

УДК 519.853

УПРАВЛЕНИЕ ТОЧНОСТЬЮ ШАГА В МЕТОДЕ НАГРУЖЕННОГО  
ФУНКЦИОНАЛА

Б.В.Калашников, Н.И.Калашникова

В данной работе приведено описание метода нагруженного функционала и доказана его локальная квадратичная сходимость способом, отличным от примененного в [1]. Кроме того, здесь разрабатывается способ управления точностью шага этого метода в рамках теории, изложенной в работе [2].

## I. Описание метода и вопросы реализации

Пусть в  $R^n$  заданы выпуклая скалярная функция  $f(x)$ ,  $m$ -мерная выпуклая векторная функция  $\varphi(x) = (\varphi_1(x), \varphi_2(x), \dots, \varphi_m(x))$  и поставлена задача

$$\min \{ f(x); \varphi_i(x) \leq 0, i = 1, 2, \dots, m; x \in R^n \}. \quad (1)$$

Допустим, что задача (1) имеет решение, которое обозначим через  $x_*$ , и пусть известна оценка  $d_1 \leq f(x_*) = f_*$ . Согласно [3], поиск решения методом нагруженного функционала состоит в построении последовательностей  $\{d_k\}$  и  $\{x_k\}$  следующим образом. Пусть перед началом  $k$ -го шага имеем оценку  $d_k \leq f_*$ . Построим функцию  $\psi: R^n \times R \rightarrow R$  по формуле

$$\begin{aligned} \psi(x, d_k) &= (\max\{0, f(x) - d_k\})^2 + \sum_{i=1}^m (\max\{0, \varphi_i(x)\})^2 = \\ &= [f(x) - d_k]_+^2 + \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x)]_+^2 \end{aligned} \quad (2)$$

и выберем  $x_k$  из условия

$$\psi(x_k, d_k) = \min_{x \in R^n} \psi(x, d_k). \quad (3)$$

Допустим, что такая точка найдется, и выпишем признак оптимальности

$$[f(x_k) - d_k]_+ \cdot f'(x_k) + \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+ \cdot \varphi_i'(x_k) = 0.$$

Возможны три различных случая.

1) Если точка  $x_k$  оказалась допустимой, то  $x_k$  - решение задачи (I). В самом деле, тогда  $\psi(x_k, d_k) = [f(x_k) - d_k]_+^2$ , и так как  $f(x_k) \geq f(x_*) \geq d_k$ , то, с одной стороны, справедливо соотношение

$$\psi(x_k, d_k) = (f(x_k) - d_k)^2 \geq (f(x_*) - d_k)^2 = \psi(x_*, d_k),$$

а с другой стороны,

$$\psi(x_k, d_k) = \min_{x \in R^n} \psi(x, d_k) \leq \psi(x_*, d_k).$$

Следовательно,  $f(x_k) = f(x_*) = f_*$ , что и требовалось показать.

2) Если  $f(x_k) \leq d_k$ , но  $x_k$  не является допустимой точкой, то задача (I) несовместна. Действительно, из признака оптимальности в этом случае получаем равенство

$$\sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+ \cdot \varphi_i'(x_k) = 0,$$

из которого вытекает, что

$$\min_{x \in R^n} \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x)]_+^2 = \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+^2 > 0.$$

3) Если  $x_k$  - недопустимая точка, но  $f(x_k) > d_k$ , то можно уточнить оценку снизу для  $f(x_*)$ : положим

$$d_{k+1} = d_k + \frac{\psi(x_k, d_k)}{f(x_k) - d_k}. \quad (4)$$

Тогда для произвольной допустимой точки  $x$  в силу выпуклости  $f$  и  $\varphi$  получаем, используя признак оптимальности, цепочку соотношений

$$\begin{aligned} f(x) &\geq f(x_k) + f'(x_k)(x - x_k) = f(x_k) - \\ &- \frac{\sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+ \cdot \varphi_i'(x_k)}{f(x_k) - d_k} \cdot (x - x_k) \geq f(x_k) + \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & + \frac{\sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+^2}{f(x_k) - d_k} = d_k + (f(x_k) - d_k) + \\
 & + \frac{\sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+^2}{f(x_k) - d_k} = d_k + \frac{\psi(x_k, d_k)}{f(x_k) - d_k} = d_{k+1}.
 \end{aligned}$$

Таким образом,  $f(x) \geq d_{k+1}$  для любых допустимых  $x$ , что и требовалось доказать.

В.Д.Лебедев [3] показал, что если задача (I) выпукла, ее допустимое множество ограничено, функции  $f$  и  $\varphi$  дважды непрерывно дифференцируемы в  $R^n$  и существует решение  $x_*$  задачи (I) такое, что линейризованная задача

$$\begin{cases} f'(x_*) \cdot (x - x_*) \rightarrow \min \\ \text{при ограничениях} \\ \varphi_i'(x_*) \cdot (x - x_*) \leq 0, i \in J = \{j: \varphi_j(x_*) = 0\} \end{cases} \quad (5)$$

имеет решение, то справедлива следующая

ТЕОРЕМА 1 [3]. Пусть, начиная с  $d_1 < f(x_*)$ , процесс (3)-(4) не останавливается за конечное число шагов. Тогда существует константа  $\xi > 0$  такая, что при достаточно больших  $k$  выполнено неравенство

$$0 < f(x_k) - d_{k+1} < \xi \cdot [f(x_k) - d_k]^{3/2}.$$

Рассматривая скорость сходимости точек  $x_k$  к решению задачи (I), В.Д.Лебедев помимо выпуклости задачи, ограниченности ее допустимого множества и непрерывности вторых производных функций  $f$  и  $\varphi$  предполагал, что у задачи (I) есть решение  $x_*$  такое, что векторы  $\varphi_i'(x_*)$ ,  $i \in J$ , образуют линейно-независимую систему, и существует число  $\varepsilon > 0$ , для которого справедливо неравенство

$$y^T \cdot \frac{\partial^2 \Delta(\lambda_*, x_*)}{\partial x^2} \cdot y \geq \varepsilon \cdot \|y\|^2, y \in R^n,$$

где  $\Delta(\lambda, x) = f(x) + \lambda^T \cdot \varphi(x)$ , а  $\lambda_* \in R_+^m$  - вектор, удовлетворяющий соотношениям  $-\lambda_*^T \cdot \varphi'(x_*) = [f'(x_*)]^T$  и  $\lambda_*^T \cdot \varphi(x_*) = 0$ .

В этих предположениях точка  $x_*$  является единственным решением задачи (1), причем существование решения задачи (5) есть следствие из них. В сделанных предположениях справедлива следующая

ТЕОРЕМА 2 [3]. Существует константа  $\rho \geq 0$  такая, что при достаточно больших  $k$  выполнены неравенства

$$\|x_k - x_*\| \leq \rho \cdot [f(x_k) - d_k]^{1/4} \cdot \|x_{k-1} - x_*\|.$$

Для доказательства локальной квадратичной сходимости метода нагруженного функционала сделаем, дополнительно к условиям теоремы 1, следующие предположения:

а) выполнено условие двойственной невырожденности, т.е.

$$f'(x_*) = -\sum_{i \in J} \lambda_{*i} \cdot \varphi_i'(x_*), \quad \lambda_{*i} > 0, \quad i \in J;$$

б) матрица

$$f''(x_*) + \sum_{i \in J} \lambda_{*i} \cdot \varphi_i''(x_*)$$

не имеет направлений вырождения  $s$ , удовлетворяющих равенствам

$$\varphi_i'(x_*) \cdot s = 0, \quad i \in J.$$

В п.2 данной работы докажем следующую теорему.

ТЕОРЕМА 3. Пусть в дополнение к условиям теоремы 1 выполнены условия а) и б), функции  $f$  и  $\varphi$  - выпуклые дважды непрерывно дифференцируемые, а векторы  $\varphi_i'(x_*)$ ,  $i \in J$ , образуют линейно-независимую систему. Тогда существуют константы  $\mathcal{D}_1 > 0$ ,  $\mathcal{D}_2 > 0$  такие, что при достаточно больших  $k$  выполнены неравенства

$$d_* - d_{k+1} \leq \mathcal{D}_1 \cdot (d_* - d_k)^2, \quad (6)$$

$$\|x_{k+1} - x_*\| \leq \mathcal{D}_2 \cdot \|x_k - x_*\|^2. \quad (7)$$

Здесь  $d_* = f_* = f(x_*)$ .

Схема поиска приближенного решения задачи (1), предложенная В.Ю.Лебедевым [4], обоснована им при следующих предположениях:  $f$  и  $\varphi_i$ ,  $i=1, \dots, m$ , - выпуклые непрерывно дифференцируемые функции, а множество допустимых точек задачи (1) огра-

ничено и непусто. Схема состоит в следующем.

Пусть  $d_1$  - начальная оценка,  $x_0$  - начальное приближение, а  $\epsilon_1$  и  $\epsilon_2$  - некоторые положительные константы. Отскивается точка  $x_1$ , для которой, во-первых, выполнено неравенство

$$\psi(x_1, d_1) \leq \psi(x_0, d_1), \quad (8)$$

а во-вторых, справедливы соотношения

$$\|\psi'_x(x_1, d_1)\| \leq \epsilon_1 [f(x_1) - d_1], \quad \psi(x_1, d_1) > \epsilon_2, \quad (9)$$

либо

$$\psi(x_1, d_1) \leq \epsilon_2. \quad (10)$$

Если выполнено условие (10), процесс останавливается. В противном случае вычисляется величина  $d_2$  по формуле

$$d_2 = d_1 + \frac{\psi(x_1, d_1)}{f(x_1) - d_1} > d_1, \quad (11)$$

и процедура повторяется, начиная с  $d_2$  и  $x_1$ . Способ выбора точек  $x_k$  в рамках ограничений (8)-(10) не конкретизируется. В.Ю.Лебедевым доказана следующая

**ТЕОРЕМА 4 [4].** Для любых значений  $d_1$ ,  $x_0, \epsilon_1 > 0, \epsilon_2 > 0$  процесс (8)-(11) останавливается за конечное число шагов причем точки его остановки, полученные при фиксированных  $x_0, d_1 \leq f(x_*)$  и различных  $\epsilon_1, \epsilon_2$ , будут при  $\epsilon_1 \rightarrow 0, \epsilon_2 \rightarrow 0$  сходиться к множеству решений задачи (I).

## 2. Квадратичная сходимость метода

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО ТЕОРЕМЫ 3.** Так как по теореме I последовательность  $\{x_k\}$  приближений, построенных методом нагруженного функционала, сходится к  $x_*$  - решению задачи (I), мы можем ограничиться изучением поведения точек  $x_k$  в такой окрестности  $V'$  точки  $x_*$ , в которой исходная задача эквивалентна задаче

$$\begin{cases} f(x) \rightarrow \min, \\ \psi_j(x) \leq 0, j \in J, \end{cases} \quad (12)$$

где  $J \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$  - набор индексов активных ограничений,

т.е.  $J = \{j: \varphi_j(x_*) = 0\}$ . В окрестности  $V'$  признак оптимальности для задачи (3) имеет вид

$$f'(x_k) = - \sum_{j \in J} \frac{[\varphi_j(x_k)]_+}{f(x_k) - d_k}, \varphi_j'(x_k).$$

В силу непрерывности производных  $\varphi_j'$  и линейной независимости векторов  $\{\varphi_j'(x_k)\}_{j \in J}$  можно, переходя в последнем равенстве к пределу при  $k \rightarrow \infty$ , заключить, что справедливо соотношение

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{[\varphi_j(x_k)]_+}{f(x_k) - d_k} = \lambda_{*j}, j \in J.$$

И так как  $\lambda_{*j} > 0, j \in J$ , по условию двойственной невырожденности а), то при достаточно больших  $k$  значения  $\varphi_j'(x_k)$  положительны для  $j \in J$ . Поэтому в задаче (12) вместо неравенств можно поставить равенства.

Рассмотрим вспомогательную задачу

$$\begin{cases} f(x) \rightarrow \min, \\ \varphi_j(x) = u_j, j \in J, \end{cases} \quad (13)$$

где  $u_j$  - параметры из  $R$ . Для упрощения обозначений считаем в дальнейшем, не умаляя общности, что  $J = \{1, 2, \dots, m\}$ . Задача (13) эквивалентна системе из  $n + m$  уравнений

$$\begin{cases} F_i = \frac{\partial f}{\partial x_i}(x_1, \dots, x_n) + \sum_{j=1}^m \lambda_j \cdot \frac{\partial \varphi_j}{\partial x_i}(x_1, \dots, x_n) = 0, i = 1, \dots, n, \\ G_j = \varphi_j(x_1, \dots, x_n) - u_j = 0, j = 1, 2, \dots, m, \end{cases} \quad (14)$$

с  $n + 2m$  неизвестными  $x_1, \dots, x_n, \lambda_1, \dots, \lambda_m, u_1, \dots, u_m$ . Эта система имеет, в частности, решение

$$w^* = (x_1^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \dots, \lambda_m^*, 0, 0, \dots, 0)^T,$$

где  $\lambda_j^*, j = 1, \dots, m$ , положительны по предположению а) о двойственной невырожденности решения  $x^*$ . Легко видеть, что якобиан отображения  $H = (F^T, G^T)^T$  в точке  $w^*$

$$\det \frac{\partial H}{\partial (x, \lambda)}(w^*) = \det \left[ \begin{array}{c|c} \frac{\partial^2 f}{\partial x^2}(x^*) + \sum_{j=1}^m \lambda_j^* \frac{\partial^2 \varphi_j}{\partial x^2}(x^*) & \frac{\partial \varphi}{\partial x}(x^*)^T \\ \hline \frac{\partial \varphi}{\partial x}(x^*) & 0 \end{array} \right]$$

по переменным  $x$  и  $\lambda$  отличен от нуля в силу предположения б) и линейной независимости строк матрицы  $\frac{\partial \psi}{\partial x}(x^*)$ . Следовательно, по теореме о неявной функции найдутся окрестности  $U \subset R^m$  точки  $(0, \dots, 0)^T \in R^m$ ,  $V \subseteq V'$  точки  $x^* = (x_1^*, \dots, x_n^*)$  и  $W \subset R_+^m$  точки  $\lambda^* = (\lambda_1^*, \dots, \lambda_m^*)$  и отображения  $x: U \rightarrow V$  и  $\lambda: U \rightarrow W$  из класса  $C^1(U)$  такие, для которых, во-первых, справедливы соотношения

$$\begin{cases} x(U) = V, \\ x(0, \dots, 0) = (x_1^*, \dots, x_n^*)^T, \\ \lambda(U) = W, \\ \lambda(0, \dots, 0) = (\lambda_1^*, \dots, \lambda_m^*)^T, \end{cases}$$

а во-вторых, для любых  $u \in U$  выполнены равенства

$$\bar{F}_i(u) = \frac{\partial f}{\partial x_i}(x(u)) + \sum_{j=1}^m \lambda_j(u) \cdot \frac{\partial \varphi_j}{\partial x_i}(x(u)) = 0, \quad i=1, \dots, n, \quad (15)$$

$$G_j(u) = \varphi_j(x(u)) - u_j = 0, \quad j=1, \dots, m. \quad (16)$$

Теперь рассмотрим функцию  $f: U \rightarrow R$ , определенную формулой

$$\hat{f}(u_1, \dots, u_m) = f(x_1(u), \dots, x_n(u)),$$

и вычислим ее частные производные

$$\frac{\partial \hat{f}}{\partial u_l}(u) = \sum_{i=1}^m \frac{\partial f}{\partial x_i}(x(u)) \cdot \frac{\partial x_i}{\partial u_l}(u), \quad l=1, 2, \dots, m. \quad (17)$$

Продифференцировав по  $u_l$ ,  $l=1, 2, \dots, m$ , равенства (16), получим соотношения

$$\sum_{i=1}^n \frac{\partial \varphi_j}{\partial x_i}(x(u)) \cdot \frac{\partial x_i}{\partial u_l}(u) = \delta_{jl} = \begin{cases} 1, & j=l, \\ 0, & j \neq l, \end{cases}$$

которые можно переписать в матричной форме следующим образом:

$$\Phi'(x(u)) \cdot X'(u) = E, \quad (18)$$

где

$$\Phi'(x(u)) = \left( \frac{\partial \varphi_j}{\partial x_i}(x(u)) \right)_{j=1}^m \quad i=1 \dots n$$

-  $(m \times n)$ -матрица,

$$X'(u) = \left( \frac{\partial x_i}{\partial u_\ell}(u) \right)_{i=1, \ell=1}^{n, m}$$

-  $(n \times m)$ -матрица, а  $E$  - единичная матрица размера  $m \times m$ . Тогда умножая  $i$ -е уравнение на  $\frac{\partial x_i}{\partial u_\ell}(u)$  и суммируя их по  $i=1, 2, \dots, n$ , получим с учетом (18) цепочку равенств

$$\sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(x(u)) \cdot \frac{\partial x_i}{\partial u_\ell}(u) = - \sum_{j=1}^m \lambda_j(u) \cdot \sum_{i=1}^n \frac{\partial \psi_j^i}{\partial x_i}(x(u)) \cdot \frac{\partial x_i}{\partial u_\ell} = - \lambda_\ell(u);$$

отсюда и из (17) вытекает равенство

$$\frac{\partial \hat{f}}{\partial u_\ell}(u) = - \lambda_\ell(u), \quad \ell = 1, 2, \dots, m. \quad (19)$$

В частности,  $[\hat{f}'(0)]^T = - \lambda(0) = - \lambda^*$ . Таким образом, из (19) можем заключить, что функция  $\hat{f}$  принадлежит классу  $C^2(U)$ . Дифференцируя по  $u$  равенства (15) и (19) и используя формулу (18), нетрудно вывести тождество

$$\hat{f}''(u) = [X'(u)]^T \cdot [f''(x(u)) + \sum_{j=1}^m \lambda_j(u) \times \varphi_j''(x(u))] \cdot X'(u),$$

$u \in U$ . И так как матрицы  $f''(x)$  и  $\varphi_j''(x)$ ,  $j=1, 2, \dots, m$ , неотрицательно определены, а величины  $\lambda_j(u)$ ,  $j=1, \dots, m$ , неотрицательны в окрестности  $U$ , то функция  $\hat{f}(u)$  выпукла в окрестности  $U$ . Этот факт позволяет для поиска значения  $d_* = f_* = \hat{f}(0, \dots, 0)$  применить метод нагруженного функционала к задаче (13). Именно, если  $d_k < d_*$ , то мы найдем точку  $u(d_k)$  как решение задачи

$$\tilde{\Psi}(u, d_k) = [\hat{f}(u_1, \dots, u_m) - d_k]^2 + \sum_{j=1}^m u_j^2 \longrightarrow \min_{u \in U}, \quad (20)$$

а затем в силу того, что  $\hat{f}(u(d_k)) > d_k$  при  $d_k < d_*$ , пересчитаем  $d_{k+1}$  по формуле

$$d_{k+1} = d_k + \frac{\tilde{\Psi}(u(d_k), d_k)}{\hat{f}(u(d_k)) - d_k} \geq d_k. \quad (21)$$

Очевидно, что метод (20)-(21) совпадает в окрестности  $V \subset R^m$  точки  $(0, \dots, 0)^T$  с методом нагруженного функционала, примененным к решению задачи (18) в окрестности  $V \subset R^n$  точки  $x^*$ . Следовательно, если докажем квадратичную сходимость приближения  $d_k$  к  $d_*$  для метода (20)-(21), то формула (6) будет установлена.

Тогда функция  $\hat{\varphi}(u, d) = [\hat{f}(u) - d]^2 + \sum_{j=1}^m u_j^2$  сильно выпукла по переменным  $u_j, j=1, 2, \dots, m$ , в окрестности  $V$ , то для любого  $d$  решение  $u(d)$  задачи (20) однозначно определяется системой уравнения:

$$[\hat{f}(u(d)) - d] \cdot [\hat{f}'(u(d))]^T + u(d) = 0. \quad (22)$$

Рассмотрим ее как систему  $m$  уравнения:

$$Q(u, d) = [\hat{f}(u) - d] \cdot [\hat{f}'(u)]^T + u = 0 \quad (23)$$

с  $m+1$  неизвестными и отметим, что якобиан  $\det \frac{\partial Q}{\partial u}(x^*)$  в точке  $x^* = (0, \dots, 0, d_*)^T$  - решения задачи (23) при  $d = d_*$  - отличен от нуля, так как

$$\frac{\partial Q}{\partial u}(x^*) = E + [\hat{f}'(0)]^T \cdot \hat{f}'(0) = E + \lambda_* \cdot \lambda_*^T.$$

По теореме о неявной функции найдется окрестность  $S$  точки  $d_*$  такая, что отображение  $u(d)$  принадлежит классу  $C^1(S)$ . Кроме того, так как  $u(d_*) = (0, \dots, 0)^T$ , можно написать соотношение

$$u(d) = (d - d_*) \cdot \dot{u}(d_*) + o(|d - d_*|), \quad d \in S. \quad (24)$$

Также, в силу того, что  $\hat{f} \in C^2(V)$ , верно равенство:

$$\hat{f}'(u(d)) = -\lambda_*^T + [\hat{f}''(0) \cdot u(d)]^T + o(\|u(d)\|),$$

$$\hat{f}(u(d)) = d_* - \lambda_*^T \cdot u(d) + \frac{1}{2} u(d)^T \hat{f}''(0) \cdot u(d) + o(\|u(d)\|^2). \quad (25)$$

Подставив их в (22), раскрывая скобки и используя выражение (24) для  $u(d)$ , получим уравнение

$$(E + \lambda_* \cdot \lambda_*^T) \cdot u(d) = (d_* - d) \cdot \lambda_* + \\ + \frac{1}{2} \cdot (d_* - d)^2 \cdot \{(\dot{u}(d_*)^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \dot{u}(d_*)) \cdot \lambda_* +$$

$$+ 2 \cdot \hat{f}''(0) \cdot \dot{u}(d_*) + 2(\lambda_*^T \cdot \dot{u}(d_*)) \cdot [\hat{f}''(0) \cdot \dot{u}(d_*)] \} + \bar{o}(|d_* - d|^2).$$

Обозначим через  $A$  обратную к матрице  $E + \lambda_* \cdot \lambda_*^T$  :

$$A = (E + \lambda_* \cdot \lambda_*^T)^{-1} = E - \frac{\lambda_* \cdot \lambda_*^T}{1 + \|\lambda_*\|^2}.$$

Учитывая равенство

$$A \cdot \lambda_* = \frac{1}{1 + \|\lambda_*\|^2} \cdot \lambda_*,$$

разрешим последнее уравнение относительно  $u(d)$  :

$$\begin{aligned} u(d) = & \frac{d_* - d}{1 + \|\lambda_*\|^2} \cdot \lambda_* + (d_* - d)^2 \times \left[ \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{1 + \|\lambda_*\|^2} \times \right. \\ & \times (\dot{u}(d_*)^T \hat{f}''(0) \dot{u}(d_*)) \cdot \lambda_* + A \cdot \hat{f}''(0) \cdot \dot{u}(d_*) + \\ & \left. + (\lambda_*^T \cdot \dot{u}(d_*)) \cdot A \cdot \hat{f}''(0) \cdot \dot{u}(d_*) \right] + \bar{o}(|d_* - d|^2). \end{aligned} \quad (26)$$

Сравнивая выражения (24) и (26), заключаем, что имеет место равенство

$$\dot{u}(d_*) = - \frac{1}{1 + \|\lambda_*\|^2} \cdot \lambda_*,$$

и перепишем (26) в виде

$$\begin{aligned} u(d) = & \frac{d_* - d}{1 + \|\lambda_*\|^2} \cdot \lambda_* + (d_* - d)^2 \cdot \left[ \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \times \right. \\ & \left. \times (\lambda_*^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_*) \cdot \lambda_* - \frac{1}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \cdot A \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_* \right] + \bar{o}(|d_* - d|^2). \end{aligned}$$

Отсюда и из (25) вытекают равенства

$$\begin{aligned} \hat{f}(u(d)) - d = & \frac{d_* - d}{1 + \|\lambda_*\|^2} + \frac{3}{2} \cdot \frac{(d_* - d)^2}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \times (\lambda_*^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_*) + \\ & + o(|d_* - d|^2) \end{aligned} \quad (27)$$

и

$$\|u(d)\|^2 = \frac{(d_* - d)^2 \cdot \|\lambda_*\|^2}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} +$$

$$+ \frac{(d_* - d)^3 \cdot (\lambda_*^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_*)}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \cdot (\|\lambda_*\|^2 - 2) + o(|d_* - d|^3),$$

из которых следует соотношение

$$\begin{aligned} \hat{\varphi}(u(d), d) &= [\hat{f}(u(d)) - d]^2 + \|u(d)\|^2 = \\ &= \frac{(d_* - d)^2}{1 + \|\lambda_*\|^2} + \frac{(d_* - d)^3}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \cdot (\lambda_*^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_*) + o(|d_* - d|^3). \end{aligned}$$

Используя его наряду с (21) и (27), получим цепочку равенств

$$\begin{aligned} d_* - d_{*+1} &= d_* - d_* - \frac{\hat{\varphi}(u(d_*), d_*)}{\hat{f}(u(d_*)) - d_*} = \\ &= \frac{1}{2} \frac{(d_* - d_*)^2}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \cdot (\lambda_*^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_*) + o(|d_* - d_*|^2). \end{aligned}$$

Отсюда вытекает справедливость оценки (6), причем в качестве константы  $\mathcal{D}_1$  в этой оценке можно взять величину

$$\mathcal{D}_1 = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{(1 + \|\lambda_*\|^2)^2} \cdot (\lambda_*^T \cdot \hat{f}''(0) \cdot \lambda_*) + \varepsilon_1,$$

где  $\varepsilon_1$  - некоторое (малое) положительное число.

Теперь получим оценку (7). Как уже отмечалось, имеет место соотношение

$$u(d) = (d_* - d) \cdot \frac{\lambda_*}{1 + \|\lambda_*\|^2} + \bar{o}(|d_* - d|),$$

а отображение  $x: U \rightarrow V$  принадлежит классу  $C^1(U)$ , и  $x(0) = x_*$ . Отсюда следует представление

$$x(u) = x_* + X'(0) \cdot u + \bar{o}(\|u\|).$$

Значит, можно выписать цепочку равенств

$$\begin{aligned} x_{*+1} &= x(u(d_*)) = x_* + X'(0) \cdot u(d_*) + \bar{o}(\|u(d_*)\|) = \\ &= x_* + (d_* - d) \cdot \frac{X'(0) \cdot \lambda_*}{1 + \|\lambda_*\|^2} + o(|d_* - d|). \end{aligned}$$

Увеличим, что вектор  $g = X'(0) \cdot \lambda_*$  отличен от нуля. В этом случае из последнего соотношения и уже полученной оценки (6) будет следовать справедливость оценки (7), в которой в качестве

$\mathcal{D}_2$  можно взять величину

$$\mathcal{D}_2 = \mathcal{D}_1 \frac{\frac{\|g\|}{1 + \|\lambda_*\|^2} + \varepsilon_2}{\left[ \frac{\|g\|}{1 + \|\lambda_*\|^2} - \varepsilon_3 \right]^2},$$

где  $\varepsilon_2, \varepsilon_3$  - некоторые малые положительные числа.

Предположим противное, т.е. пусть  $X'(0) \cdot \lambda_* = (0, \dots, 0)^T \in R^n$ . Продифференцируем левую и правую части системы (14) по  $u$  и запишем получившуюся систему в матричной форме:

$$\frac{\partial H}{\partial(x, \lambda)}(w^*) \cdot \begin{bmatrix} -X'(0) \\ \Lambda'(0) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -0 \\ E \end{bmatrix}, \quad (28)$$

где  $\Lambda'(u) = \left( \frac{\partial \lambda_i}{\partial u_j}(u) \right)_{i=1, j=1}^{m, m}$  есть  $(m \times m)$ -матрица.

Умножая обе части (28) справа на  $\lambda_*$ , получим соотношение

$$\frac{\partial H}{\partial(x, \lambda)}(w^*) \cdot \begin{bmatrix} -X'(0) \cdot \lambda_* \\ \Lambda'(0) \cdot \lambda_* \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -0 \\ \lambda_* \end{bmatrix}.$$

Учитывая вид матрицы  $\frac{\partial H}{\partial(x, \lambda)}(w^*)$ , из последнего соотношения получим два равенства:

$$\begin{cases} \frac{\partial \varphi}{\partial x}(x^*) \cdot \Lambda'(0) \cdot \lambda_* = 0, \\ 0 = \lambda_*, \end{cases}$$

второе из которых противоречит предположению а) о двойственной невырожденности решения  $x_*$ . Таким образом, вектор  $X'(0) \cdot \lambda_*$  не равен нулевому, что и требовалось показать. Теорема доказана.

### 3. Управление точностью шага

Распространим формулу (4) пересчета оценок  $d_x$  на случай, когда точка  $x_x$  в методе нагруженного функционала выбирается не как точное решение задачи (3), а, например, по правилу (9). Ограничимся рассмотрением сильно выпуклой задачи (I), т.е. предположим, что целевая функция  $f: R^n \rightarrow R$  сильно выпуклая с параметром  $\beta_0 > 0$ . Это означает, что для любых  $x, y$  из

$R^n$  выполнено неравенство

$$f(y) \geq f(x) + f'(x)(y-x) + \beta_0 \cdot \|y-x\|^2. \quad (29)$$

Так как функции  $\varphi_i: R^n \rightarrow R, i = 1, \dots, m$ , выпуклые, то для них также можно указать константы  $\beta_i \geq 0$  такие, что для любых  $x, y$  из  $R^n$  имеют место аналогичные неравенства:

$$\begin{cases} \varphi_i(y) \geq \varphi_i(x) + \varphi_i'(x) \cdot (y-x) + \beta_i \|y-x\|^2 \\ i = 1, 2, \dots, m. \end{cases} \quad (30)$$

Далее, воспользовавшись видом функции  $\psi(x, d) = [f(x) - d]_+^2 + \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x)]_+^2$ , неравенством Коши - Буниковского и соотношениями (29) - (30), выпишем цепочку неравенств для произвольных  $x$  и  $y$  из  $R^n$ :

$$\begin{aligned} \|\Psi'_x(x, d)\| \cdot \|x-y\| &\geq \Psi'_x(x, d) \cdot (x-y) = \\ &= 2 \cdot \{ [f(x) - d]_+ \cdot f'(x) \cdot (x-y) + \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x)]_+ \cdot \\ &\cdot \varphi_i'(x) \cdot (x-y) \} \geq 2 \cdot \{ [f(x) - d]_+ \cdot [f(x) - f(y)] + \\ &+ \beta_0 \cdot \|y-x\|^2 \} + \sum_{i=1}^m \{ [\varphi_i(x)]_+ [\varphi_i(x) - \varphi_i(y) + \beta_i \cdot \|y-x\|^2] \} \geq \\ &\geq 2 \cdot \{ \psi(x, d) + \|y-x\|^2 \cdot (\beta_0 \cdot [f(x) - d]_+ + \\ &+ \sum_{i=1}^m \beta_i \cdot [\varphi_i(x)]_+^2) - [f(x) - d]_+ \cdot [f(y) - d] - \\ &- \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x)]_+ \cdot [\varphi_i(y)]_+ \}. \end{aligned}$$

Если положить  $y = x_*$  - решение задачи (I), то из приведенной цепочки вытекает неравенство

$$\begin{aligned} \|\Psi'_x(x, d)\| \cdot \|x-x_*\| &\geq 2 \cdot \{ \psi(x, d) + \\ &+ (\beta_0 \cdot [f(x) - d]_+ + \sum_{i=1}^m \beta_i \cdot [\varphi_i(x)]_+^2) \cdot \|x-x_*\|^2 - \\ &- [f(x) - d]_+ \cdot [f(x_*) - d] \}. \end{aligned} \quad (31)$$

Введем обозначение

$$a(x) = \beta_0 \cdot [f(x) - d]_+ + \sum_{i=1}^m \beta_i \cdot [\varphi_i(x)]_+^2,$$

перепишем (31) в виде

$$0 \geq a(x) \cdot \|x-x_*\|^2 - \frac{1}{2} \|\Psi'_x(x, d)\| \cdot \|x-x_*\| +$$

$$+(\Psi(x,d) - [f(x) - d]_+ \cdot [f(x_*) - d]).$$

Предположим, что  $a(x) > c$ . Тогда детерминант последнего квадратичного неравенства (относительно  $\|x - x_*\|$ ) нестрого-положителен, т.е.

$$\left(\frac{1}{2} \cdot \|\Psi'_x(x,d)\|\right)^2 - 4 \cdot a(x) \cdot (\Psi(x,d) - [f(x) - d]_+ \cdot [f(x_*) - d]) \geq 0.$$

Разрешая это неравенство относительно  $f(x_*)$ , получаем оценку

$$f(x_*) \geq d + \frac{\Psi(x,d)}{[f(x) - d]_+} - \frac{1}{16} \cdot \frac{\|\Psi'_x(x,d)\|^2}{a(x) \cdot [f(x) - d]_+},$$

которая позволяет предложить формулу пересчета оценок  $d_k$  в случае приближенного выполнения внутреннего шага. Именно, если  $f(x_k) > d_k$ , но  $x_k$  не является допустимой точкой, положим

$$d_{k+1} = d_k + \frac{\Psi(x_k, d_k)}{f(x_k) - d_k} - \frac{1}{16} \cdot \frac{\|\Psi'_x(x_k, d_k)\|^2}{a(x_k) \cdot (f(x_k) - d_k)}. \quad (32)$$

Отметим, что эта формула в случае, когда  $x_k$  - точное решение задачи (3), совпадает с формулой (4) в силу того, что

$$\Psi'_x(x_k, d_k) = 0.$$

В предыдущем пункте мы показали локальную квадратичную сходимость рассматриваемого метода. Для того чтобы применить к нему методику управления точностью шага, разработанную в статье [2], необходимо установить, что (точный) метод сходится в глобально со скоростью не ниже, чем линейной. Используя формулу пересчета (9), можем записать равенство

$$d_* - d_{k+1} = d_* - f(x_k) - \frac{\sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+^2}{f(x_k) - d_k}. \quad (33)$$

Мы предполагаем, что  $f(x_k) > d_k$ , и нам известно, что  $f(x_k) < d_*$  (в противном случае недопустимая точка  $x_k$  не может быть точным решением задачи (3)). Таким образом, справедливо соотношение

$$f(x_k) = d_k + \sigma \cdot (d_* - d_k), \quad 0 < \sigma < 1.$$

Из него вытекают формулы

$$d_* - f(x_k) = (1 - \sigma) \cdot (d_* - d_k) \quad \text{и} \quad f(x_k) - d_k = \sigma \cdot (d_* - d_k).$$

Введя обозначения  $c = d_* - d_k$ ,  $b = \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x_k)]_+^2 > 0$ , отметим, что  $b^2 < c$ : в противном случае, опять же,  $x_k$  не

может быть решением задачи (3). Теперь правую часть формулы (33) запишем в виде скалярной функции

$$\chi(\sigma) = (1-\sigma)c - \frac{\delta}{c \cdot \sigma}, \quad \sigma \in (0, 1).$$

Легко видеть, что справедливы соотношения

$$\begin{aligned} \chi(\sigma) &\longrightarrow -\infty \quad \text{при } \sigma \longrightarrow 0+0, \\ \chi(\sigma) &\longrightarrow -\frac{\delta}{c} < 0 \quad \text{при } \sigma \longrightarrow 1-0. \end{aligned}$$

Кроме того, из равенства

$$\chi'(\sigma) = \frac{1}{c \cdot \sigma^2} \cdot (\delta - c^2 \cdot \sigma^2)$$

следует, что точка  $\sigma_* = \sqrt{\delta}/c$  является точкой максимума функции  $\chi(\sigma)$  на интервале  $(0, 1)$ . При этом верна цепочка соотношений!

$$\begin{aligned} 0 < \chi_* &= \chi(\sigma_*) = \left(1 - \frac{\sqrt{\delta}}{c}\right) \cdot (d_* - d_*) - \sqrt{\delta} < \\ &< \left(1 - \frac{\sqrt{\delta}}{c}\right) \cdot (d_* - d_*) \end{aligned}$$

Нам известно, что последовательность  $\{d_k\}$  монотонно сходится к  $d_*$ . Значит, если мы положим

$$\begin{aligned} \bar{c} &= d_* - d_0, \\ \bar{\delta} &= \min_{d \leq d_* - \frac{1}{D_1}} \delta(x(d)) = \min_{d \leq d_* - \frac{1}{D_1}} \sum_{i=1}^m [\varphi_i(x(d))]_+^2, \end{aligned}$$

то в случае, когда  $d \leq d_* - \frac{1}{D_1}$ , нам гарантирована, как это видно из (33), линейная скорость сходимости  $\{d_k\}$  к  $d_*$ :

$$d_* - d_{k+1} \leq \left(1 - \frac{\sqrt{\bar{\delta}}}{\bar{c}}\right) \cdot (d_* - d_k), \quad k=0, 1, \dots \quad (34)$$

Здесь  $D_1 > 0$  - константа из оценки (6), полученная в теореме 3.

ЗАМЕЧАНИЕ I. Если бы оказалось, что  $\bar{\delta} = 0$ , это означало бы, что точка  $x_*$  является точкой абсолютного минимума функции  $f$ , и решение получалось бы за один шаг.

Приведем теперь схему приближенного счета методом нагруженного функционала с управлением точностью шага. Пусть  $d_1 < d_*$  - начальная оценка,  $x_0$  - начальное приближение. Проводим внутренний шаг, заключающийся в безусловной минимизации функции  $\psi(x, d_1)$  каким-либо методом (например, скорейшего спуска или сопряженных градиентов). Как только в процессе минимизации будет получена точка  $\hat{x}_0$ , для которой выполнено нера-

венство  $f(\tilde{x}_0) - d_1 > 0$ , вычислим величину  $\tilde{\rho}_0 = \frac{\Psi(\tilde{x}_0, d_1)}{f(\tilde{x}_0) - d_1}$  и сравним ее с заранее заданной точностью  $\varepsilon > 0$ . Если  $\tilde{\rho}_0 \leq \varepsilon$ , то процесс окончен,  $\tilde{x}_0$  - приближенное решение задачи (I). В противном случае возможны два исхода. Если  $\tilde{\rho}_0 \geq \rho / \mathcal{D}_1$ , находим, как рекомендовано в [2],  $\xi_0 > 0$  - корень уравнения

$$\xi \ln \xi = B \cdot \xi + (1 + \xi) \cdot \ln(1 + \xi) + \ln \rho. \quad (35)$$

Здесь в качестве параметра  $0 < \rho < 1$  можно взять величину

$$\rho = 1 - \frac{\sqrt{\sum_{i=1}^m [\psi_i(\tilde{x}_0)]^2}}{[\Psi(\tilde{x}_0, d_1)] / [f(\tilde{x}_0) - d_1]} = 1 - \frac{\sqrt{\sum_{i=1}^m [\psi_i(\tilde{x}_0)]^2}}{\tilde{\rho}_0} \quad (36)$$

как коэффициент линейной сходимости из формулы (35), а  $B = \ln(1 + \rho)$ . Затем полагаем  $\bar{\rho}_0 = \xi_0 \cdot \rho \cdot \tilde{\rho}_0$ . Если же  $\tilde{\rho}_0 < \rho / \mathcal{D}_1$ , находим корень  $\xi_0 > 0$  уравнения

$$\ln(\mathcal{D}_1 \cdot \tilde{\rho}_0) + \xi \ln \rho(\xi) + \frac{B}{2 \cdot \ln 2} \cdot \xi = 0. \quad (37)$$

Здесь  $\rho(\xi)$  - функция, определенная в [2] формулой

$$\rho(\xi) = \prod_{i=0}^{\infty} \left[ 1 + 2^i \cdot \xi \right]^{\frac{1}{2^{i+1} \xi}}.$$

Затем полагаем  $\bar{\rho}_0 = \xi_0 \cdot \mathcal{D}_1 \cdot \tilde{\rho}_0^2$ .

В обоих случаях продолжим процесс минимизации  $\Psi(x, d_1)$  до тех пор, пока не получим точку  $x_1$ , для которой выполнены условия

$$f(x_1) > d_1,$$

$$\frac{1}{16} \cdot \frac{\|\Psi'_x(x_1, d_1)\|^2}{a(x_1) \cdot (f(x_1) - d_1)} \leq \gamma_0 = \min \left\{ \bar{\rho}_0, \frac{1}{2} \cdot \rho_1 \right\},$$

где  $\rho_1 = \Psi(x_1, d_1) / [f(x_1) - d_1]$ . (В этом случае, как нетрудно получить из формулы пересчета (32), выполнены неравенства

$$d_{k+1} - d_k \geq \frac{1}{2} \cdot \rho_k > 0, \quad k = 0, 1, \dots,$$

которые, в силу неубывания и ограниченности сверху последовательности  $\{d_k\}$ , гарантируют сходимость к нулю последовательности  $\{\rho_k\}$ . После этого, если  $\rho_1 > \varepsilon$ , пересчитываем оценку  $d_2$  по формуле (32) при  $k=1$  и повторяем процедуру, описанную выше, начиная с  $d_2$  и  $x_1$ .

ЗАМЕЧАНИЕ 2. Если начальное приближение  $d_1$  оказалось грубым, имеет смысл время от времени пересчитывать величину  $\rho$  по формуле (36), подставляя вместо  $\tilde{x}_0$  очередную точку  $\tilde{x}_k$ . Кроме того, при этом пересчете можно учитывать фактически полученные отношения  $\rho_k = \rho_{k+1}/\tilde{\rho}_k$ , что позволит сгладить границу перехода от линейного управления к квадратичному.

#### Л и т е р а т у р а

1. Калашникова Н.И. Управление точностью выполнения шага в методе нагруженного функционала // Оптимизация. - 1982. - Вып. 30(47). - С.115-127.
2. Калашников В.В., Калашникова Н.И. Оптимальное управление внутренней точностью в двухуровневом итерационном процессе // Оптимизация. - 1988. - Вып.44(61). С.27-55.
3. Лебедев В.Ю. О сходимости метода нагруженного функционала в задачах выпуклого программирования // Журн. вычисл. математики и мат. физики. - 1977. - Т.17, № 3. - С.765-768.
4. Лебедев В.Ю. Схема поиска приближенных решений задачи выпуклого программирования // Журн. вычисл. математики и мат. физики. - 1977. - Т.17, № 1. - С.249-254.

#### ПРИЛОЖЕНИЕ

Здесь приведены результаты тестовых расчетов методом нагруженного функционала с управлением точностью шага, описанным в п.3 данной статьи. В качестве тестовой задачи выпуклого программирования использована задача минимизации функции  $f: R^4 \rightarrow R$ , задаваемой формулой

$$f(x) = 3 \cdot (x_1 - 5)^2 + 6 \cdot (x_2 - 5)^2 + 2 \cdot (x_3 - 4)^2 + 8 \cdot (x_4 - 7)^2$$

при ограничениях

$$\varphi_1(x) = x_1^2 + (x_1 - x_4)^2 + 3x_3^2 + 10x_3^2 - 19 \leq 0,$$

$$\varphi_2(x) = 2 \cdot (x_1 - x_2)^2 + 13 \cdot x_3^2 - 26 \leq 0,$$

$$\varphi_3(x) = (x_1 + x_3)^2 + 18 \cdot x_1 + 12x_2 + 5x_4^2 - 143 \leq 0,$$

$$\varphi_4(x) = 3(x_1 - x_2 + 2x_4)^2 - 0,5 \cdot x_3^2 - 50 \leq 0,$$

$$\varphi_5(x) = 6x_1^2 + 9x_2^2 + 12x_3^2 - 12(x_1 + x_2)x_3 + 21x_4^2 - 125 \leq 0.$$

Здесь  $x_* = (1,6797; 1,9249; 0,6944; 2,1709)^T$ ,  $x_0 = (5, 5, 5, 5)^T$ ,  $f(x_*) = 298,222 = d_*$ . В качестве начального  $d_1$  бралась величина  $d_1 = 0$ . Расчеты производились в соответствии со схемой, изложенной в п.3 этой статьи, т.е. на  $k$ -м шаге осуществлялся процесс поиска глобального минимума (на  $R^4$ ) функции

$$\psi(x, d_k) = [f(x) - d_k]_+^2 + \sum_{i=1}^5 [\varphi_i(x)]_+^2$$

методом скорейшего спуска. При заданном  $d_k$  критерием окончания внутреннего шага было выполнение неравенства

$$\frac{1}{16} \frac{\|\Psi'_x(x_k, d_k)\|^2}{a(x_k) \cdot (f(x_k) - d_k)} \leq \gamma_{k-1}$$

при условии, что  $f(x_k) > d_k$ , а функция  $a: R^4 \rightarrow R$  определена формулой

$$a(x) = 8 \cdot [f(x) - d_k]_+ + (6 - 2\sqrt{5}) \cdot [\varphi_1(x)]_+ + [\varphi_2(x)]_+;$$

наконец, величина  $\gamma_{k-1}$  определялась по методике, описанной в п.3, с использованием параметра  $\xi_{k-1} > 0$  - решения уравнения (35) или (37). Критерием полного окончания расчета служило выполнение неравенства

$$\rho_k = \frac{\psi(x_k, d_k)}{f(x_k) - d_k} < \varepsilon,$$

где  $\varepsilon > 0$  - заранее заданное число. Следует отметить, что с целью ускорения работы описанного алгоритма на практике проводилось перевычисление параметров  $\mathcal{D}_1 > 0$  и  $0 < \rho < 1$ , входящих соответственно в уравнения (37) и (35), которые решались методом деления пополам. Это перевычисление осуществлялось после выполнения  $(k+1)$ -го шага следующим образом. Если

$$\tilde{\rho}_k = \frac{\psi(\tilde{x}_k, d_{k+1})}{f(\tilde{x}_k) - d_{k+1}}, \quad \rho_{k+1} = \frac{\psi(x_{k+1}, d_{k+1})}{f(x_{k+1}) - d_{k+1}},$$

а  $\xi_k = \xi_k \cdot \mathcal{D}_1 \cdot \tilde{\rho}_k^2$ , где  $\xi_k > 0$  - решение уравнения (37), то сначала вычислялась величина

$$COR_1 = \frac{\rho_{k+1}}{(1 + \xi_k) \cdot \tilde{\rho}_k^2},$$

а затем с помощью выбранного заранее параметра  $\alpha \in (0, 1]$  подсчитывалась заново величина  $\mathcal{D}_1$  по формуле  $\mathcal{D}_1 := \alpha \mathcal{D}_1 + (1 - \alpha) \cdot COR_1$ . Если же на данном шаге параметр  $\rho_k$  вычис-

лен по формуле  $\hat{\gamma}_k = \xi_k \cdot \rho \cdot \hat{\rho}_k$ , где  $\xi_k > 0$  - корень уравнения (35), то сначала вычислялась величина

$$COR_2 = \frac{\rho_{k+1}}{(1 + \xi_k) \cdot \hat{\rho}_k},$$

а затем перевычислялся параметр  $\rho$  по формуле  $\rho := \alpha \cdot \rho + (1 - \alpha) \cdot COR_2$ .

Расчеты проводились на ЕС-1060 с длиной машинного слова 8 байт. Программа написана на языке Фортран ЕС ЭВМ. В приводимой ниже таблице результаты метода I получены при  $\xi_k$  постоянной, равной I, т.е.

$$\hat{\gamma}_k = D_1 \cdot \hat{\rho}_k^2 = D_1 \cdot \left[ \frac{\Psi(\hat{x}_k, d_{k+1})}{f(\hat{x}_k) - d_{k+1}} \right],$$

что соответствует подходу без управления точностью. В таблице метода 2 содержатся результаты расчетов с управлением, описанным выше. Используются следующие обозначения:

$$\rho_k = \frac{\Psi(x_k, d_k)}{f(x_k) - d_k} \quad - \text{ критерий близости } x_k \text{ к } x_* ;$$

$\epsilon$  - параметр окончания счета;

$d_k$  - полученное приближение для  $f(x_*)$  ;

$N$  - суммарное количество вычислений функции  $\Psi$  и ее градиента  $\Psi'_x$  ;

$$TRUD = \frac{N}{\lg \rho_0 - \lg \rho_k} \quad - \text{ оценка трудоемкости процесса,}$$

выраженная в количестве вычислений, требуемых в среднем для понижения ошибки на один десятичный порядок.

Как видно из таблицы, применение управления точностью на данном тестовом примере обеспечивает существенную экономию вычислений.

М е т о д 1				
0,1	$0,726 \cdot 10^{-1}$	298,204	360829	$0,675607 \cdot 10^5$
$0,1 \cdot 10^{-1}$	$0,352 \cdot 10^{-2}$	298,222	11522348	$0,132411 \cdot 10^7$
$0,1 \cdot 10^{-2}$	не хватило 240 минут			
М е т о д 2				
0,1	$0,871 \cdot 10^{-1}$	298,191	173917	$0,330543 \cdot 10^5$
$0,1 \cdot 10^{-1}$	$0,881 \cdot 10^{-2}$	298,219	1643392	$0,245146 \cdot 10^6$
$0,1 \cdot 10^{-2}$	$0,952 \cdot 10^{-3}$	298,222	17312293	$0,239684 \cdot 10^7$

Поступила в ред.-изд. отдел  
22.12.1988 г.