

## Точная релаксация с учетом невязки

С. Е. МИХЕЕВ, В. С. МИХЕЕВ

*Санкт-Петербургский государственный университет, Россия*

e-mail: miheev@apmath.spbu.ru

Точные релаксации, использующие дополнительную информацию о расположении искомого решения и невязке, могут улучшить сходимость итеративных методов, которые представимы в виде метода простой итерации (в частности, метода Ньютона решения системы нелинейных уравнений). Формулы для таких релаксаций получаются минимизацией максимума оценок погрешностей следующей итерации, а использование невязки состоит в выборе лучшего по невязке приближения из двух: того, что выдает базовый алгоритм, и того, что выдает точная релаксация этого алгоритма.

*Ключевые слова:* сходимость, скорость сходимости, итерация, метод Ньютона, ускорение сходимости, невязка.

### 1. Описание

Рассматривается итеративный поиск решения  $\alpha$  уравнения

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

методом простой итерации с базовым алгоритмом  $A$ :

$$x^* := A(x). \quad (2)$$

Здесь  $x$  — текущее приближение, индексом “\*” отмечаются величины, относящиеся к последующему шагу. Начальная точка  $x_0$  выбирается так, чтобы обеспечить сходимость.

Если известна оценка вида

$$\|A(x) - \alpha\| \leq c\|x - \alpha\|^p, \quad (3)$$

где  $p \geq 1$ ,  $c > 0$  и  $\alpha$  — искомое решение:  $g(\alpha) = 0$ , то с помощью точной релаксации (ТР) можно модифицировать (2) для улучшения сходимости итерационного процесса [1, 2].

Изложим ТР применительно к скалярному случаю с произвольным алгоритмом  $A$  и при наличии информации (3). Будем отмечать индексом “ $T$ ” величины, относящиеся к ТР. Пусть  $d$  — оценка текущей погрешности.

Точная релаксация есть модификация алгоритма  $A$ , полученная с помощью следующего принципа минимальности (ПМ).

Пусть относительно метода простой итерации  $x^* := A(x)$  известна некоторая информация  $I$ , состоящая как из стационарной части (например (3)), так и пошаговой, куда обязательно включается оценка  $d$  текущей погрешности. Согласно информации  $I$  и паре  $(x, A(x))$  строится допустимое множество решений  $M = M(x, A(x), I)$ .

Последующую итерацию  $x_T^*$  следует выбирать так, чтобы при наличии величин  $A(x_T)$ ,  $x_T$  и  $M_T$  оценка погрешности  $d_T^*$  итерации  $x_T^*$  была минимальна. Иными словами, если  $\Delta(v) := \max_{z \in M_T} |v - z|$ , то

$$x_T^* = \arg \min_{v \in R^1} \Delta(v), \quad d_T^* = \Delta(x_T^*).$$

Обозначим содержащийся в ПМ алгоритм для вычисления  $x_T^*$  через  $\mathcal{T}$ , а алгоритм для вычисления  $d_T^*$  (также из ПМ) — через  $\mathcal{T}_d$ , и пусть  $I = d$ . Тогда ТР можно придать вид простой итерации:

$$\begin{cases} x_T^* := \mathcal{T}(x_T, A, d_T), \\ d_T^* := \mathcal{T}_d(x_T, A, d_T). \end{cases}$$

Итерации с ТР алгоритма  $A$  именуется методом точной релаксации с алгоритмом  $A$ .

Отдельные итерации метода точной релаксации с алгоритмом  $A$  могут хуже приближать к решению в сравнении с итерациями базового алгоритма  $A$ , но оценка погрешности всегда будет лучше, и в целом сходимость итераций с ТР алгоритма  $A$  стабильнее и быстрее, чем простые итерации (2).

В 2007 году профессор СПбГУ В.Ф. Демьянов для придания еще большей скорости сходимости и стабильности итеративного процесса предложил оптимизировать его по двум критериям: малости последующей невязки и оценки погрешности с приоритетом первой. Алгоритмическую реализацию этой идеи далее будем именовать модификацией точной релаксации (МТР).

Практическая эффективность ТР была проверена в скалярном случае [2] для модифицированного (упрощенного) метода Ньютона  $x^* := x - g(x)/g'(x_0)$ , обладающего линейной сходимостью ( $p = 1$ ). В этой статье будет исследована сравнительная эффективность ТР и МТР для обычного метода Ньютона (МН) в скалярном случае:

$$x^* := x - g(x)/g'(x) := A(x). \quad (4)$$

Метод Ньютона, в отличие от упрощенного метода, имеет квадратичную сходимость ( $p = 2$ ). И в этом есть свой интерес. Будут ли при такой быстрой сходимости какие-либо плюсы в применении ТР?

Далее аббревиатуры ТР и МТР будут использоваться самостоятельно без указания на базовый алгоритм, под ним будет подразумеваться только ньютоновский (4).

## 2. Расчетные формулы

Если производная  $g'$  липшицева с константой  $L$  в рассматриваемой области (выпуклой оболочки всех итеративных точек и решения  $\alpha$ ), то для ньютоновских итераций (4) справедлива оценка (3) и известно, что там  $c \leq L\|(g'(x))^{-1}\|/2$ .

Расчетные формулы ТР для  $I = \{(3), d\}$  в скалярном случае (индекс “Т” для простоты записи в них опущен) следуют ниже:

$$\mathbf{r} := A(x) - x, \quad r := |r|, \quad \sigma := \operatorname{sgn} \frac{g(x)}{g'(x)}, \quad \gamma_1 = \frac{-1 + \sqrt{1 + 4rc}}{2c}, \quad \gamma_{2,3} = \frac{1 \mp \sqrt{1 - 4rc}}{2c}. \quad (5)$$

Точная релаксация в случае  $4rc \geq 1$ , а также в случаях  $d \geq \gamma_3$  и  $d \leq \gamma_2$  при произвольном  $x$  имеет вид

$$\begin{cases} x^* = x + \frac{\gamma_1 + d}{\sigma 2} = x + \sigma \left( \frac{d}{2} - \frac{1 - \sqrt{1 + 4rc}}{4c} \right), \\ d_* = \frac{d - \gamma_1}{2} = \frac{d}{2} + \frac{1 - \sqrt{1 + 4rc}}{4c}; \end{cases} \quad (6)$$

в других случаях, т. е. когда  $4rc < 1 \wedge d \in (\gamma_2, \gamma_3)$ ,

$$\begin{cases} x^* = x + \frac{\gamma_1 + \gamma_2}{\sigma 2} r = x + \frac{\sqrt{1 + 4rc} - \sqrt{1 - 4rc}}{\sigma 4c}, \\ d_* = \frac{\gamma_2 - \gamma_1}{2} = \frac{2 - \sqrt{1 - 4rc} - \sqrt{1 + 4rc}}{4c}. \end{cases} \quad (7)$$

Конкретно [3] для ТР с алгоритмом  $A$  из (4):

$$\rho := 1/|g'(x)|, \quad P_K := L|g(x)|\rho^2, \quad \sigma := \operatorname{sgn} \frac{g(x)}{g'(x)}, \quad t := \sqrt{1 + 2P_K}, \quad T := \sqrt{1 - 2P_K};$$

если  $P_K \leq 1/2 \wedge 1 - T \leq L\rho d$ , то

$$x^* := x + \frac{T - t}{\sigma 2L\rho}, \quad d^* := \frac{2 - t - T}{2L\rho}; \quad (8)$$

если  $P_K > 1/2 \vee (P_K \leq 1/2 \wedge 1 - T > L\rho d)$ , то

$$x^* := x + \frac{1 - t - L\rho d}{\sigma 2L\rho}, \quad d^* := \frac{L\rho d - t + 1}{2L\rho}. \quad (9)$$

Перейдем к расчетным формулам для МТР. Будем отмечать индексом “ $M$ ” величины, относящиеся к МТР. Тогда в таких обозначениях после получения ТР для  $x_M$  будут известны величины

$$m = A(x_M), \quad \mu = \mathcal{T}(x_M, A, d_M). \quad (10)$$

Вычислим  $g(m)$  и  $g(\mu)$ . В качестве следующей итерации МТР выберем из  $\{m, \mu\}$  ту точку, для которой значение  $\|g\|$  меньше. Иными словами:

$$\|g(\mu)\| \leq \|g(m)\| \implies x_M^* := \mu, \quad d_M^* := \mathcal{T}_d(x_M, A, d_M), \quad (11)$$

$$\|g(\mu)\| > \|g(m)\| \implies x_M^* := m, \quad d_M^* := Ld_M^2/2\|g'(x_M)\|. \quad (12)$$

В скалярном случае можно добиться еще лучшего. Будем полагать, что относительно функции  $g$  выполнены обеспечивающие корректность всех ньютоновских итераций

**Предположения 1.** Функция  $g$  имеет корень  $\alpha$ , монотонна на луче  $\ell$ , выходящем из  $x^0$  в направлении  $\alpha$ , имеет на  $\ell$  липшицеву производную с константой  $L$ , под  $g'(x^0)$  понимается соответствующий односторонний предел производной  $g'$ . Значения  $g'$  отличны от нуля во всех точках  $\ell$  помимо, может быть,  $\alpha$ .

Заметим, что согласно предположениям 1 множество решений не пусто и является либо точкой, либо отрезком.

Выведем расчетные формулы МТР методом Ньютона в предположениях 1 и при наличии оценки  $d$ , добытой тем или иным способом. Как поступить при отсутствии этой информации, обсудим позднее.

В некоторых случаях предположения 1 позволяют сравнить по модулю величины  $g(t)$  и  $g(\mu)$ , вычисляя лишь одну из них. Согласно тому, какая из них будет вычисляться сразу после ТР, возможны два сравнительно равноправных варианта. Здесь первой будет  $g(t)$ . Построение алгоритма, когда первая  $g(\mu)$ , — аналогично.

Как бы то ни было, когда значения невязки для ньютоновской итерации (НИ) больше, чем для ТР, расчетные формулы следующего приближения и оценки его погрешности для МТР совпадают с таковыми для ТР, т.е. с (6), (7) или с (8), (9). В противных случаях следующим приближением надо назначить  $x_M^* := t$ , что очевидно, а для оценки его погрешности использовать одну из формул (13)–(18).

Итак, опишем дополнительные к ТР операции, которые превращают ее в МТР.

**Случай 1, а.**  $g(t)g(x_M) < 0 \wedge r \leq |\mu - x_M|$ .

Вычисляется  $g(t)$ .

Ньютоновская итерация лучше ТР по погрешности и по невязке. Оценкой удаленности корня будет

$$d_M^* := r - \gamma_1 \equiv \frac{2rc + 1 - \sqrt{1 + 4rc}}{2c}. \quad (13)$$

**Случай 1, б.**  $g(t)g(x_M) < 0 \wedge r > |\mu - x_M|$ .

Вычисляется  $g(\mu)$ .

Ньютоновская итерация, если  $g(\mu)$  одного знака с  $g(x_M)$ , может оказаться лучше по невязке, чем ТР. В этом случае оценкой удаленности НИ от корня будет

$$d_M^* := r - |\mu - x_M|, \quad (14)$$

а если  $|g(\mu)| < |g(t)|$ , можно улучшить оценку погрешности для  $x_M^* := \mu$ :

$$d_M^* := \min(d_M^*, |t - \mu|) \equiv \min(d_M - |\mu - x_M|, |t - \mu|). \quad (15)$$

(Для сравнения ТР и НИ по погрешности в случае 1, б недостаточно информации.)

**Случай 2, а.**  $g(t)g(x_M) > 0 \wedge r \geq |\mu - x_M|$ .

Ньютоновская итерация лучше ТР по погрешности и по невязке. Оценкой удаленности корня будет

$$d_M^* := \begin{cases} d_M - r, & 1 < 4rc, \\ \min(d_M - r, \gamma_2 - r), & 1 \geq 4rc. \end{cases} \quad (16)$$

**Случай 2, б.**  $g(t)g(x_M) > 0 \wedge r < |\mu - x_M|$ .

Вычисляется  $g(\mu)$ .

Ньютоновская итерация, если  $g(\mu)$  противоположного знака с  $g(x_M)$ , может оказаться лучше по невязке, чем ТР. В этом случае оценкой удаленности НИ от корня будет

$$d_M^* := |\mu - x_M| - r, \quad (17)$$

а если  $|g(\mu)| < |g(m)|$ , можно улучшить оценку погрешности для  $x_M^* := \mu$ :

$$d_M^* := |m - \mu|. \quad (18)$$

(Для сравнения ТР и НИ по погрешности в случае 2, б недостаточно информации.)

Нетрудно заметить, что МТР обходится не более чем в одно вычисление значения функции  $g$  на каждом шаге, начиная со второго, в дополнение к тем арифметическим операциям, которые расходуются на ТР (в скалярном случае см. (5)–(7)). Плюс к этому возможны еще две-три арифметических операции согласно (13)–(18) (в (13)  $r$ ,  $\gamma_1$  уже известны, поэтому там — только одна операция). Отметим также, что когда приближения по ТР и МТР совпадают, в МТР всегда вычисляется дополнительно одно значение функции  $g$ , но этот труд не совсем напрасен, ибо оценка погрешности МТР в общем случае оказывается лучше, чем ТР (см. (14) и (17)).

В многомерном случае удельные дополнительные (к ТР) расходы на МТР снижаются примерно пропорционально квадрату размерности пространства, что связано с повышением трудоемкости вычисления значений матрицы Якоби  $g'$  относительно вычисления значений  $g$ .

### 3. Сходимость

Сходимость ТР и МТР с ньютоновским базовым алгоритмом в многомерном случае извлекается из полуглобальной теоремы Канторовича [4] (теорема 6, §1, гл. XVIII с учетом замечания 1 к ней) или из локальной теоремы Мысовских [5] (теорема 3). Оба этих утверждения используют оценку в некоторой выпуклой области, где должны находиться ньютоновские итерации, нормы второй производной:  $\|g''(x)\| \leq L$ , что легко ослабляется до липшицевости первой производной (относительно теоремы Канторовича см., например, [6, 7]).

В условиях теоремы Мысовских малость погрешности начального приближения, гарантирующая сходимость МН, имеет вид  $P_M := Ld_0\|(g'(x_0))^{-1}\| < 2/3$ . ТР и МТР гарантированно сходятся, если в качестве начальных приближений взять именно точку  $x_0$  и оценку  $d_0$ . (В статье, находящейся в печати, авторами показано, что по крайней мере в скалярном случае МН гарантированно сходится при  $p \leq 1$ .)

В условиях теоремы Канторовича малость начальной невязки, гарантирующая сходимость МН, имеет вид

$$P_K \equiv L\|(g(x_0))\|\|(g'(x_0))^{-1}\|^2 \leq 1/2, \quad (19)$$

и при этом справедлива оценка начальной погрешности

$$d_K := \frac{1 - \sqrt{1 - 2P_K}}{L\|(g'(x_0))^{-1}\|}. \quad (20)$$

ТР и МТР гарантированно сходятся, если начальное приближение удовлетворяет (19) и его погрешность вычислена по (20).

В скалярном случае о сходимости ТР и МТР можно сказать значительно больше. Отметим, что формулы (8) и, тем более, (9) обеспечивают меньшую оценку погрешности  $d^*$  последующего приближения  $x^*$ , чем итерация по МН. Это есть элементарное следствие ПМ, на котором базируется ТР. Кроме того, можно показать, что для сходимости МН условие  $P_M \leq 1$  не только достаточно, но и необходимо в таком смысле: для

любого  $P_M > 1$  найдутся гладкая  $g$  и  $x_0$ , такие, что  $L\|x_0 - \alpha\| \|(g'(x_0))^{-1}\| = P_M$  и МН расходится или зацикливается, причем в качестве  $L$  выбирается минимально возможная константа Липшица для  $g'$ .

Отсюда очевидно вытекает необходимое условие расходимости или зацикливания МН:  $Q_M := L\|x_0 - \alpha\| \|(g'(x_0))^{-1}\| > 1$ , где  $L$  — некоторая константа Липшица для  $g'$  на выпуклой оболочке ньютоновских итераций.

Независимо от происхождения оценки  $d$  формулы (8), (9) обеспечат ее уменьшение более чем в два раза. Отсюда — глобальная сходимость ТР с ньютоновским алгоритмом для любой функции, удовлетворяющей предположениям 1.

То же верно и для МТР, ибо по построению она обеспечивает еще большее уменьшение оценки погрешности на каждом шаге.

Перейдем теперь к случаю отсутствия оценки начальной погрешности и не выполнения условия  $P_K \leq 1/2$  (оно позволяет применить (20)).

ТР и МТР в предположениях 1, как уже говорилось, глобально сходятся при любой оценке начальной погрешности. Поэтому получение какой-либо грубой оценки погрешности, которая позволила бы начать сходящийся итеративный процесс с ТР и МТР, совсем не затруднительно. Есть, однако, более эффективный выход из ситуации. Оказывается, конечное число ньютоновских итераций обеспечивает либо поиск приближенного к  $\alpha$  решения, либо появление оценки погрешности, с которой можно начать метод ТР или МТР.

**Теорема 1** [3]. Пусть относительно  $g$  выполнены предположения 1 и  $P_K(x) > 1/2$ . Тогда за конечное число шагов  $N$  ньютоновские итерации, монотонно удаляясь от начальной точки в направлении корня,

- а) либо обеспечат  $g(x^*) < \varepsilon$ , где  $\varepsilon$  — заранее заданное положительное число;
- б) либо изменят знак функции:  $g(x)g(x^*) < 0$ ;
- в) либо обеспечат  $P_K(x) \leq 1/2$ ;
- г) либо одновременно создадут несколько предыдущих событий.

Число  $N$  можно априори оценить сверху по  $g(x_0)$ ,  $L, d_0$ , где  $d_0$  — оценка начальной погрешности:  $N \leq 8L[d + g(x_0)]/9(L\varepsilon)^{2/3}$ .

Перейдем к сравнительной иллюстрации итеративных процессов МН, метода ТР с алгоритмом  $A$  и метода МТР с алгоритмом  $A$  в скалярном случае.

#### 4. Численные эксперименты

Первые девять примеров иллюстрируют улучшение сходимости как в ТР, так и в МТР сравнительно с МН. В 10-м примере — хорошая сходимость ТР и МТР при расходимости МН. Во всех рассмотренных далее примерах  $g(0) = 0$ , т. е.  $\alpha = 0$ . Начальные точки выбирались одинаковыми для МН, ТР и МТР. С одной функцией проводились три эксперимента с различными оценками начальной погрешности. В качестве константы Липшица  $L$  брался максимум значений  $|g''|$  на отрезке  $[x_0 - d, x_0 + d]$ .

В первых трех примерах выполнялось необходимое условие расходимости МН:  $Q_M \approx 1.01 > 1$ , однако МН сходился. В примерах 4–8 выполнялось достаточное условие сходимости МН:  $Q_M \leq 1$  ( $Q_M$  — разновидность  $P_M$ ). В примере 10  $Q_M > 1$  и МН расходится, а ТР и МТР сходятся.

Текущие оценки погрешности для МН вычислялись итеративно с переменным  $c$  по формулам  $c := L/2|g'(x)|$ ,  $d_N^* := cd^2$ .

**Пример 1.**  $g(x) = \frac{1}{3}e^{x/3} - 1$ ,  $Q_M \approx 1.01$ ,  $P_M \approx 1.18$ .

Вычисления прерваны на 4-м шаге, после обнуления  $d_M$ . Оценки дальности ТР и МТР оказались равными:  $d_N > d_M = d_T$ . По невязке такие же результаты:  $f_N > f_T = f_M$ . В отличие от МН как ТР, так и МТР могут быть чувствительны к вычислительным погрешностям вычислений вблизи искомого корня. Поэтому для них желательно предусматривать своевременную остановку итеративного процесса по достижении заданной точности.

**Пример 2.**  $g(x) = \frac{1}{3}e^{x/3} - 1$ ,  $Q_M \approx 1.01$ ,  $P_M \approx 1.18$ .

Вычисления прерваны на 5-м шаге, после обнуления  $d_T$ . Лучше всех по оценке погрешности результат показала МТР. Обе ТР и МТР лучше МН:  $d_N > d_T > d_M$ . Аналогичные результаты по невязке:  $f_N > f_T > f_M$ .

**Пример 3.**  $g(x) = \frac{1}{3}e^{x/3} - 1$ ,  $Q_M \approx 1.01$ ,  $P_M \approx 2.36$ .

Вычисления прерваны на 5-м шаге, после обнуления  $d_T$ . Здесь уже МТР однозначно опережает по оценке погрешности и ТР, и МН:  $d_N > d_T > d_M$ . Значения невязки у обычной ТР оказались хуже, чем у МН. Но МТР, естественно, не уступила МН:  $f_T > f_N > f_M$ .

**Пример 4.**  $g(x) = \frac{x}{x^2 + 6x + 5}$ ,  $Q_M \approx 0.65$ ,  $P_M \approx 0.689$ .

Заданный порядок точности был достигнут на 4-м шаге. По оценке погрешности наблюдается убедительное преимущество ТР и еще большее МТР:  $d_N > d_T > d_M$ . Такой же расклад по невязке:  $f_N > f_T > f_M$ .

**Пример 5.**  $g(x) = \frac{x}{x^2 + 6x + 5}$ ,  $Q_M \approx 0.65$ ,  $P_M \approx 0.82$ .

Вычисления прерваны на 4-м шаге, после обнуления  $d_T$ . По оценке погрешности МТР оказалась такой же, как и ТР:  $d_N > d_M = d_T$ . По невязке аналогично:  $f_N > f_T = f_M$ .

**Пример 6.**  $g(x) = \frac{x}{x^2 + 6x + 5}$ ,  $Q_M \approx 0.65$ ,  $P_M \approx 1.37$ .

Вычисления прерваны на 5-м шаге, после обнуления  $d_T$ . При двухкратном увеличении начальной оценки дальности решения МТР вышла в лидеры по оценке текущей погрешности:  $d_N > d_T > d_M$ . По невязке обычная ТР оказалась чуть хуже МН. Но МТР, естественно, не уступила МН:  $f_T > f_N > f_M$ .

**Пример 7.**  $g(x) = x + \sin x$ ,  $Q_M \approx 0.26$ ,  $P_M \approx 0.28$ .

Вычисления прерваны на 3-м шаге, после обнуления  $d_T$ .

**Пример 8.**  $g(x) = x + \sin x$ ,  $Q_M \approx 0.26$ ,  $P_M \approx 0.33$ .

Вычисления прерваны на 3-м шаге, после обнуления  $d_T$ .

**Пример 9.**  $g(x) = x + \sin x$ ,  $Q_M \approx 0.26$ ,  $P_M \approx 0.55$ .

Вычисления прерваны на 3-м шаге, после обнуления  $d_T$ .

**Пример 10.**  $g(x) = (1 - e^{-|x|}) \operatorname{sgn} x$ ,  $Q_M \approx 4.77$ ,  $P_M \approx 16.14$ .

Здесь начальная точка такова, что МН расходится. Естественно, что  $P_M > 1$ . Расчеты прерваны на 5-м шаге, так как вычисления значений производной  $g'(x_N)$  давало машинный ноль, т. е. не было возможности сделать итерацию по МН. В то же время как ТР, так и МТР хорошо сходились и можно было бы улучшить точность еще на несколько порядков.

Интересно, что характерный параметр перед тем, как начать монотонно стремиться к нулю, вначале возрастал.

ТР: 4.77, 5.50, 0.025, 0.00029,  $4.37 \cdot 10^{-8}$ .

МТР: 4.77, 5.38, 0.021, 0.00020,  $2.07 \cdot 10^{-8}$ .

Т а б л и ц а 1. Пример 1.  $g(x) = \frac{1}{3}e^{x/3} - 1$ ,  $Q_M \approx 1.01$ ,  $P_M \approx 1.18$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	-1.000e+00	-1.000e+00	-1.000e+00	-2.835e-01	-2.835e-01	-2.835e-01	1.166e+00	1.166e+00	1.166e+00
1	1.868e-01	1.754e-04	1.754e-04	6.424e-02	5.846e-05	5.846e-05	6.883e-01	1.658e-01	1.658e-01
2	5.696e-03	5.124e-09	5.124e-09	1.900e-03	1.708e-09	1.708e-09	1.615e-01	1.116e-08	1.116e-08
3	5.404e-06	4.376e-18	4.376e-18	1.801e-06	1.459e-18	1.459e-18	9.443e-03	9.526e-18	9.526e-18
4	4.867e-12	0.000e+00	0.000e+00	1.622e-12	0.000e+00	0.000e+00	3.235e-05	6.948e-36	0.000e+00

Т а б л и ц а 2. Пример 2.  $g(x) = \frac{1}{3}e^{x/3} - 1$ ,  $Q_M \approx 1.01$ ,  $P_M \approx 1.18$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	-1.000e+00	-1.000e+00	-1.000e+00	-2.835e-01	-2.835e-01	-2.835e-01	1.399e+00	1.399e+00	1.399e+00
1	1.868e-01	1.168e-01	1.168e-01	6.424e-02	3.969e-02	3.969e-02	9.911e-01	2.824e-01	2.824e-01
2	5.696e-03	1.874e-03	1.874e-03	1.900e-03	6.247e-04	6.247e-04	3.349e-01	4.614e-03	4.614e-03
3	5.404e-06	5.832e-07	5.832e-07	1.801e-06	1.944e-07	1.944e-07	4.060e-02	1.272e-06	1.272e-06
4	4.867e-12	5.669e-14	5.669e-14	1.622e-12	1.890e-14	1.890e-14	5.980e-04	1.234e-13	1.234e-13
5	3.948e-24	5.333e-28	5.301e-28	1.316e-24	1.778e-28	1.767e-28	1.297e-07	1.166e-27	1.161e-27

Т а б л и ц а 3. Пример 3.  $g(x) = \frac{1}{3}e^{x/3} - 1$ ,  $Q_M \approx 1.01$ ,  $P_M \approx 2.36$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	-1.000e+00	-1.000e+00	-1.000e+00	-2.835e-01	-2.835e-01	-2.835e-01	2.332e+00	2.332e+00	2.332e+00
1	1.868e-01	5.832e-01	1.868e-01	6.424e-02	2.146e-01	6.424e-02	2.753e+00	7.488e-01	3.524e-01
2	5.696e-03	2.043e-02	4.278e-03	1.900e-03	6.833e-03	1.427e-03	2.584e+00	9.742e-02	1.140e-02
3	5.404e-06	6.721e-05	3.028e-06	1.801e-06	2.241e-05	1.009e-06	2.417e+00	1.494e-04	6.619e-06
4	4.867e-12	7.529e-10	1.528e-12	1.622e-12	2.510e-10	5.093e-13	2.120e+00	1.639e-09	3.326e-12
5	3.948e-24	9.447e-20	3.892e-25	1.316e-24	3.149e-20	1.297e-25	1.630e+00	2.056e-19	8.470e-25



Т а б л и ц а 4. Пример 4.  $g(x) = \frac{x}{x^2 + 6x + 5}$ ,  $Q_M \approx 0.65$ ,  $P_M \approx 0.689$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	1.500e-01	1.500e-01	1.500e-01	2.533e-02	2.533e-02	2.533e-02	1.600e-01	1.600e-01	1.600e-01
1	-2.848e-02	1.160e-03	1.160e-03	-5.896e-03	2.316e-04	2.316e-04	5.510e-02	1.116e-02	2.964e-02
2	-9.641e-04	-1.621e-06	-1.614e-06	-1.930e-04	-3.243e-07	-3.228e-07	4.326e-03	2.065e-06	2.057e-06
3	-1.115e-06	-3.155e-12	-3.126e-12	-2.230e-07	-6.310e-13	-6.253e-13	2.852e-05	4.015e-12	3.978e-12
4	-1.492e-12	-1.194e-23	-1.173e-23	-2.984e-13	-2.389e-24	-2.346e-24	1.242e-09	1.520e-23	1.492e-23

Т а б л и ц а 5. Пример 5.  $g(x) = \frac{x}{x^2 + 6x + 5}$ ,  $Q_M \approx 0.65$ ,  $P_M \approx 0.82$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	1.500e-01	1.500e-01	1.500e-01	2.533e-02	2.533e-02	2.533e-02	1.920e-01	1.920e-01	1.920e-01
1	-2.848e-02	-1.484e-02	-1.484e-02	-5.896e-03	-3.022e-03	-3.022e-03	7.934e-02	2.716e-02	2.716e-02
2	-9.641e-04	-2.495e-04	-2.495e-04	-1.930e-04	-4.991e-05	-4.991e-05	8.971e-03	3.138e-04	3.138e-04
3	-1.115e-06	-7.462e-08	-7.462e-08	-2.230e-07	-1.492e-08	-1.492e-08	1.226e-04	9.494e-08	9.494e-08
4	-1.492e-12	-6.682e-15	-6.682e-15	-2.984e-13	-1.336e-15	-1.336e-15	2.296e-08	8.503e-15	8.503e-15

Т а б л и ц а 6. Пример 6.  $g(x) = \frac{x}{x^2 + 6x + 5}$ ,  $Q_M \approx 0.65$ ,  $P_M \approx 1.37$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	1.500e-01	1.500e-01	1.500e-01	2.533e-02	2.533e-02	2.533e-02	3.200e-01	3.200e-01	3.200e-01
1	-2.848e-02	-7.884e-02	-2.848e-02	-5.896e-03	-1.739e-02	-5.896e-03	2.204e-01	9.116e-02	4.080e-02
2	-9.641e-04	-6.043e-03	-8.786e-04	-1.930e-04	-1.217e-03	-1.759e-04	6.922e-02	6.717e-03	1.087e-03
3	-1.115e-06	-4.275e-05	-9.229e-07	-2.230e-07	-8.551e-06	-1.846e-07	7.300e-03	5.419e-05	1.174e-06
4	-1.492e-12	-2.193e-09	-1.022e-12	-2.984e-13	-4.386e-10	-2.044e-13	8.138e-05	2.791e-09	1.301e-12
5	-2.672e-24	-5.771e-18	-1.253e-24	-5.344e-25	-1.154e-18	-2.507e-25	1.011e-08	7.344e-18	1.595e-24

Т а б л и ц а 7. Пример 7.  $g(x) = x + \sin x$ ,  $Q_M \approx 0.26$ ,  $P_M \approx 0.28$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	5.236e-01	5.236e-01	5.236e-01	1.024e+00	1.024e+00	1.024e+00	5.536e-01	5.536e-01	5.536e-01
1	-2.413e-02	2.857e-03	2.857e-03	-4.826e-02	5.713e-03	5.713e-03	7.705e-02	3.286e-02	2.699e-02
2	2.350e-06	-6.457e-09	-3.884e-09	4.699e-06	-1.291e-08	-7.768e-09	1.395e-03	1.917e-06	1.915e-06
3	-2.162e-18	4.136e-25	0.000e+00	-4.324e-18	8.272e-25	0.000e+00	4.571e-07	9.795e-18	3.544e-18

Т а б л и ц а 8. Пример 8.  $g(x) = x + \sin x$ ,  $Q_M \approx 0.26$ ,  $P_M \approx 0.33$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	5.236e-01	5.236e-01	5.236e-01	1.024e+00	1.024e+00	1.024e+00	6.643e-01	6.643e-01	6.643e-01
1	-2.413e-02	-4.829e-02	-2.413e-02	-4.826e-02	-9.656e-02	-4.826e-02	1.110e-01	8.400e-02	5.985e-02
2	2.350e-06	3.136e-05	2.350e-06	4.699e-06	6.272e-05	4.699e-06	2.893e-03	5.489e-04	1.353e-04
3	-2.162e-18	-8.526e-15	-2.162e-18	-4.324e-18	-1.705e-14	-4.324e-18	1.966e-06	2.310e-10	1.297e-12

Т а б л и ц а 9. Пример 9.  $g(x) = x + \sin x$ ,  $Q_M \approx 0.26$ ,  $P_M \approx 0.55$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	5.236e-01	5.236e-01	5.236e-01	1.024e+00	1.024e+00	1.024e+00	1.107e+00	1.107e+00	1.107e+00
1	-2.413e-02	-4.829e-02	-2.413e-02	-4.826e-02	-9.656e-02	-4.826e-02	3.082e-01	8.400e-02	5.985e-02
2	2.350e-06	3.136e-05	2.350e-06	4.699e-06	6.272e-05	4.699e-06	2.232e-02	5.489e-04	1.353e-04
3	-2.162e-18	-8.526e-15	-2.162e-18	-4.324e-18	-1.705e-14	-4.324e-18	1.170e-04	2.310e-10	1.297e-12

Т а б л и ц а 10. Пример 10.  $g(x) = (1 - e^{-|x|}) \operatorname{sgn} x$ ,  $Q_M \approx 4.77$ ,  $P_M \approx 16.14$ 

$k$	$x_N$	$x_T$	$x_M$	$f_N$	$f_T$	$f_M$	$d_N$	$d_T$	$d_M$
0	1.300e+00	1.300e+00	1.300e+00	7.275e-01	7.275e-01	7.275e-01	4.400e+00	4.400e+00	4.400e+00
1	-1.369e+00	-1.382e+00	-1.369e+00	-7.457e-01	-7.489e-01	-7.457e-01	3.552e+01	1.718e+00	1.705e+00
2	1.563e+00	-2.391e-02	-2.011e-02	7.906e-01	-2.363e-02	-1.991e-02	2.481e+03	3.598e-01	3.560e-01
3	-2.211e+00	2.956e-04	2.037e-04	-8.904e-01	2.956e-04	2.036e-04	1.469e+07	3.002e-04	2.064e-04
4	5.915e+00	-4.372e-08	-2.074e-08	9.973e-01	-4.372e-08	-2.074e-08	9.848e+14	4.373e-08	2.074e-08
5	-3.638e+02	9.558e-16	2.151e-16	-1.000e+00	9.558e-16	2.151e-16	1.798e+32	9.558e-16	2.151e-16

## Заключение

Существуют два способа определения достижения точности решения: по невязке и по оценке дальности решения. В соответствии с этим разные численные методы ориентированы на один из этих двух способов. Точная релаксация ориентирована на оценку дальности. И по этому показателю она всегда лучше метода Ньютона, что и подтверждают исследования. Точная релаксация с модификацией ориентирована на невязку. И соответственно в этом она лучше ТР и МН, что тоже хорошо видно в численных экспериментах. Помимо улучшения сходимости сравнительно с МН как МТР, так и ТР обеспечивают сходимость в скалярном случае для монотонных функций, имеющих корень.

## Список литературы

- [1] МИХЕЕВ С. Е. Нелинейные методы в оптимизации. СПб.: Изд-во СПбГУ, 2001.
- [2] МИХЕЕВ С.Е. Метод точных релаксаций // Вычисл. технологии. 2006. Т. 11, № 6. С. 71–86.
- [3] МИХЕЕВ С.Е. Глобализация некоторых итеративных методов решения скалярных уравнений // Вестник С.-Петербургского ун-та. Сер. 10. 2007. Вып. 4. С. 43–52.
- [4] КАНТОРОВИЧ Л. В., АКИЛОВ Г. П. Функциональный анализ. М.: Наука, 1977.
- [5] МЫСОВСКИХ И.П. О сходимости метода Л.В. Канторовича решения функциональных уравнений и его применениях // Докл. АН СССР. 1950. Т. 70, № 4. С. 565–568.
- [6] КРАСНОСЕЛЬСКИЙ М.А. и др. Приближенное решение операторных уравнений. М.: Наука, 1969.
- [7] ОРТЕГА ДЖ., РЕЙНБОЛДТ В. Итерационные методы решения нелинейных систем уравнений со многими неизвестными. М.: Мир, 1975.

*Поступила в редакцию 21 июля 2008 г.*