eta}{2|\alpha|} < r + \frac{\eta}{2|\alpha|}$ . Аналогично [2] можно установить, что

$$\|\bar{x}_n - x_n\| \leq \frac{1 - \sqrt{1 - 2h}}{h} \eta.$$

Значит,  $\|\bar{x}_n - x_0\| < r + \frac{1 - \sqrt{1 - 2h}}{h} \eta$ . Легко проверить, что

$$\frac{\eta}{2|\alpha|} \geq \frac{1 - \sqrt{1 - 2h}}{h} \eta \quad \text{при} \quad |\alpha| \leq \frac{h}{2} \frac{1}{1 - \sqrt{1 - 2h}} \quad \text{и}$$

$$\frac{\eta}{2|\alpha|} \leq \frac{1 - \sqrt{1 - 2h}}{h} \eta \quad \text{при} \quad |\alpha| \geq \frac{h}{2} \frac{1}{1 - \sqrt{1 - 2h}}.$$

Следовательно,  $R = \max \left\{ r + \frac{\eta}{2|\alpha|}, r + \frac{1 - \sqrt{1 - 2h}}{h} \eta \right\}$  и поэтому  $z_n, \bar{x}_n \in S(x_0, R)$ .

Из предыдущего вытекает, что  $\lim_n x_n = x^*$ . Если бы уравнение (1) имело в сфере  $S(x_0, \rho)$  решение  $x^{**} \neq x^*$ , то посредством аналогичных рассуждений можно было бы показать  $\lim_n x_n = x^{**}$ . На основании единственности предельного элемента сходящейся последовательности  $\{x_n\}$  решение  $x^*$  в сфере  $S(x_0, \rho)$  единственно. Теорема доказана.

На основании приведенной выше теоремы можно убедиться, что при возрастании  $|\alpha|$  свойства алгоритмов (2) улучшаются, т. е. повышается скорость сходимости и уменьшаются радиусы сфер, в которых должны выполняться условия теоремы.

З а м е ч а н и е 1. Выпишем задачу Коши

$$\frac{dx}{dt} = -\Gamma(x)P(x_0), \quad x(0) = x_0. \quad (6)$$

Решение  $x(t)$  задачи (6) (если оно существует) удовлетворяет равенству  $x(1) = x^*$  [3]. Поэтому с помощью теоремы, устанавливающей условия единственности решения  $x(t)$  в некоторой области, можно оценить радиус сферы, в которой находится  $x^*$  (см., напр., [4], теорема 5.6.1). Можно проверить, что при сделанных предположениях приведенной выше теоремы  $h^* \in S(x_0, \rho)$ , где  $\rho = B\|P(x_0)\|$ . К тому же единственность  $x(t)$  еще раз доказывает единственность  $x^*$ .

З а м е ч а н и е 2. Рассмотрим модифицированные варианты алгоритмов (2) вида

$$x_{n+1} = x_n - \left[ (1 - \alpha)\Gamma(x_0) + \alpha\Gamma\left(x_0 - \frac{1}{2\alpha}\Gamma(x_0)P(x_0)\right) \right] P(x_n), \quad \alpha \neq 0. \quad (7)$$

Здесь, как и при модифицированном алгоритме Ньютона—Канторовича, операторы  $\Gamma(x)$  требуют вычисления только один раз в начальной точке.

Перепишем (7) в виде

$$x_{n+1} = x_n - \Gamma(x_0)P(x_n) + \alpha \left[ \Gamma(x_0) - \Gamma\left(x_0 - \frac{1}{2\alpha}\Gamma(x_0)P(x_0)\right) \right] P(x_n). \quad (8)$$

Нетрудно заметить, что выражение (8) — это один класс модифицированных алгоритмов Ньютона—Канторовича с возмущениями. Следовательно, применима соответствующая теорема [5], которая дает общие условия сходимости такого рода алгоритмов. Однако свойства этих алгоритмов будут хуже свойств самого модифицированного алгоритма Ньютона—Канторовича. Отсюда следует, что хотя установление условий сходимости алгоритмов (7) и возможно, применение их для решения уравнений нецелесообразно.

З а м е ч а н и е 3. Алгоритмы (2) получены по методике, опубликованной почти одновременно В. Кизнером [6], Д. Ф. Давиденко [7], Н. Б. Хемесатом [8] и С. С. Савенко [9]. Т. И. Коган [10], Д. Ф. Давиденко [11] (см. подробнее), Д. К. Лика [12] и Х. Клайнмихел [3] исследовали условия сходимости отдельных алгоритмов из семейства (2) к решению  $x^*$  уравнения (1).

## ЛИТЕРАТУРА

1. Роозе А., Изв. АН ЭССР. Физ. Матем., **22**, 431 (1973).
2. Нечепуренко М. И., УМН, **9**, № 2 (1954).
3. Kleinmichel H., Math. Nachr., **37**, Н. 5/6 (1968).
4. Хилл Э., Функциональный анализ и полугруппы, М., 1951.
5. Красносельский М. А. и др., Приближенное решение операторных уравнений, М., 1969, с. 145.
6. Kizner W., SIAM J. Appl. Math., **12**, No. 2 (1964).
7. Давиденко Д. Ф., ДАН СССР, **162**, № 3 (1965).
8. Nemesath N. B., IEEE Trans. on Aut. Contr., **AC-10**, No. 4 (1965).
9. Савенко С. С., Решение алгебраических и трансцендентных уравнений методом решения дифференциальных уравнений, В сб.: Применение матем. методов и выч. техники в горном деле, М., 1965.
10. Коган Т. И., Сиб. матем. ж., **8**, № 4 (1967).
11. Давиденко Д. Ф., Об одном классе итерационных методов третьего порядка для обращения линейных операций, Ин-т атомной энергии им. И. В. Курчатова, препринт ИАЭ-2220, М., 1972.
12. Лика Д. К., Изв. АН МолдССР, Физ. Матем., № 1 (1972).

Институт кибернетики  
Академии наук Эстонской ССР

Поступила в редакцию  
21/1 1974

A. ROOSE

### MITTELINAAARSETE VÖRRANDITE ÜHE LAHENDUSALGORITMIDE KLASSI OMADUSED

Töös uuritakse parameetri  $\alpha$  mõju võrrandi (1) lahendusalgortimide klassile (2). Selgub, et  $\alpha$  absoluutväärtuse kasvamisel suurenevad algortimide (2) garanteeritud koonduvuskiirused ja vähenevad piirkonnad, kus nõutakse koonduvuseks vajalike tingimuste täitmist. Selgitatakse ka nn. modifitseeritud algortimide (7) omadusi.

A. ROOSE

### THE PROPERTIES OF A CLASS OF ALGORITHMS FOR SOLVING NON-LINEAR EQUATIONS

The dependence of the properties of algorithms (2) on the scalar parameter  $\alpha$  is investigated. It appears that the guaranteed speed of convergence to the solution of equation (1) grows and the spheres where necessary convergence conditions must be fulfilled decrease if the absolute value of  $\alpha$  grows. The so-called modified algorithms (7) of algorithms (2) are also briefly examined.