Рассмотрим I_{12} . Так как семиинвариантная спектральная плотность 4-го порядка ограничена на Π^3 и используя неравенство Гёльдера получим

$$I_{12} = O\left(\frac{1}{N\sqrt{N}}\right).$$

Рассмотрим I_2 . Так как

$$\lim_{N\to\infty} \iiint_{\Pi^3} \Phi_{a_1b_1a_2b_2}(y_1, y_2, y_3) P_L \times [(N-K)(y_1+y_2)] dy_1 dy_2 dy_3 = \frac{1}{(2\pi)^2},$$

то
$$I_2 = O\left(\frac{1}{LN}\right)$$
. Откуда $A_1 = O\left(\frac{1}{LN}\right)$.

Рассмотрим A_2 .

$$|A_{2}| \leq \frac{(2\pi)^{2}}{L} C_{3} \max_{z} |f_{a_{1}b_{2}}(z)| \max_{u} |f_{b_{1}a_{2}}(u)| \times \iint_{\Pi^{2}} |\Phi_{a_{1}b_{2}}(z-\gamma,z+\gamma)| \cdot |\Phi_{b_{1}a_{2}}(z+\gamma,z-\gamma)| \times P_{L}[(N-K)(z+u)] du dz.$$

Учитывая ограниченность $f_{ab}(x)$ на Π , получим

$$A_2 = O\left(\frac{1}{LN}\right).$$

Аналогично $A_3 = O\left(\frac{1}{LN}\right)$. Теорема доказана.

Для окон просмотра данных Дирихле, Фейера, Рисса, Гаусса, Хэмминга построены графики оценки взаимной спектральной плотности, заданной выражением (1). Проведен сравнительный анализ дисперсии в зависимости от окон просмотра данных. Дисперсия минимальная для оценки, построенной с использованием окна Хэмминга.

Литература

- 1. Труш, Н. Н. Статистические свойства оценок спектральных плотностей по пересекающимся интервалам наблюдений / Н. Н. Труш, Е. И.Мирская // Проблемы компьютерного анализа данных и моделирования : сб. науч. ст. / Белорус. гос. ун-т ; под ред. Ю. С. Харина. Минск, 1991. С. 180–186.
- 2. Труш, Н. Н. О скорости сходимости моментов оценок спектральных плотностей / Н. Н. Труш, Е. И.Мирская // Весці АН Беларусі. Сер. фіз.-мат. навук. 1996. №4. С. 54–59.

О НЕЛОКАЛЬНЫХ КВАЗИНЬЮТОНОВСКИХ МЕТОДАХ РЕШЕНИЯ НЕЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ

Воловод Ю. А., Павлюкевич А. Н.

Брестский государственный университет им. А.С. Пушкина, г. Брест

Целью нашей курсовой работы было сравнение и анализ различных методов решения систем нелинейных уравнений вида:

$$f(x)=0 (1)$$

Объектом нашего изучения являлись:

1. Нелокальные нерегуляризованные итерационные процессы, реализующие процедуру неполного прогноза-коррекции;

- 2. Нелокальные нерегуляризованные итерационные процессы, реализующие процедуру полного прогноза-коррекции;
- 3. Нелокальные регуляризованные итерационные процессы, реализующие процедуру полного прогноза-коррекции.

Мы рассматривали «итерационный процесс» в предположении, что оператор f в интересующей нас области D удовлетворяет следующим условиям:

$$f \in C_D^{(2)}, \| [f'(x)]^{-1} \| \le B, \| f''(x) \| \le K, \ \forall x \in D.$$
 (2)

На первом шаге решалась СЛАУ для определения поправки Δx_n :

$$f'(x)\Delta x_n = -f(x_n), \ n = 0,1,2,...$$
 (3)

На втором шаге производилось уточнение вектора x_n :

$$x_{n+1} = x_n + \beta_n \Delta x_n, \quad n = 0,1,2,..., \quad \beta_0 \in [10^{-3},10^{-1}]$$
 (4)

На третьем шаге производилась проверка окончания итерационного процесса: если $\|f(x_{n+1})\| < \varepsilon$, то конец просчётов, иначе переходим на шаг четыре.

На четвёртом шаге осуществляем вычисление нового значения для переменной β : если $\|f(x_{n+1})\| < \|f(x_n)\|$, то $\beta_{n+1} = 1$, иначе

$$\beta_{n+1} = \min\left(1, \frac{\|f(x_n)\|\gamma_n}{\|f(x_{n+1})\|\beta_n}\right), \quad \gamma_{n+1} = \frac{\|f(x_n)\|\gamma_n}{\|f(x_{n+1})\|}, \quad n = 0, 1, 2, \dots, \quad \gamma_0 = \beta_0^2$$
 (5)

и переходим на шаг 1.

Предлагаемый выше метод носит название нелокального нерегуляризованного итерационного процесса, реализующего процедуру неполного прогноза-коррекции

Теорема 1 [1] Пусть оператор f удовлетворяет условиям (2), и в D существует x^* -решение системы (1) f(x)=0 , начальное приближение x_0 и шаговая длина β_0 таковы, что выполняется условие $\varepsilon_0 = 0.5 \beta_0 K B^2 \|f(x_0)\| < 1$. Тогда итерационный процесс, описанный на шагах 1-4, со сверхлинейной скоростью сходится к x^* .

Сходимость данного метода для выбранной системы в основном зависит от следующих факторов:

- 1. От удачного выбора начальных приближений;
- 2. От выбора параметра β;
- 3. От выбора точности просчётов нелинейной системы.

Другой нелокальный нерегуляризованный итерационный процесс, реализующий процедуру неполного прогноза-коррекции основан на том, что шаговая длина β_{n+1} находится по формулам:

$$\beta_{n+1} = \min\left(1, \frac{w_n}{\alpha \beta_n \|f(x_{n+1})\|}\right), w_{n+1} = (1 - \beta_{n+1})w_n + \beta_{n+1}^2 \beta_n \|f(x_{n+1})\|$$

$$w_0 = \gamma || f(x_0) ||; \alpha > 1, \gamma << 1.$$

Сформулируем теорему для вышеописанного метода.

Теорема 2 [1] Пусть оператор f удовлетворяет условиям (2), и в D существует x^* решение системы (1) f(x)=0 , начальное приближение x_0 и шаговая длина $oldsymbol{eta}_0$ таковы, что выполняются условия:

a)
$$\beta_0 \frac{KB^2 \|f(x_0)\|}{2} = l_0 < 1$$
; 6) $\frac{\gamma}{\alpha \beta_o^2} < 1$; B) $\varepsilon_0 = 0.5 \beta_0 KB^2 \|f(x_0)\| < 1$.

Тогда итерационный процесс, описанный на шагах 1-4, со сверхлинейной скоростью СХОДИТСЯ К x^* .

Третий и четвёртый из рассмотренных нами методов являются методом полного прогноза. Один из них является нерегуляризованным, а другой метод – регуляризованным. Опишем третий метод:

На первом шаге решалась СЛАУ для определения поправки Δx_n :

$$f'(x_n)\Delta x_n = -f(x_n), n = 0,1,2...$$

На втором шаге производилась проверка окончания итерационного процесса:

если $\|f(x_n + \Delta x_n)\| < \|f(x_n)\|$, то β_n принимает значение 1, иначе определяется новая шаговая длина $oldsymbol{eta}_n$ по формулам:

$$\beta_{n} = \min \left(1, \frac{w(x_{n}, 0)}{\alpha \beta_{n-1} \| f(x_{n} + \Delta x_{n}) \|} \right), \beta_{-1} \in (10^{-4}, 1), \alpha > 1,$$

$$w_{n+1} = w(x_{n}, \beta_{n}) = (1 - \beta_{n}) w(x_{n}, 0) + \beta_{n}^{2} \beta_{n-1} \| f(x_{n} + \Delta x_{n}) \|,$$

$$w_{0} = \gamma \| f(x_{0}) \|, \gamma << 1$$

На третьем шаге производилось уточнение вектора x_n:

$$x_{n+1} = x_n + \beta_n \Delta x_n.$$

На четвёртом шаге производилась проверка окончания итерационного процесса: если $||f(x_{n+1})|| < \varepsilon$, то конец просчётов, иначе переходим на шаг один.

Сформулируем теорему для вышеописанного метода:

Теорема 3 [1] Пусть оператор f удовлетворяет условиям (2), и в D существует x^* решение системы (1) f(x)=0 , начальное приближение x_0 и шаговая длина $oldsymbol{eta}_0$ таковы, что выполняется условие $\varepsilon_0 = 0.5 \beta_0 K B^2 \|f(x_0)\|$ < 1. Тогда итерационный процесс, описанный на шагах 1-4, со сверхлинейной скоростью сходится к x^* .

Четвёртый метод заключался в реализации следующих шагов:

на первом шаге решалась СЛАУ для определения поправки Δx_n :

$$\left(\delta \beta_{n-1}^{2} \| f(x_{n}) \|^{2} E + \overline{f'}(x_{n}) f'(x_{n}) \right) \Delta x_{n} = -\overline{f'}(x_{n}) f(x_{n})$$

$$\beta_{-1} \in \left[10^{-3}, 10^{-1} \right] \delta << 1; n = 0, 1, 2, ...$$

На втором шаге производилась проверка окончания итерационного процесса: если $\|f(x_n + \Delta x_n)\| < \|f(x_n)\|$, то β_n =1, иначе выщитываем значение переменных β_n и w_{n+1} по следующим формулам:

$$\beta_n = \min \left(1, \frac{w(x_n, 0)}{\alpha \beta_{n-1} \| f(x_n + \Delta x_n) \|} \right), \beta_{-1} \in (10^{-4}, 1), \alpha > 1,$$

$$\begin{aligned} w_{n+1} &= w(x_n, \beta_n) = (1 - \beta_n) w(x_n, 0) + \beta_n^2 \beta_{n-1} \| f(x_n + \Delta x_n) \|, \\ w_0 &= \gamma \| f(x_0) \|, \gamma << 1 \end{aligned}$$

На третьем шаге производилось уточнение вектора x_n:

$$x_{n+1} = x_n + \beta_n \Delta x_n.$$

На четвёртом шаге производилась проверка окончания итерационного процесса: если $\|f(x_{n+1})\| < \varepsilon$, $\varepsilon << 1$ (параметр останова), то конец просчетов, иначе переход на шаг 1.

Теорема 4 [1] Пусть оператор f удовлетворяет условиям (2), и в D существует x^* -решение системы (1) f(x)=0 , начальное приближение x_0 и шаговая длина β_0 таковы, что выполняется условие $\varepsilon_0 = 0.5 \beta_0 K B^2 \|f(x_0)\| < 1$. Тогда итерационный процесс, описанный на шагах 1-4, со сверхлинейной скоростью сходится к x^* .

Результаты работы итерационных процессов на системе:

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_3 + \dots + x_n = n \\ x_1 + 2x_2 + x_3 + \dots + x_n = n \\ x_1 * x_2 * x_3 \dots * x_n = 1 \\ arctgx_1 + arctgx_n = 2arctgn \end{cases}$$

показаны в таблице:

N метода / Раз-	4	10	18
мерность системы	a= 1 a-12	a= 1 a-12	a= 1 a-12
	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²
	Итераций 1512	Итераций 1632	Итераций 1720
	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵
	Итераций 2717	Итераций 1805	Итераций 1945
2	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²
	Итераций 1465	Итераций 986	Итераций 1210
	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵
	Итераций 1315	Итераций 1480	Итераций 1618
3	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²
	Итераций 454	Итераций 912	Итераций 1074
	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵
	Итераций 609	Итераций 1367	Итераций 1602
4	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²	ε= 1e ⁻¹²
	Итераций 215	Итераций 392	Итераций 476
	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵	ε= 1e ⁻¹⁵
	Итераций 609	Итераций 802	Итераций 956

Анализ таблицы показывает, что среди нерегуляризованных методов метод № 2 является наиболее эффективным.

Сравнение нерегуляризованных и регуляризованных методов показывает, что общее время работы регуляризованных методов меньше как минимум в два раза, чем работа нерегуляризованных методов.

Литература

- 1. Мадорский В.М., Квазиньютоновские процессы для решения нелинейных уравнений Брест, 2005.
- **2**. Вержбицкий, В.М., Численные методы / В.М. Вержбицкий. Минск: Высш. шк., 2002. 840 с..
- 3. Ермаков В.В., Калиткин Н.Н. Оптимальный шаг и регуляризация в методе Ньютона // Ж. вычисл. Матем. Физ. 1981.

АПРИОРНЫЕ ОЦЕНКИ ПОГРЕШНОСТИ В ЭНЕРГЕТИЧЕСКОЙ НОРМЕ ДЛЯ ИТЕРАЦИОННОГО МЕТОДА РЕШЕНИЯ УРАВНЕНИЙ І РОДА

В. Ю. Гондюк, В. Ф. Савчук

Брестский государственный университет им. А. С. Пушкина, г. Брест

В действительном гильбертовом пространстве
$$H$$
 решается уравнение 1 рода $Ax = y$, (1)

где A - ограниченный, положительный, самосопряженный оператор, для которого нуль не является собственным значением. Причем нуль принадлежит спектру оператора A, т.е. задача некорректна. Предполагается существование единственного решения x при точной правой части y. Для его отыскания предлагается итеративный метод

$$x_{n+1} = (E - \alpha A)^2 x_n + 2\alpha y - \alpha^2 A y, \qquad x_0 = 0.$$
 (2)

Однако на практике часто правая часть y уравнения (1) бывает неизвестной, а вместо y известно приближение $y_{\delta}: \|y-y_{\delta}\| \leq \delta$, тогда метод (2) примет вид:

$$x_{n+1,\delta} = (E - \alpha A)^2 x_{n,\delta} + 2\alpha y_{\delta} - \alpha^2 A y_{\delta}, \qquad x_{0,\delta} = 0.$$
 (3)

Рассмотрим сходимость процессов (2) и (3) в энергетической норме

$$||x||_A = \sqrt{(Ax,x)}$$
, где $x \in H$.

При этом, как обычно, число итераций n нужно выбирать в зависимости от уровня погрешности \mathcal{S} .

Полагаем, что $\,x_{0,\delta} = 0\,$ и рассмотрим разность

$$x - x_{n,\delta} = (x - x_n) + (x_n - x_{n,\delta}). \tag{4}$$

Запишем первое слагаемое в виде $x - x_n = A^{-1}(E - \alpha A)^{2n} y = (E - \alpha A)^{2n} x$.

При
$$0<\alpha<\frac{2}{\|A\|}$$
 имеем $\|E-\alpha A\|<1$, поэтому $x-x_n\to 0$, $n\to\infty$. Однако скорость

сходимости к нулю может быть сколь угодно малой, и для ее оценки требуется дополнительное предположение об истокопредставимости точного решения.

Использование энергетической нормы позволяет получить априорную оценку погрешности метода (3) и априорный момент останова без требования истокопредставимости точного решения. Действительно, с помощью интегрального представления самосопряженного оператора имеем

$$\|x - x_n\|_A^2 = \left(A(E - \alpha A)^{2n} x, (E - \alpha A)^{2n} x\right) = \int_0^M \lambda (1 - \alpha \lambda)^{4n} d(E_\lambda x, x), M = \|A\|, E_\lambda - \text{compared of } A$$

ответствующая спектральная функция.