

ному в источнике [1], образуя с ним общий метод расчета индуцируемых боковых сил для степеней нерасчетности инжектируемой струи  $n > 1$ .

#### Список литературы

1. Органы управления вектором тяги ТТР: расчет, конструктивные особенности, эксперимент / Р. В. Антонов, В. И. Гребёнкин, Н. П. Кузнецов и др.; под ред. Н. П. Кузнецова. – М. : Ижевск : Регуляр. и хаотич. динамика, 2006. – 552 с.
2. Исследование сверхзвуковых течений со срывными зонами // Обзор ОНТИ ЦАГИ. – 1974. – № 437. – 185 с.
3. Сафонов В. П. Исследование плоского сверхзвукового течения на пластине около щитка или вдуваемой струи // Труды ЦИАМ / Центр. ин-т авиац. моторостроения им. П. И. Баранова ; № 499. – М., 1971. – 12 с.

\* \* \*

R. V. Antonov, Candidate of Technical Sciences, Senior Research Scientist, Izhevsk State Technical University

#### Subsonic Injection into Incoming Supersonic Flow

*For the first time the method of calculation of parameters of interaction of a round subsonic stream of gas with a running turbulent supersonic flow is developed. The method is based on the joint solution of problems on pressure definition on forward and back borders of a lateral stream.*

**Keywords:** supersonic stream, stream, injection

Получено 12.04.10

УДК 519.615

В. М. Вержбицкий, кандидат физико-математических наук, профессор;

И. Ф. Юманова, студентка

Ижевский государственный технический университет

#### ОБ ОДНОМ АНАЛОГЕ МЕТОДА ВЕГСТЕЙНА УСКОРЕНИЯ СХОДИМОСТИ ИТЕРАЦИОННЫХ ПРОЦЕССОВ

*Пошаговой параметризацией метода простых итераций получен новый метод решения нелинейных скалярных уравнений. Найдены условия квадратичной сходимости предложенного метода. Приведены результаты численного сравнения с методами Вегстейна и Ньютона.*

**Ключевые слова:** скалярное уравнение, неподвижная точка, аналог метода Вегстейна, квадратичная сходимость

Одним из фундаментальных и хорошо изученных итерационных методов решения уравнений разной природы является метод простых итераций, опирающийся на известный принцип сжатых (иначе сжимающих) отображений. Уравнение представляется в виде

$$x = \varphi(x), \quad (1)$$

где  $\varphi$  интерпретируется как некоторое отображение элементов  $x$  некоторого заданного пространства в элементы того же пространства. Решить данное уравнение – это значит найти такой элемент  $\xi$  заданного пространства, который при преобразовании посредством отображения  $\varphi$  остается неизменным:

$$\xi = \varphi(\xi). \quad (2)$$

Этот элемент  $\xi$  называют неподвижной точкой отображения  $\varphi$ , а уравнение вида (1) – задачей о неподвижной точке. Простейший процесс построения последовательности приближений к неподвижной точке определяется формулой

$$x_{k+1} = \varphi(x_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad (3)$$

что и называют методом последовательных приближений или методом простых итераций (далее – МПИ). Имеется много утверждений, устанавливающих сходимость элементов итерационной последовательности  $(x_k)$  к искомому элементу  $\xi$ . Подобные утверждения носят как самый общий характер (для абстрактных операторов в абстрактных пространствах), так и весьма конкретный, позволяющий использовать их непосредственно в вычислительной практике. В любом случае

- 1) теоремы сходимости для МПИ (3), как правило, одновременно являются и теоремами существования и единственности;
- 2) условия, выставляемые в теоремах сходимости, являются только достаточными; необходимые требования к  $\varphi$  для сходимости МПИ известны только для линейных отображений;
- 3) оценки близости значений  $x_k$  к  $\xi$  квалифицируют МПИ (3) как линейно сходящийся процесс, причем величина знаменателя геометрической прогрессии, характеризующая быстроту сходимости в рамках методов первого порядка, существенно зависит от константы сжатия отображения  $\varphi$ .

Последнее наблюдение подсказывает направление поиска способа ускорения сходимости МПИ в таком преобразовании отображения  $\varphi$ , которое усиливало бы его сжимающие свойства. Согласно, например, [1], это можно сделать введением вещественного параметра  $\lambda \in (0, 1]$ , приводящего к итерационному процессу вида

$$x_{k+1} = \lambda \varphi(x_k) + (1 - \lambda)x_k, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad (4)$$

частным случаем которого является МПИ (3) при  $\lambda = 1$ . Встает вопрос о выборе оптимального значения параметра  $\lambda$ , т. е. такого  $\lambda_{\text{опт}}$ , при котором определяемая процессом (4) последовательность сходилась бы к неподвижной точке  $\xi$  наиболее быстро (разумеется, в предположении ее существования). Способ получения значения, близкого к  $\lambda_{\text{опт}}$ , был описан в работе Дж. Вегстейна [2] для случая, когда  $\varphi$  – нелинейное дифференцируемое отображение из  $\mathbb{R}_1$  в  $\mathbb{R}_1$ . В основу вывода этого способа ускорения МПИ были положены геометрические соображения (деление отрезка в заданном отношении, в том числе, возможно, и внешним образом). Применение при этом формулы конечных приращений Лагранжа и аппроксимация появляющейся здесь производной разностным отношением, подсчитываемым с помощью текущих и предыдущих членов итерационной последовательности, привело к двухшаговому итерационному процессу, называемому методом Вегстейна (см., в частности, [3], [4]) или усовершенствованным методом последовательных приближений (см. [5]). Основная расчетная формула метода Вегстейна может быть записана, например, в виде

$$x_{k+1} = \frac{x_{k-1}\varphi(x_k) - x_k\varphi(x_{k-1})}{x_{k-1} + \varphi(x_k) - x_k - \varphi(x_{k-1})}, \quad k = 0, 1, 2, \dots \quad (5)$$

Практика вычислений по методу Вегстейна показывает его высокую вычислительную эффективность, причем он зачастую сходится в условиях, когда МПИ (3) оказывается расходящимся. К сожалению, геометрический вывод итерационного процесса (5) не дает прямой возможности обобщить его на многомерный случай.

Рассмотрим другой подход к выводу способа ускорения сходимости метода простых итераций, аналогичного способу Вегстейна, также принимая за основу структуру (4) вида итерационной формулы и считая параметр  $\lambda$  зависящим от номера итерации  $k$ .

Новую последовательность  $(\tilde{x}_k)$  приближений к неподвижной точке  $\xi$  будем строить исходя из того, что: 1) очередной элемент  $\tilde{x}_{k+1}$  должен получаться как линейная комбинация предыдущего элемента  $\tilde{x}_k$  этой последовательности и результата применения к  $\tilde{x}_k$  одного шага метода простых итераций и 2) коэффициенты этой линейной комбинации должны быть обратно пропорциональными невязкам значений  $\tilde{x}_k$  и  $x_{k+1} = \varphi(\tilde{x}_k)$ . Таким образом, новый метод определяется совокупностью формул

$$\tilde{x}_{k+1} = \alpha_k \tilde{x}_k + \beta_k x_{k+1}, \quad x_{k+1} = \varphi(\tilde{x}_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots,$$

$$\frac{\alpha_k}{\beta_k} = \frac{x_{k+1} - \varphi(x_{k+1})}{\varphi(\tilde{x}_k) - \tilde{x}_k}, \quad \alpha_k + \beta_k = 1.$$

Полагая  $\alpha_k / \beta_k = \lambda_k$ , после элементарных преобразований полученному аналогу метода Вегстейна придаем следующий вид:

$$\tilde{x}_{k+1} = \frac{\lambda_k}{1 + \lambda_k} \tilde{x}_k + \frac{1}{1 + \lambda_k} x_{k+1}, \quad x_{k+1} = \varphi(\tilde{x}_k), \quad (6)$$

$$\lambda_k = \frac{x_{k+1} - \varphi(x_{k+1})}{x_{k+1} - \tilde{x}_k}, \quad k = 0, 1, 2, \dots. \quad (7)$$

Для выяснения условий и скорости сходимости последовательности  $(\tilde{x}_k)$ , порождаемой методом (6) – (7), к неподвижной точке  $\xi$  функции  $\varphi(x)$  проанализируем поведение погрешности  $\xi - \tilde{x}_k$  в предположении, что  $\xi$  и начальная точка  $\tilde{x}_0$  принадлежат промежутку  $\langle a, b \rangle$ , на котором функция  $\varphi(x)$  определена и дифференцируема.

Независимо от способа фиксирования параметра  $\lambda_k$  из равенств (6) имеем

$$\xi - \tilde{x}_{k+1} = \xi - \frac{\lambda_k}{1 + \lambda_k} \tilde{x}_k - \frac{1}{1 + \lambda_k} x_{k+1} = \frac{1}{1 + \lambda_k} [\xi - x_{k+1} + \lambda_k (\xi - \tilde{x}_k)].$$

Далее, используя тождество (2) и привлекая формулу конечных приращений Лагранжа (в предположении, что точки  $\tilde{x}_k$  и  $x_{k+1} = \varphi(\tilde{x}_k)$  не покидают промежуток  $\langle a, b \rangle$ ), получаем

$$\xi - \tilde{x}_{k+1} = \frac{1}{1 + \lambda_k} [\varphi(\xi) - \varphi(\tilde{x}_k) + \lambda_k (\xi - \tilde{x}_k)] = \frac{\lambda_k + \varphi'(\theta_k)}{\lambda_k + 1} (\xi - \tilde{x}_k), \quad (8)$$

где  $\theta_k$  – некоторая неизвестная точка между точками  $\tilde{x}_k$  и  $\xi$ . Из представления ошибки  $(k+1)$ -го приближения в виде (8) следует, что необходимое для сходимости последовательности  $(\tilde{x}_k)$  к  $\xi$  убывание абсолютных погрешностей будет выполнено, если будет иметь место неравенство

$$q_k := \left| \frac{\lambda_k + \varphi'(\theta_k)}{\lambda_k + 1} \right| < 1, \quad (9)$$

причем сходимость, очевидно, будет тем быстрее, чем меньше величина  $q_k$ .

Обращаясь к выражению  $\lambda_k$ , определяемому формулой (7), замечаем, что в соответствии с вышеупомянутой формулой Лагранжа между точками  $\tilde{x}_k$  и  $x_{k+1}$  находится такая точка  $v_k$ , что

$$\lambda_k = \frac{\varphi(\tilde{x}_k) - \varphi(x_{k+1})}{x_{k+1} - \tilde{x}_k} = \frac{\varphi'(v_k)(\tilde{x}_k - x_{k+1})}{x_{k+1} - \tilde{x}_k} = -\varphi'(v_k). \quad (10)$$

Отсюда получаем, в первую очередь, необходимое требование к последовательности параметров  $\lambda_k$ .

**Теорема 1.** Для сходимости генерируемой методом (6) – (7) последовательности  $(\tilde{x}_k)$  к неподвижной точке  $\xi$  непрерывно дифференцируемой функции  $\varphi(x)$  необходимо, чтобы последовательность параметров  $\lambda_k$  сходилась к значению  $-\varphi'(\xi)$ .

**Доказательство.** Сходимость последовательности  $(\tilde{x}_k)$  к  $\xi$  означает, что  $\xi - \tilde{x}_k \rightarrow 0$ . Следовательно, для фигурирующих в равенстве (8) точек  $\theta_k$ , «зажатых» между точками  $\tilde{x}_k$  и  $\xi$ , тоже имеет место  $\xi - \theta_k \rightarrow 0$ , т. е.  $\theta_k \rightarrow \xi$ . Тогда, в силу непрерывности производной,  $\varphi'(\theta_k) \rightarrow \varphi'(\xi)$ . С другой стороны, согласно (10),  $\lambda_k = -\varphi'(v_k)$ , где  $v_k \rightarrow \xi$ , поскольку в условиях теоремы и  $\tilde{x}_k \rightarrow \xi$ , и  $x_{k+1} = \varphi(\tilde{x}_k) \rightarrow \xi$  (последнее в силу непрерывности самой функции  $\varphi(x)$ ). Значит,  $\varphi'(v_k) \rightarrow \varphi'(\xi)$ , т. е.  $\lambda_k \rightarrow -\varphi'(\xi)$ . Теорема доказана.

Чтобы сформулировать достаточные условия сходимости итерационного процесса (6) – (7), предварительно докажем лемму об условиях, обеспечивающих выполнение ключевых для этого неравенств типа (9).

**Лемма.** Пусть функция  $\varphi(x)$  определена и дифференцируема на промежутке  $\langle a, b \rangle$ , причем существуют

$$\min_{x \in \langle a, b \rangle} \varphi'(x) = \delta, \quad \max_{x \in \langle a, b \rangle} \varphi'(x) = \gamma.$$

Тогда при любых значениях  $\lambda$  таких, что

$$\lambda > -\frac{1+\delta}{2}, \quad \text{если } \gamma < 1, \quad (11)$$

или

$$\lambda < -\frac{1+\gamma}{2}, \quad \text{если } \delta > 1, \quad (12)$$

на промежутке  $\langle a, b \rangle$  выполняется неравенство

$$\left| \frac{\lambda + \varphi'(x)}{\lambda + 1} \right| < 1. \quad (13)$$

Доказательство. При условиях (11) имеем:

$$2\lambda > -1 - \delta > -1 - \gamma > -1 - 1 \Rightarrow \lambda > -1.$$

Значит,  $\lambda + 1 > 0$  и  $|\lambda + 1| = \lambda + 1$ . Из того же неравенства (11), переписанного в виде  $1 + \delta > -2\lambda$ , получаем неравенство  $\lambda + \delta > -\lambda - 1$ , откуда следует, что

$$\lambda + \varphi'(x) > -(\lambda + 1) \quad \forall x \in \langle a, b \rangle. \quad (14)$$

Условие  $\gamma < 1$  означает, что  $\varphi'(x) < 1$  при любых  $x \in \langle a, b \rangle$ , следовательно,

$$\lambda + \varphi'(x) < \lambda + 1 \quad \forall x \in \langle a, b \rangle. \quad (15)$$

Неравенства (14), (15) вместе дают неравенство

$$|\lambda + \varphi'(x)| < |\lambda + 1| \quad \forall x \in \langle a, b \rangle,$$

равносильное утверждаемому неравенству (13).

Теперь проведем аналогичный анализ условий (12). Имеем:

$$2\lambda < -1 - \gamma < -1 - \delta < -1 - 1 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \lambda < -1 \Rightarrow \lambda + 1 < 0 \Rightarrow |\lambda + 1| = -(\lambda + 1).$$

С другой стороны,

$$-2\lambda > 1 + \gamma \Leftrightarrow \lambda + \gamma < -\lambda - 1,$$

значит,

$$\lambda + \varphi'(x) < -(\lambda + 1) \quad \forall x \in \langle a, b \rangle.$$

Но из того, что неравенство  $\delta > 1$  влечет неравенство  $\varphi'(x) > 1$ , следует

$$\lambda + \varphi'(x) > \lambda + 1 \quad \forall x \in \langle a, b \rangle.$$

Таким образом, приходим к неравенству

$$|\lambda + \varphi'(x)| < -(\lambda + 1) = |\lambda + 1|,$$

которое и завершает доказательство леммы.

**Теорема 2.** Пусть функция  $\varphi(x)$  определена и непрерывно дифференцируема на всей числовой оси и имеет неподвижную точку  $\xi$ .

Тогда, если

$$\delta \leq \varphi'(x) \leq \gamma \quad \forall x \in (-\infty, +\infty) \quad (16)$$

и выполняется одно из следующих двух условий:

$$A) \quad \gamma < 1 \quad \text{и} \quad \delta > 2\gamma - 1,$$

$$B) \quad \delta > 1 \quad \text{и} \quad \gamma < 2\delta - 1,$$

то итерационный процесс (6) – (7) сходится к неподвижной точке  $\xi$  из любой начальной точки  $\tilde{x}_0$ .

**Доказательство.** В условиях А) с учетом (16) можно утверждать, что

$$\varphi'(x) < \frac{1+\delta}{2} \quad \forall x \in (-\infty, +\infty).$$

Но тогда при любом  $k = 0, 1, 2, \dots$ , согласно (10),

$$\lambda_k = -\varphi'(v_k) > -\frac{1+\delta}{2}.$$

Следовательно, выполнение условий А) теоремы влечет выполнение условий (11) леммы с  $\lambda_k$  в роли  $\lambda$ ,  $\varphi'(v_k)$  в роли  $\varphi'(x)$ ,  $(-\infty, +\infty)$  в роли промежутка  $\langle a, b \rangle$ .

Аналогично из Б) вместе с (16) следует неравенство

$$\varphi'(x) > \frac{1+\gamma}{2} \quad \forall x \in (-\infty, +\infty),$$

означающее, что

$$\lambda_k (= -\varphi'(v_k)) < -\frac{1+\gamma}{2},$$

а это можно интерпретировать как выполнение требования (12) леммы. Таким образом, в любом из случаев А) или Б) теоремы справедливо заключение леммы, которое в данном контексте равносильно выполнению неравенства (9) при любых значениях  $k = 0, 1, 2, \dots$ .

Переходя к модулям в равенстве (8), с учетом введенного в (9) обозначения, имеем

$$|\xi - \tilde{x}_{k+1}| = q_k |\xi - \tilde{x}_k|.$$

Применение рекурсии в этом равенстве дает:

$$|\xi - \tilde{x}_{k+1}| = q_k q_{k-1} |\xi - \tilde{x}_{k-1}| = \dots = q_0 q_1 \dots q_k |\xi - x_0|.$$

Так как  $q := \max_{j \in \{0, k\}} q_j < 1$ , в силу вышеустановленного, то справедлива оценка погрешности

$$|\xi - \tilde{x}_k| \leq q^k \cdot |\xi - \tilde{x}_0|,$$

из которой следует, что  $\tilde{x}_k \xrightarrow[k \rightarrow \infty]{} \xi$  при любой фиксированной величине начальной погрешности  $|\xi - \tilde{x}_0|$ .

Теорема доказана.

Легко убедиться, что наложенные в теореме 2 условия А), Б) значительно расширяют границы применимости классического метода простых итераций (3). Однако в случае, когда промежуток  $\langle a, b \rangle$ , на котором применяется исследуемый метод, конечен, заключение о сходимости метода должно быть обусловлено дополнительными требованиями, поскольку в таком случае нужно обеспечивать попадание точек  $\theta_k$  и  $v_k$  в заданный интервал (изменяющийся в процессе итераций).

Усиливая требования к функции  $\varphi(x)$  и накладывая ограничение на выбор начального приближения  $\tilde{x}_0$ , можно не только получить конструктивные условия сходимости метода (6) – (7) на конечном промежутке, но и показать его высокую скорость сходимости.

Как установлено выше,  $\lambda_k = -\varphi'(v_k)$ , и, значит, (см. (8)),

$$\xi - \tilde{x}_{k+1} = \frac{\varphi'(\theta_k) - \varphi'(v_k)}{1 - \varphi'(v_k)} (\xi - \tilde{x}_k). \quad (17)$$

При условии двукратной дифференцируемости функции  $\varphi(x)$  между точками  $\theta_k$  и  $v_k$  найдется точка  $\tau_k$  такая, что равенство (17) примет вид

$$\xi - \tilde{x}_{k+1} = \frac{\varphi''(\tau_k)(\theta_k - v_k)}{1 - \varphi'(v_k)} (\xi - \tilde{x}_k). \quad (18)$$

Можно указать условия, гарантирующие попадание точек  $\theta_k$  и  $v_k$  на промежуток между точками  $\tilde{x}_k$  и  $\xi$ , что позволяет на основе равенства (18) получить неравенство

$$|\xi - \tilde{x}_{k+1}| \leq \frac{|\varphi''(\tau_k)|}{|1 - \varphi'(v_k)|} \cdot |\xi - \tilde{x}_k|^2, \quad (19)$$

показывающее возможность квадратичной сходимости процесса (6) – (7).

Например, справедливо следующее утверждение.

**Теорема 3.** Пусть  $\varphi(x)$  – дважды дифференцируемая на отрезке  $[a, b]$  функция, причем существуют такие положительные постоянные  $\alpha$  и  $\beta$ , что при любых  $x \in [a, b]$  выполняется какое-либо из следующих условий А) или Б):

- А)  $\alpha \in (0, 1)$ ,  $0 < \varphi'(x) \leq 1 - \alpha$ ,  $|\varphi''(x)| \leq \beta$ ;  
Б)  $\alpha \in (1, 2)$ ,  $-1 < \varphi'(x) \leq 1 - \alpha$ ,  $2|\varphi''(x)| \leq \beta$ .

Тогда порождаемая методом (6) – (7) последовательность  $(\tilde{x}_k)$  квадратично сходится к неподвижной точке  $\xi \in [a, b]$  функции  $\varphi(x)$  из любой начальной точки  $\tilde{x}_0 \in [a, b]$ , удовлетворяющей неравенству

$$|\xi - \tilde{x}_0| < \frac{\alpha}{\beta}. \quad (20)$$

Доказательство. При условии А), очевидно, гарантируются существование на отрезке  $[a, b]$  неподвижной точки  $\xi$  и монотонная сходимость к ней МПИ (см. [3, 4]). В силу этого, точка  $x_{k+1} = \varphi(\tilde{x}_k)$  будет находиться по одну сторону с точкой  $\tilde{x}_k$  по отношению к неподвижной точке  $\xi$  (причем ближе, чем  $\tilde{x}_k$ ). Следовательно, связь погрешностей (19), характеризующая исследуемый метод как метод второго порядка, имеет место. Привлекая предоставляемые условиями А) оценки, из неравенства (19) получаем неравенство

$$|\xi - \tilde{x}_{k+1}| \leq \frac{\beta}{\alpha} |\xi - \tilde{x}_k|^2.$$

Последовательное итерирование этого неравенства дает:

$$\begin{aligned} |\xi - \tilde{x}_{k+1}| &\leq \frac{\beta}{\alpha} \left( \frac{\beta}{\alpha} |\xi - \tilde{x}_{k-1}|^2 \right)^2 \leq \dots \leq \left( \frac{\beta}{\alpha} \right)^{1+2+2^2+\dots+2^k} \cdot |\xi - \tilde{x}_0|^{2^{k+1}} = \\ &= \left( \frac{\beta}{\alpha} \right)^{2^{k+1}-1} \cdot |\xi - \tilde{x}_0|^{2^{k+1}} = \frac{\alpha}{\beta} \left( \frac{\beta}{\alpha} |\xi - \tilde{x}_0| \right)^{2^{k+1}}. \end{aligned}$$

Так как при выполнении условия (20) выполняется неравенство  $\frac{\beta}{\alpha} |\xi - \tilde{x}_0| < 1$ , то из полученной выше оценки погрешности приближения  $\tilde{x}_{k+1}$  очевидным образом следует заключение о квадратичной сходимости последовательности  $(\tilde{x}_k)$  к  $\xi$ .

Требование к первой производной, наложенное в условиях Б), также обеспечивает существование неподвижной точки  $\xi \in [a, b]$  и осциллирующую сходимость к ней МПИ. Значит, точки  $\tilde{x}_k$  и  $x_{k+1}$  находятся по разные стороны от неподвижной точки  $\xi$ , но при этом

$$|\xi - x_{k+1}| < |\xi - \tilde{x}_k| \Rightarrow |x_{k+1} - \tilde{x}_k| < 2|\xi - \tilde{x}_k|.$$

В таком случае для фигурирующей в равенстве (17) разности  $\theta_k - v_k$  справедлива оценка  $|\theta_k - v_k| < 2|\xi - \tilde{x}_k|$ , что позволяет вместо неравенства (19) использовать аналогичное неравенство

$$|\xi - \tilde{x}_{k+1}| \leq \frac{2|\varphi''(\tau_k)|}{|1 - \varphi'(v_k)|} \cdot |\xi - \tilde{x}_k|^2.$$

Дальнейшие рассуждения не отличаются от проведенных при условиях А).  
Теорема доказана.

**Замечание 1.** Как видно из равенства (17), предваряющего равенство (18) и служащего основой для заключения теоремы 3, вместо двукратной дифференцируемости  $\varphi(x)$  достаточно потребовать липшицевость первой производной. В этом случае под  $\beta$  (или  $\beta/2$  в условиях Б)) в теореме 3 должна пониматься постоянная Липшица для  $\varphi'(x)$  на отрезке  $[a, b]$ .

**Замечание 2.** Поскольку в условиях теоремы 3 имеет место сходимость МПИ, то обоснованным критерием окончания процесса итераций по формулам (6) – (7) можно считать следующее правило [3, 4]:

$$|x_{k+1} - \tilde{x}_k| \leq \frac{1-t}{t} \varepsilon \Rightarrow \xi \approx x_{k+1} (\pm \varepsilon),$$

где  $t := |1 - \alpha|$ , а  $\varepsilon > 0$  – задаваемый допустимый уровень абсолютной погрешности. Если же условия теоремы 3 не выполняются, то также возможна сходимость метода (6) – (7) при расходимости МПИ (что следует из анализа теоремы 2). В такой ситуации правило

$$|x_{k+1} - \tilde{x}_k| \leq \varepsilon \Rightarrow \xi \approx \tilde{x}_k$$

можно считать критерием выхода по невязке (скорее эвристическим, чем обоснованным).

**Пример.** В качестве теста для нового метода возьмем уравнение

$$x = \operatorname{sh} \omega x, \quad (21)$$

на котором Дж. Вегстейн демонстрировал достоинства своего метода [2]. Это уравнение при любых значениях параметра  $\omega$  имеет корень  $\xi = 0$ , причем функция  $\varphi(x) := \operatorname{sh} \omega x$  такова, что ее производная  $\varphi'(x) = \omega \operatorname{ch} \omega x$  в точке  $\xi$  имеет значение  $\omega$ . Таким образом, легко смоделировать ситуации, когда можно заведомо указать, как поведет себя метод простых итераций (3), являющийся базовым для предложенного метода (6) – (7). Результаты решения уравнения (21) итерационным процессом (6) – (7), начинающимся с того же, что и в примере из статьи [2], начального приближения  $\tilde{x}_0 = 1$  и при тех же взятых из [2] четырех значениях параметра  $\omega$ , а именно:

- а)  $\omega = 0,5$  (случай монотонной сходимости МПИ),
- б)  $\omega = -0,5$  (случай осциллирующей сходимости МПИ),

в)  $\omega = -1,2$  (случай осциллирующей расходимости МПИ),  
 г)  $\omega = 1,2$  (случай монотонной расходимости МПИ)  
 отображены в помещенной ниже табл. 1 (среда *Delphi 7*, тип данных *extended*, мантиссы невязок округлены до двух значащих цифр).

Таблица 1. Поведение невязок  $|\tilde{x}_k - \varphi(\tilde{x}_k)|$  в методе (6) – (7)

$k \backslash \omega \rightarrow$	а) $\omega = 0,5$	б) $\omega = -0,5$	в) $\omega = -1,2$	г) $\omega = 1,2$
1	0,018	0,0052	0,22	0,26
2	$0,75 \cdot 10^{-6}$	$0,22 \cdot 10^{-9}$	$0,70 \cdot 10^{-4}$	0,11
3	$0,10 \cdot 10^{-18}$	$0,90 \cdot 10^{-20}$	$0,22 \cdot 10^{-14}$	0,036
4			$0,54 \cdot 10^{-20}$	0,0034
5				$0,37 \cdot 10^{-5}$
6				$0,47 \cdot 10^{-14}$
7				$0,56 \cdot 10^{-19}$

Данные табл. 1 наглядно показывают, что при каждом из фиксированных в а) – г) значений параметра  $\omega$  наблюдается сходимость итерационного процесса (6) – (7) со скоростью, которую можно охарактеризовать как квадратичную (хотя условия теоремы 3 выполняются только при значениях  $\omega = \pm 0,5$ ). Для выполнения критерия  $|\tilde{x}_k - \varphi(\tilde{x}_k)| < 10^{-15}$  при реализации метода Вегстейна потребовалось 6 итераций в случаях а) и б), 7 — в случае в) и 11 — в случае г), что позволяет говорить о более быстрой сходимости рассматриваемого здесь метода по сравнению с методом Вегстейна. Следует упомянуть, что метод простых итераций (3) в этом примере дает требуемую точность  $10^{-15}$  по невязке за 50 итераций в случае а), 52 итерации в случае б) и совсем не применим при  $|\omega| \geq 1$ .

Выигрыш в скорости сходимости нового метода по сравнению с методом Вегстейна был достигнут ценой лишнего вычисления функции (необходимого для подсчета значения параметра  $\lambda_k$  в формуле (7)), что может отразиться на его вычислительной эффективности. Однако высокая скорость сходимости предлагаемого метода позволяет ему вполне успешно конкурировать по вычислительным затратам не только с методом Вегстейна, но и с другими быстросходящимися методами решения скалярных уравнений, например, с наиболее популярным из них методом Ньютона. Результаты применения в тех же условиях метода Ньютона к уравнению (21), представленному в виде  $f(x) := x - sh\omega x = 0$ , показаны в табл. 2.

Как видим, в трех случаях из четырех результаты, полученные методом (6) – (7), лучше ньютоновских при условно одинаковой цене одной итерации (два вычисления функции в предлагаемом методе и по одному вычислению функции и ее производной в методе Ньютона).

**Таблица 2. Поведение невязок  $|x_k - \varphi(x_k)|$  в методе Ньютона**  $x_{k+1} = x_k - f(x_k)/f'(x_k)$ ,  
 $k = 0, 1, 2, \dots, x_0 = 1$

$k \setminus \omega \rightarrow$	a) $\omega = 0,5$	б) $\omega = -0,5$	в) $\omega = -1,2$	г) $\omega = 1,2$
1	0,038	0,11	0,68	0,069
2	$0,18 \cdot 10^{-4}$	$0,54 \cdot 10^{-4}$	0,029	0,0026
3	$0,20 \cdot 10^{-14}$	$0,59 \cdot 10^{-14}$	$0,23 \cdot 10^{-5}$	$0,21 \cdot 10^{-6}$
4	$0,12 \cdot 10^{-19}$	$0,12 \cdot 10^{-19}$	$0,12 \cdot 10^{-17}$	$0,10 \cdot 10^{-18}$

Что касается поведения последовательности  $(\lambda_k)$  параметров метода, то во всех случаях подтверждается выполнение сформулированного в теореме 1 требования к ним, а именно: имеет место  $\lambda_k \rightarrow -\omega$ .

#### Список литературы

1. Васин В. В., Еремин И. И. Операторы и итерационные процессы фейеровского типа. Теория и приложения. – Екатеринбург : УрО РАН, 2005. – 210 с.
2. Wegstein J. H. Accelerating convergence of iterative processes // Communications of the ACM. – 1958. – Vol. 1, Iss. 6. – Pp. 9–13.
3. Вержбицкий В. М. Численные методы (линейная алгебра и нелинейные уравнения). – 2-е изд., испр. – М. : Оникс 21 век, 2005. – 432 с.
4. Вержбицкий В. М. Основы численных методов. – 3-е изд., стер. – М. : Высш. шк., 2009. – 840 с.
5. Мак-Кракен Д., Дорн У. Численные методы и программирование на ФОРТРАНе. – 2-е изд., стер. – М. : Мир, 1977. – 584 с.

\* \* \*

V. M. Verzhbitskiy, Candidate of Physical and Mathematical Sciences, Professor, Izhevsk State Technical University

I. F. Yumanova, Student, Izhevsk State Technical University

#### On One Analogue of Wegstein Method of Iterative Process Convergence Acceleration

*A new method for solving of nonlinear scalar equations is received by means of step-by-step parameterization of a method of simple iterations. Conditions of square-law convergence of the offered method have been obtained. The results of numerical comparisons with Wegstein method and Newton method are presented.*

**Keywords:** scalar equation, fixed point, analogue of Wegstein method, quadratic convergence

Получено 15.03.10