

**Министерство высшего и среднего специального образования РСФСР**

**Горьковский ордена Трудового Красного Знамени  
научно-исследовательский радиофизический институт (НИРФИ)**

**Препринт № 165**

**РЕКУРРЕНТНЫЕ НЕРАВЕНСТВА И АЛГОРИТМЫ СТОХАСТИЧЕСКОЙ  
АПРОКСИМАЦИИ**

**Я.И. Альбер**

**С.В. Шильман**

**Горький 1983**

Исследуются рекуррентные числовые неравенства

$$\lambda_{n+1} = (1 + \beta_n)\lambda_n - \rho_n \Psi(\lambda_n) + \gamma_n, \quad n=1, 2, \dots,$$

где  $\lambda_n, \rho_n, \beta_n, \gamma_n$  - положительные (или неотрицательные) числовые последовательности,  $\Psi(\lambda)$  - строго возрастающая функция при  $\lambda \geq 0$ ,  $\Psi(0) = 0$ . Рассматривается случай с общим (не обязательно степенным) характером поведения  $\Psi(\lambda)$  и допускается общий (не обязательно степенной) закон изменения  $\rho_n$  и  $\gamma_n$ . Находятся аналитические оценки  $\lambda_n$ , справедливые при всех  $n \geq 1$ . Полученные результаты применяются для изучения стохастических итеративных алгоритмов. В частности, определяются неасимптотические оценки скорости сходимости алгоритмов Роббинса-Монро, Кифера-Вольфовича и случайного поиска в задачах критериальной оптимизации, находятся асимптотически оптимальные параметры процедур. Исследование осуществляется в рамках достаточно широких классов минимизируемых функций, включающих выпуклые функции и функции со степенным вырождением.

## Введение

Итеративные алгоритмы являются широко распространенным средством численного решения разнообразных задач. Хорошо известны процедуры этого типа, применяющиеся для решения алгебраических и операторных уравнений, вариационных неравенств и задач оптимизации. Итеративные методы стали использоваться и для решения вероятностных задач и, в частности, для минимизации функций при наличии случайных погрешностей. Многие свойства этих вычислительных процедур (сходимость, устойчивость и точность итерационного процесса) исследуются с помощью числовых рекуррентных неравенств следующего вида:

$$\lambda_{n+1} \leq (1 + \beta_n) \lambda_n - \rho_n \Psi(\lambda_n) + \gamma_n, \quad n=1, \dots, \quad (I)$$

где  $\lambda_n$ ,  $\rho_n$ ,  $\beta_n$ ,  $\gamma_n$  - положительные (или неотрицательные) числовые последовательности,  $\Psi(\lambda)$  - возрастающая функция от  $\lambda$  ( $\lambda \geq 0$ ),  $\Psi(0)=0$ .

Неравенства (I) послужили самостоятельным предметом исследования в работах авторов [1 - 3]. По этим работам можно проследить постепенный прогресс как качества оценок  $\lambda_n$  ( $n \geq 1$ ), так и техники изучения этих неравенств. В частности, в [3] впервые были найдены неасимптотические (справедливые с первого шага итерации) аналитические оценки значений  $\lambda_n$ , неуклучаемые по порядку при  $n \rightarrow \infty$ . При этом законы изменения  $\rho_n$ ,  $\gamma_n$  задавались в виде степенных последовательностей  $\gamma_n = \gamma n^s$ ,  $\rho_n = \rho n^{-t}$ ,  $\rho > 0$ ,  $\gamma > 0$ ,  $0 < t \leq 1$ ,  $s > t$ , и рассматривались функции  $\Psi(\lambda)$  степенного типа:  $\Psi(\lambda) = \lambda^p$ ,  $p > 0$ .

В настоящей работе приводятся новые результаты, развивающие и обобщающие работу [3]. Именно, изучается случай с общим (не обязательно степенным) характером  $\Psi(\lambda)$  и допускается общий (не обязательно степенной) закон изменения  $\rho_n$ ,  $\gamma_n$ . При этом находятся новые аналитические оценки  $\lambda_n$ , справедливые при всех  $n \geq 2$ .

Во второй части работы полученные результаты применяются для изучения стохастических итеративных алгоритмов. В частности, определяются неасимптотические оценки скорости сходимости ряда алгоритмов в задачах критериальной оптимизации, находятся асимптотически оптимальные параметры процедур. Ранее в работе авторов [4] были получены неасимптотические оценки скорости сходимости итеративных стохастических алгоритмов в терминах общих функций Ляпунова, градиент которых удовлетворяет условию Липшица-Гёльдера. При этом исследовались невырожденные задачи и задачи со степенным вырождением, а шаговой множитель алгоритмов  $\alpha_n$  задавался равным  $\alpha(n + n_0)^{-t}$ ,  $0 < t \leq 1$ ,  $n_0 \geq 0$ ,  $\alpha > 0$ . В частности, в [4] отмечалось, что если функцию Ляпунова взять в виде  $V(x) = f(x) - \min_x f(x)$ , то сформулированные оценки описывают скорость сходимости алгоритмов по функционалу (критерию) в среднем. В работе [5] подробно анализировались оценки среднего квадрата ошибки  $M[\|x_n - x^*\|^2]$ , где  $x^*$  - искомое решение,  $M$  - знак математического ожидания. Рассматривались алгоритмы Роббинса-Монро, Кифера-Вольфовица и алгоритмы случайного поиска, основанные на статистическом градиенте с парной пробой.

В настоящей работе аналогичные [5] результаты формулируются применительно к задачам критериальной оптимизации.

## 1. ИССЛЕДОВАНИЕ ЧИСЛОВЫХ РЕКУРРЕНТНЫХ НЕРАВЕНСТВ

Конечной целью данного раздела является получение неасимптотических оценок значений  $\lambda_n$ , удовлетворяющих неравенству (I).

Примем, что  $\rho_n, \gamma_n, \gamma_n \rho_n^{-1}$  - невозрастающие последовательности и существуют при  $x \geq I$  неотрицательные функции  $\rho(x), \gamma(x)$  - непрерывные невозрастающие, совпадающие при  $x = n$  соответственно с  $\rho_n, \gamma_n$ . Обозначим через  $r(x)$  какую-либо переобразную от  $\rho(x)$ , будем считать, что она определена при  $x > I$ . Кроме того, предположим, что  $\sum_{n=1}^{\infty} \rho_n = \infty$ .

Введём функцию  $\Phi(\lambda) = \int [1/\Psi(\lambda)] d\lambda$ , пусть она определена при  $\lambda > 0$ . Наряду с ней рассмотрим обратную функцию  $\Phi^{-1}(z)$  на множестве  $Z$  значений  $\Phi(\lambda)$ . Будем считать, что  $\Phi^{-1}(z) \geq 0$  на множестве  $z \in Z$ , при прочих  $z$  функцию  $\Phi^{-1}(z)$  доопределим нулём. Далее будут использоваться следующие обозначения:

$$v(x) = \Psi^{-1} \left[ \frac{c_0 \gamma(x-1)}{\beta(x-1)} + \gamma(x-1) \right], \quad c_1 = v(\lambda), \quad (I.1)$$

$c_0$  - свободный параметр,  $c_0 > 1$ ,  $\Psi^{-1}(\cdot)$  - функция обратная для  $\Psi(x)$ ,

$$w(x, c, \xi) = \Phi^{-1} \left\{ \Phi(c) - a [r(c) - r(\xi)] \right\}, \quad (I.2)$$

где  $x \geq 2$ ,  $\xi$  - произвольное число из интервала  $[2, \infty]$ ,  $c \geq 0$ ,

$$a = c_0^{-1} (c_0 - 1),$$

$$u(x, c) = W(x, c, 2) = \Phi^{-1} \left\{ \Phi(c) - a [r(x) - r(2)] \right\}; \quad (I.3)$$

$$A = w(2, \lambda_1, 1) = \Phi^{-1} \left\{ \Phi(\lambda_1) - a [r(2) - r(1)] \right\}. \quad (I.4)$$

**Л е м м а.** Пусть последовательность неотрицательных чисел  $\lambda_n$  ( $n=1, \dots$ ) удовлетворяет неравенству

$$\lambda_{n+1} \leq (1 + \beta_n) \lambda_n - \beta_n \Psi(\lambda_n), \quad (I.5)$$

где  $\beta_n > 0$ ,  $\beta_n \geq 0$ ,  $\sum_{k=1}^{\infty} \beta_k < \infty$ ,  $\Psi(\lambda)$  - неубывающая функция от  $\lambda \geq 0$ ,  $\Psi(0) = 0$ . Тогда справедлива оценка

$$\lambda_n \leq \bar{c} \Phi^{-1} \left[ \Phi(\lambda_1) - \bar{c} \sum_{k=1}^{n-1} \beta_k \right], \quad \bar{c} \geq \prod_{n=1}^{\infty} (1 + \beta_n).$$

Если дополнительно функция  $\Psi(\lambda)$  выпуклая при  $\lambda \geq 0$ , то

$$\lambda_n \leq \bar{c} \Phi^{-1} \left[ \Phi(\lambda_1) - \sum_{k=1}^{n-1} (1 + \beta_k)^{-1} \beta_k \right],$$

Доказательство. Заменой  $\lambda_n = C_{n-1} \mu_n$ ,  $C_n = \prod_1^n (1 + \beta_k)$  из (I.5) получаем

$$\mu_{n+1} \leq \mu_n - \rho_n C_n^{-1} \Psi [C_{n-1} \mu_n]. \quad (I.6)$$

Далее из свойства вогнутости и дифференцируемости  $\Phi(\lambda)$  при  $\lambda > 0$  следует

$$\Phi(\mu_{n+1}) - \Phi(\mu_n) \leq \frac{1}{\Psi(\mu_n)} (\mu_{n+1} - \mu_n) \leq - \frac{\rho_n \Psi [C_n \mu_n]}{C_n \Psi(\mu_n)}.$$

Отсюда нетрудно получить все утверждения леммы.

Сформулируем свойство P. На интервале  $[2, \infty)$  графы функций  $w(x, v(\xi), \xi)$  и  $v(x)$  либо совпадают полностью, либо пересекаются не более чем в двух точках (точки касания, за исключением быть может  $x = 2$ , не включаются в число точек пересечения).

**Т е о р е м а I.** Пусть  $\lambda_n \geq 0$  удовлетворяют рекуррентному неравенству (I) при  $\beta_n \equiv 0$  и

1) свойство P выполняется для  $w(x, v(2), 2) = u(x, C_1)$  и  $v(x)$ ,

2) при  $x \rightarrow \infty$   $u(x, C_1) \geq v(x)$ ,

3)  $C_0$  выбрано так, что при  $x \rightarrow 2$   $u(x, C_1) \geq v(x)$ .

Тогда при всех  $n \geq 1$

$$\lambda_n \leq u(n, C), \quad C = \max [A, C_1]. \quad (I.7)$$

**З а м е ч а н и е I.** Вместе  $u(x, C)$  и  $v(x)$  можно использовать их мажоранты, но тогда к ним и должны относиться требования теоремы.

**З а м е ч а н и е 2.** Вместо условий 1), 2) можно потребовать, чтобы графики функций  $w(x, v(\xi), \xi)$  пересекали  $v(x)$  в точке  $x = \xi$  при всех  $x \in (2, \infty)$  так, чтобы  $w(x, v(\xi), \xi) \leq v(x)$  при  $x < \xi$  и  $w(x, v(\xi), \xi) \geq v(x)$  при  $x > \xi$ . Для этого достаточно, чтобы производные в точке  $x = \xi$  удовлетворяли условию

$$a \Psi [v(\xi)] \rho(\xi) \leq \left| \frac{dv}{dx} \right|_{x=\xi}, \quad \xi \in [2, \infty).$$

**Т е о р е м а 2.** Пусть  $\lambda_n \geq 0$  удовлетворяют рекуррентному неравенству (I) при  $\beta_n \equiv 0$  и

а) свойство P выполняется для  $v(x)$  и  $w(x, v(\xi), \xi)$  при

всех  $\xi \in [2, \infty)$ ,

б)  $u(x, C_1) \leq v(x)$  при  $x \rightarrow \infty$ .

Тогда имеют место следующие оценки:

1. если  $A \leq C_1$ , а  $C_0 > I$  выбрано так, что при  $x \rightarrow 2$   $u(x, C_1) \leq v(x)$ , то при  $n \geq 2$

$$\lambda_n \leq v(n); \quad (I.8)$$

2. во всех остальных случаях

$$\lambda_n \leq u(n, C) \text{ при } 1 \leq n \leq \bar{x}, \quad C = \max [A, C_1], \quad (I.9)$$

$$\lambda_n \leq v(n) \text{ при } n > \bar{x}.$$

Здесь  $\bar{x}$  единственный на интервале  $(2, \infty)$  корень уравнения  $u(x, C) = v(x)$ .

**З а м е ч а н и е 3.** В теореме 2 функцию  $v(x)$  можно заменить её мажорантой  $\tilde{v}(x)$ .

**З а м е ч а н и е 4.** Требование а) теоремы будет выполняться, если равенство абсолютных значений производных  $\frac{d}{dx} \omega(x, v(\xi), \xi)$  и  $\frac{dv}{dx}$  возможно лишь в одной точке  $\xi$  из интервала  $[2, \infty)$ , т.е. уравнение  $\Delta \Psi [v(\xi)] \rho(\xi) = \left| \frac{dv}{dx}(\xi) \right|$  имеет не более одного решения на  $[2, \infty)$ .

**З а м е ч а н и е 5.** Если неизвестны аналитические выражения для  $\rho(x)$  или  $r(x)$ , то допустимо использование представления  $r(n)$  в виде

$$r(n) - r(1) = \sum_{k=1}^{n-1} \rho(k).$$

**З а м е ч а н и е 6.** Если  $\beta_n$  отличны от нуля и  $\sum_1^{\infty} \beta_n < \infty$ , то все утверждения теорем 1, 2 сохраняются при условии, что вместо  $\rho_n$  будут взяты  $\rho_n (1 + \beta_n)^{-1}$  (если  $\Psi(\lambda)$  выпуклая функция) или  $\rho_n \bar{C}^{-1}$  (во всех других случаях), а оценки  $\lambda_n$  будут увеличены в  $\bar{C}$  раз,  $\bar{C} \geq \prod_1^{\infty} (1 + \beta_n)$ .

Указанное утверждение следует из следующих выкладок. Произведём в (I) замену  $\lambda_n = \mu_n C_{n-1}$ ,  $C_n = \prod_{k=1}^n (1 + \beta_k)$ . Тогда в силу того, что  $C_n \geq I$ , получим соотношение

$$\mu_{n+1} \leq \mu_n - \frac{\beta_n}{c_n} \Psi(\mu_n c_{n-1}) + \frac{\gamma_n}{c_n} \leq \mu_n - \beta_n \gamma_n \Psi(\mu_n) + \gamma_n,$$

где  $\gamma_n = (1 + \beta_n)^{-1}$  в случае, когда  $\Psi(\lambda)$  выпукла, и  $\gamma_n = \bar{c}^{-1}$  во всех других случаях.

Рассмотрим частный класс степенных "подпорок"  $\Psi(\lambda) = \lambda^\rho, \rho > 0$ , и

$$\beta_n \geq \frac{b}{(1 + \beta_n)^{-1} (n + n_0)^t}, \quad \gamma_n = d(n + n_0)^{-s},$$

где  $s > t$ ,  $b > 0$ ,  $d \geq 0$ ,  $n_0 \geq 0$ .

Оценки  $\lambda_n$  для этого случая получены в [3] и использованы в [4, 5]. Далее они приводятся в качестве следствий общих теорем I, 2, чем достигается существенное упрощение доказательств. Кроме того, в самих оценках производится некоторое уточнение по отношению к [3-5] мажорирующих констант и условий на  $C_0$ .

**С л е д с т в и е I.** Пусть  $\lambda_n \geq 0$ ,  $\bar{n} = 1, \dots$  удовлетворяют неравенству  $\lambda_{n+1} \leq (1 + \beta_n) \lambda_n - \beta_n \lambda_n + d(n + n_0)^{-s}$ ,  $\beta_n (1 + \beta_n)^{-1} \geq b(n + n_0)^{-t}$ ,

где  $n_0 \geq 0$ ,  $n_0 = \text{const}$ , и пусть

$$u(x, C) = C \left( \frac{2 + n_0}{x + n_0} \right)^{ab}, \quad \tilde{v}(x) = \left( C_0 \frac{d}{b} + d \right) \left( \frac{1}{x + n_0 - 1} \right)^{s-1},$$

$$A = \lambda_1 \left( \frac{n_0 + 1}{n_0 + 2} \right)^{ab}, \quad C_1 = \left( C_0 \frac{d}{b} + d \right) \left( \frac{1}{n_0 + 1} \right)^{s-1}.$$

Тогда  $\lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_n = 0$  и справедливы следующие оценки.

I. Если  $\bar{n} b > s - 1$  и неопределённый параметр  $C_0$  ( $C_0 > 1$ ) выбран так, что  $ab > s - 1$ ,  $d = (C_0 - 1)^{-1} C_0$ , то

$$\lambda_n \leq \bar{C} u(n, C), \quad \text{при } 2 \leq n \leq \bar{x},$$

$$\lambda_n \leq \bar{C} \tilde{v}(n), \quad \text{при } n > \bar{x}, \quad (\text{I.10})$$

где  $C = \max [A, C_1]$ ,  $\bar{x}$  - единственный на интервале  $(2, \infty)$  корень уравнения  $u(x, C) = \tilde{v}(x)$ .



Если при этом  $A \leq C_1$  и  $ab \geq (s-1)(2+n_0)(1+n_0)^{-1}$ , то оценка (I.10) выполняется при всех  $n \geq 2$ .

2. Если  $b > s-1$ , но  $ab \leq s-1$  или же  $b \leq s-1$ , то  $\lambda_n \leq \bar{C} u(n, C)$ ,  $n \geq 1$ .

С л е д с т в и е 2. Пусть  $\lambda_n \geq 0$ ,  $n = 1, \dots$  удовлетворяют неравенству

$$\lambda_{n+1} \leq (1+\beta_n)\lambda_n - \rho_n \lambda_n + d(n+n_0)^{-s}, \quad \rho_n(1+\beta_n)^{-1} \geq b(n+n_0)^{-t},$$

где  $0 < t < 1$ ,  $s > t$ ,  $n_0 = \text{const}$ ,  $n_0 \geq 0$ , и пусть

$$\tilde{u}(x) = \left( c_0 \frac{d}{b} + d \right) \left( \frac{1}{x+n_0-1} \right)^{s-t}, \quad C_1 = \left( c_0 \frac{d}{b} + d \right) (n_0+1)^{-(s-t)},$$

$$u(x, C) = C \exp \left\{ -\frac{ab}{1-t} \left[ (x+n_0)^{1-t} - (2+n_0)^{1-t} \right] \right\},$$

$$A = \lambda_1 \exp \left\{ -\frac{ab}{1-t} \left[ (2+n_0)^{1-t} - (1+n_0)^{1-t} \right] \right\}.$$

Тогда  $\lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_n = 0$  и имеют место оценки

$$\lambda_n \leq \bar{C} u(n, C) \quad , \quad \text{при } 2 \leq n \leq \bar{x},$$

$$\lambda_n \leq \bar{C} \tilde{u}(n) \quad , \quad \text{при } n > \bar{x}, \quad (\text{I.11})$$

где  $C = \max[A, C_1]$ ,  $\bar{x}$  - единственный на интервале  $(2, \infty)$  корень уравнения  $u(x, C) = \tilde{u}(x)$ .

Если  $A \leq C_1$  и  $c_0 > 1$  такое, что  $ab \geq (s-t)(2+n_0)^t(1+n_0)^{-1}$ , то оценка (I.11) справедлива при всех  $n \geq 2$ .

С л е д с т в и е 3. Пусть  $\lambda_n \geq 0$ ,  $n = 1, \dots$  удовлетворяют неравенству

$$\lambda_{n+1} \leq (1+\beta_n)\lambda_n - \rho_n \lambda_n + d(n+n_0)^{-s}, \quad \rho_n(1+\beta_n)^{-1} \geq b(n+n_0)^{-t},$$

где  $\rho > 1$ ,  $s > 1$ ,  $n_0 = \text{const}$ , и пусть

$$u(x, C) = C \left[ 1 + (\rho - 1) C^{\rho-1} ab \ln \frac{x+n_0}{2+n_0} \right]^{-1/(\rho-1)}, \quad C_1 = \left[ \left( \frac{d}{b} c_0 \right)^{1/\rho} + d \right] (n_0+1)^{-\frac{s-1}{\rho}}$$

$$A = \lambda_1 \left[ 1 + (\rho - 1) \lambda_1^{\rho-1} ab \ln \frac{2+n_0}{1+n_0} \right]^{-1/(\rho-1)}$$

Тогда  $\lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_n = 0$  и, если  $c_0 > 1$  выбирается из условия

$$\left[ \left( \frac{d}{b} c_0 \right)^{1/\rho} + d \right]^{\rho-1} ab \leq \frac{s-1}{\rho},$$

то при всех  $n \geq 1$

$$\lambda_n \leq \bar{C} u(n, C), \quad C = \max [A, C_1].$$

С л е д с т в и е 4. Пусть  $\lambda_n \geq 0$ ,  $n = 1, \dots$  удовлетворяют неравенству

$$\lambda_{n+1} \leq \lambda_n (1 + \beta_n) - \rho_n \lambda_n^\rho + d(n+n_0)^{-s}, \quad \rho_n (1 + \beta_n)^{-1} \leq b(n+n_0)^{-t},$$

где  $\rho > 1$ ,  $s > t$ ,  $0 < t < 1$ ,  $n_0 = \text{const}$ , и пусть

$$\tilde{v}(x) = \left[ \left( \frac{d}{b} c_0 \right)^{1/\rho} + d \right] \left( \frac{1}{x+n_0-1} \right)^{\frac{s-t}{\rho}}, \quad C_1 = \left[ \left( \frac{d}{b} c_0 \right)^{1/\rho} + d \right] (n_0+1)^{-\frac{s-t}{\rho}},$$

$$u(x, C) = C \left\{ 1 + C^{\rho-1} ab \frac{\rho-1}{1-t} \left[ (x+n_0)^{1-t} - (2+n_0)^{1-t} \right] \right\}^{-\frac{1}{\rho-1}},$$

$$A = \lambda_1 \left\{ 1 + \lambda_1^{\rho-1} ab \frac{\rho-1}{1-t} \left[ (2+n_0)^{1-t} - (1+n_0)^{1-t} \right] \right\}^{-\frac{1}{\rho-1}}$$

Тогда  $\lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_n = 0$  и имеют место приводимые далее оценки.

1. Если  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^{s-t}}{\rho} < \frac{1-t}{\rho-1}$ , то

$$\lambda_n \leq \bar{C} u(n, C) \text{ при } 2 \leq n \leq \bar{x},$$

$$\lambda_n \leq \bar{C} \tilde{v}(n) \text{ при } n > \bar{x}, \quad (I.12)$$

где  $C = \max [A, C_1]$ ,  $\bar{x}$  - единственный на интервале  $(2, \infty)$  корень уравнения  $u(\bar{x}, C) = \tilde{v}(\bar{x})$ .

Если при этом  $A \leq C_1$  и  $C_0 > 1$  выбирается из условия

$$ab \left[ \left( \frac{C_0 d}{b} \right)^{1/p} + d \right]^{p-1} \geq \frac{(2+n_0)^t}{(1+n_0)^z} \frac{s-t}{\rho}, \quad \bar{x} = 1 - \frac{(s-t)(p-1)}{\rho},$$

то при всех  $n \geq 2$  справедлива оценка (I.12)

2. Если  $\frac{s-t}{\rho} \geq \frac{1-t}{p-1}$  и  $C_0 > 1$  выбирается из условия

$$ab \left[ \left( \frac{C_0 d}{b} \right)^{1/p} + d \right]^{p-1} \leq \frac{s-t}{\rho}, \text{ то при всех } n \geq 1 \quad \lambda_n \leq \bar{C} u(n, C).$$

Следствие 5. Пусть  $\lambda_n \geq 0$ ,  $n = 1$  удовлетворяют неравенству

$$\lambda_{n+1} \leq \lambda_n - b(n+n_0)^{-1} \lambda_n^p + d(n+n_0)^{-s},$$

где  $\rho < 1$ ,  $s > 1$ ,  $n_0 = \text{const}$  и пусть  $\bar{s} = \min [s, (s-1)/\rho]$ ,

$$\tilde{v}(x) = \left[ \left( \frac{d}{b} C_0 \right)^{1/p} + d \right] \left( \frac{1}{x+n_0-1} \right)^{\bar{s}}, \quad C_1 = \left[ \left( \frac{d}{b} C_0 \right)^{1/p} + d \right] (n_0+1)^{-\bar{s}},$$

$$u(x, C) = \left[ C^{1-p} - (1-p)ab \ln \frac{x+n_0}{2+n_0} \right]^{\frac{1}{1-p}}, \quad A = \left[ \lambda_1^{1-p} - (1-p)ab \ln \frac{2+n_0}{1+n_0} \right]^{\frac{1}{1-p}}.$$

Тогда  $\lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_n = 0$  и

$$\lambda_n \leq u(n, C) \quad 2 \leq n \leq \bar{x},$$

$$\lambda_n \leq \tilde{v}(x) \quad n > \bar{x}, \quad (I.13)$$

где  $C = \max [A, C_1]$ ,  $\bar{x}$  - единственный на интервале  $(2, \infty)$  ко-

решения уравнения  $u(x, C) = \tilde{v}(x)$ .

Если при этом  $A \in C_1$  и  $c_0$  ( $c_0 > 1$ ) выбирается так, что

$$\left[ \left( c_0 \frac{d}{b} \right)^{1/p} + d \right]^{p-1} ab \geq \frac{2+n_0}{(1+n_0)^2} \bar{s}, \quad x = 1 + \bar{s}(1-p),$$

то при всех  $n \geq 2$  справедлива оценка (I.13).

**С л е д с т в и е 6.** Пусть  $\lambda_n \geq 0$ ,  $n = 1, \dots$  удовлетворяют неравенству

$$\lambda_{n+1} \leq \lambda_n - b(n+n_0)^{-t} \lambda_n^p + d(n+n_0)^{-s},$$

где  $p < 1$ ,  $s > t$ ,  $0 < t < 1$ ,  $n_0 = \text{const}$ , и пусть

$$u(x, C) = \left\{ C^{p-1} - \frac{1-p}{1-t} ab \left[ (x+n_0)^{1-t} - (2+n_0)^{1-t} \right] \right\}^{1/(1-p)},$$

$$A = \left\{ \lambda_1^{1-p} - \frac{1-p}{1-t} ab \left[ (2+n_0)^{1-t} - (1+n_0)^{1-t} \right] \right\}^{1/(1-p)}, \quad \text{а } \tilde{v}(x), C_1, \bar{s}, x$$

определяются теми же выражениями, что и в следствии 5. Тогда  $\lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_n = 0$

$$\begin{aligned} \lambda_n &\leq u(n, C) && \text{при } 2 \leq n \leq \bar{x}, \\ \lambda_n &\leq \tilde{v}(n) && \text{при } n > \bar{x}, \end{aligned}$$

где  $C = \max [A, C_1]$ ,  $\bar{x}$  - единственный на  $(2, \infty)$  корень уравнения  $u(x, C) = \tilde{v}(x)$ .

Если  $A \in C_1$  и  $c_0$  выбрано так, что

$$\left[ \left( c_0 \frac{d}{b} \right)^{1/p} + d \right]^{p-1} ab \geq \frac{(2+n_0)^t}{(1+n_0)^2} \bar{s},$$

то при всех  $n \geq 2$   $\lambda_n \leq \tilde{v}(n)$ .

Примеры применения приведенных утверждений см. в [4 - 6].

## 2. О НЕАСИМПТОТИЧЕСКИХ ОЦЕНКАХ СКОРОСТИ СХОДИМОСТИ ИТЕРАТИВНЫХ СТОХАСТИЧЕСКИХ АЛГОРИТМОВ

Рассмотрим стохастические алгоритмы вида

$$x_{n+1} = \pi_G [x_n - \alpha_n S_n(x_n)], \quad n = 1, \dots \quad (2.1)$$

где  $x_n$  - вектор со значениями из  $R^m$ ,  $S_n(x_n)$  - вектор случайных наблюдений на  $n$ -й итерации в точке  $x_n$ ,  $\alpha_n \geq 0$  параметр шага. Через  $\pi_G(\cdot)$  обозначен оператор проектирования на выпуклое, замкнутое множество  $G \subseteq R^m$ . Если  $G = R^m$ , то  $\pi_G = E$ , где  $E$  - единичная матрица.

Формула (2.1) описывает многие известные процедуры решения систем алгебраических уравнений, условной и безусловной оптимизации в условиях неполной вероятностной информации.

Сходимость и скорость сходимости процесса (2.1) можно изучать, "отслеживая" значения  $\lambda_n = M[V(x_n)]$ . Если  $G$  не совпадает с  $R^m$ , то в качестве  $V(x)$  нужно брать функцию  $\rho(x, X^*)$  - квадрат расстояния от точки  $x$  до множества  $X^*$  всех решений задачи, которое будет считать выпуклым и замкнутым. При  $G = R^m$ , наряду с  $\rho^2(x, X^*)$ , можно использовать и другие дифференцируемые функции  $V(x)$ , лишь бы они удовлетворяли

1) условию  $\inf_x V(x) = 0$ ,

2) условию Липшица-Гёльдера для градиента  $\nabla V(x)$  функции  $V(x)$

$$\|\nabla V(x) - \nabla V(y)\| \leq L \|x - y\|^\mu, \quad (2.2)$$

где  $L = \text{const}$ ,  $\mu = \text{const}$ ,  $0 < \mu \leq 1$ .

Классы задач и способы их решения определяются видом вектора  $S_n$  и его свойствами. Будем считать, что выполняются два основных требования.

1. Метод (2.1) является равномерно псевдоградиентным по отношению к выбранной функции Ляпунова  $V(x)$  в следующем смысле:

$$(\nabla V(x_n), M[S_n | x_n, \dots, x_1]) \geq \theta_n \Psi[V(x_n)] - h_n - \gamma_n V(x_n),$$

где  $\theta_n > 0$ ,  $h_n \geq 0$ ,  $\gamma_n \geq 0$ .

Функция  $\Psi(V)$  характеризует в данном случае меру вырожденности задачи. Два последних слагаемых приведенного неравенства возникают при изучении поисковых методов (например, метода Кифера-Вольфовица).

$$P. M [\|S_n(x_n)\|^{1+\mu} / x_n, \dots, x_1] \leq \delta_n + \tau_n V(x_n),$$

где  $\delta_n \geq 0$ ,  $\tau_n \geq 0$ .

Предположения I, II должны быть взаимно согласованы.

Способами, описанными в работе авторов [4], можно вывести (с учётом требований I, II) для  $\lambda_n$  числовое рекуррентное неравенство

$$\lambda_{n+1} \leq (1 + \beta_n) \lambda_n - \rho_n \Psi(\lambda_n) + \gamma_n,$$

где  $\beta_n$ ,  $\rho_n$ ,  $\gamma_n$  выражаются через  $\theta_n$ ,  $h_n$ ,  $\nu_n$ ,  $\delta_n$ ,  $\tau_n$ .

Далее для получения оценок  $\lambda_n$  можно использовать теоремы I, 2 и их следствия. Частный класс стохастических задач будет описан в следующем разделе.

### 3. ОПТИМАЛЬНЫЕ ПАРАМЕТРЫ И НЕАСИМПТОТИЧЕСКИЕ ОЦЕНКИ СКОРОСТИ СХОДИМОСТИ СТОХАСТИЧЕСКИХ АЛГОРИТМОВ В ЗАДАЧАХ КРИТЕРИАЛЬНОЙ ОПТИМИЗАЦИИ

Пусть требуется найти точную нижнюю грань  $f^*$  дифференцируемой функции  $f(x)$

$$\inf_{x \in R^l} f(x) = f^*, \quad f^* > -\infty. \quad (3.1)$$

Для этого применим алгоритм типа (2.1) при  $\pi_0 = E$ .

Будем далее считать, что

I.  $f(x) \in C^{1,\mu}$ , то есть  $f'(x)$  (градиент функции  $f(x)$ ), удовлетворяет условию (2.2);

II.  $\|f'(x)\|^2 \geq \theta (f(x) - f^*)^m$ ,  $1 \leq m \leq 2$ ,  $\theta > 0$  или

III.  $M[\|f'(x_n)\|^2] \geq \theta (M[f(x_n) - f^*])^m$ .

Параметры  $m$  и  $\mu$  должны быть согласованы.

Условие I описывает гладкость функции, условия II - её структуру. В общем случае они не требуют выпуклости функции  $f(x)$ , и она не обязана иметь единственную точку минимума. Заметим, что если  $f(x) \in C^{1,1}$  и является сильно выпуклой, то при  $m = 1$  и всех  $x \in R^l$  справедливо соотношение III.

а) Пусть последовательность  $x_n$  генерируется алгоритмом Роббинса-Монро (а. Р.М.), то есть в (2.1) примем, что

$$S_n(x_n) = f'(x_n) + \eta_n, \quad \pi_0 = E. \quad (3.2)$$

Здесь  $\eta_n$ ,  $n = 1, \dots$  совокупность независимых случайных векторов с  $M[\eta_n] = 0$  и  $M[\|\eta_n\|^2] \leq \sigma^2 < \infty$ . Тогда справедлива лемма.

**Л е м м а.** Предположим, что  $f(x) \in C^{1,\mu}$  и является выпуклой, параметр  $\alpha_n$  в алгоритме (2.1), (3.2) удовлетворяет условию  $\sum_{n=1}^{\infty} \alpha_n^2 < \infty$ .

Тогда для  $x_n$  справедливо соотношение

$$M[\|f'(x_n)\|^2] \geq \theta \left( M[f(x_n) - f^*] \right)^2.$$

С учётом условия 1, ПБ при  $\alpha_n = \alpha(n+n_0)^{-t}$ ,  $0 < t \leq 1$ ,  $\alpha > 0$ ,  $n_0 \geq 0$  для алгоритма (2.1), (3.2) можно получить неравенство

$$\lambda_n \leq \lambda_n - b(n+n_0)^{-t} \lambda_n + d(n+n_0)^{-s}, \quad (3.3)$$

где  $s = (1+\mu)t$ .

Применяя следствия 1-4 теорем 1, 2, получаем следующие результаты.

1. Пусть  $m = 1$ ,  $\mu = 1$ , при этом  $s = 2t$ . Этот случай охватывает класс сильно выпуклых функций. Асимптотически максимальная скорость сходимости может быть получена при  $b > s-1 = 1$  и  $t = t^* = 1$ . Тогда  $\alpha_n = \alpha(n+n_0)^{-1} \in M[f(x_n) - f^*] \leq O(n^{-1})$ .

Как известно, аналог. ные оценки имеют место для а.Р.М. при тех же условиях выпуклости и для среднего квадрата ошибки  $M[\|x_n - x^*\|^2]$  (см. [5]).

На начальном этапе поиска и при достаточно больших  $n$  оценки могут иметь разное аналитическое описание. Вследствие этого выводы, касающиеся начала поиска, существенно другие. В частности, при достаточно больших значениях  $M[f(x_n) - f^*]$  получаемая скорость сходимости тем выше, чем значения  $t$  ближе к нулю. Поскольку  $t = 0$  соответствует постоянному параметру шага, то, как и в [4, 5], отсюда вытекает целесообразность использования неубывающего параметра  $\alpha_n$  на начальном этапе поиска. Ещё раз подчеркнём, что этот вывод справедлив в тех случаях, когда неопределённость информации о значении  $f^*$  превосходит неопределённость помех.

2. Пусть  $m = 2$ ,  $0 < \mu \leq 1$ . Этот случай включает класс выпуклых функций. Из следствий 3, 4 следует, что при  $t < 1$  можно получить более высокую асимптотическую скорость сходимости, чем при  $t = 1$ . Наибольшее её значение достигается при  $t = t^* = 2/(2+\mu)$ , при этом

$$M[f(x_n) - f^*] \leq O\left[\left(\frac{1}{n}\right)^{\mu/(2+\mu)}\right],$$

отсюда, в частности, следует, что порядок оценки скорости сходимости не превосходит  $1/3$ . Последний получается при  $\mu = 1$ ,  $t = t^* = 2/3$ . С уменьшением  $\mu$  асимптотически оптимальная скорость сходимости падает, а  $t^* \rightarrow 1$ .

Выводы о начальном участке поиска в случае 2 и далее в случае 3 в рамках допустимых значений  $t$  сохраняются теми же, что и в случае 1.

3. Теперь пусть  $1 < m < 2$ ,  $0 < \mu \leq 1$ . Рассмотрим асимптотические оценки. Наибольшая скорость сходимости получается при  $t = t^* = m/[m(1+\mu) - \mu]$ , при этом

$$M[\varphi(x_n) - \varphi^*] \leq O\left\{n^{-\mu/[m(1+\mu) - \mu]}\right\}.$$

При  $\mu = 1$  отсюда следует  $t^* = m/(2m-1)$ , то есть  $\alpha_n = d(n+n_0)^{\frac{m}{2m-1}}$

$$M[\varphi(x_n) - \varphi^*] \leq O\left\{n^{-1/(2m-1)}\right\}.$$

Полученные оценки выявляют характер зависимости скорости сходимости от показателя гладкости  $\mu$  и параметра  $m$ , описывающего структуру функции. При этом оценки случаев 1, 2 монотонно переходят друг в друга.

б) Алгоритм Кифера-Вольфовица (а. К.В.).

Для решения задачи оптимизации (3.1) применим алгоритм (2.1) при  $\pi_G = E$  и векторе  $S_n(x_n)$ , имеем в каждой точке компоненты

$$\frac{1}{2c_n} [\varphi(x_n + c_n e_i) - \varphi(x_n - c_n e_i) + \eta_{ni}], \quad i = \overline{1, l}.$$

Здесь  $\{e_i\}$  - ортонормированный базис в  $R^l$ ,  $\eta_n = \{\eta_{ni}\}$  - вектор,

характеризующий случайную погрешность вычисления разностей функции  $\varphi(x)$ . Будем считать, что совокупность  $\{\eta_n\}$  состоит из независимых при разных  $n$  случайных векторов,  $M[\eta_n] = 0$ ,  $M[\|\eta_n\|^2] \leq \sigma^2$ , последовательность  $c_n \geq 0$  задана в виде  $c_n = c(n+n_0)^{-r}$ ,  $c > 0$ ,  $n_0 \geq 0$ ,  $0 < r \leq \frac{\mu}{1+\mu} t$ . Предполагается также, что выполняются условия I, II разд. 3. Тогда для  $\lambda_n = M[\varphi(x_n) - \varphi^*]$  можно получить неравенство вида (3.3), в котором  $S = \min_n [t + 2\mu r, (1+\mu)(t-r)]$ . Отсюда заключаем,



что все утверждения следствий I-4 применимы и для алгоритма К.В. с соответствующими изменениями значений  $b, d$  и  $S$ .

Рассмотрим вопрос о выборе параметров  $t$  и  $r$  с точки зрения получения максимальной асимптотической скорости сходимости. Анализ показывает, что последняя достигается при  $r = r^* = \mu t / (I + 3\mu)$ ,  $t = t^* = m(I + 3\mu)(m + 3\mu m + 2m\mu^2 - 2\mu^2)^{-1}$ . В этом случае имеем

$$M[f(x_n) - f^*] = O\left[\left(\frac{1}{n}\right)^{\frac{2\mu^2}{m + 3\mu m + 2m\mu^2 - 2\mu^2}}\right].$$

В частности, при  $\mu = 1$  получаем следующие далее оценки.

Пусть  $1 \leq m \leq 2$ , тогда  $t^* = 2m/(3m - 1)$ ,  $r^* = m/2(3m - 1)$  и

$$M[f(x_n) - f^*] \leq O\left[\left(\frac{1}{n}\right)^{1/(3m-1)}\right].$$

Отсюда следует, что если  $\mu = 1$  и  $m = 2$ , то  $t^* = 4/5$ ,  $r^* = 1/5$  и

$$M[f(x_n) - f^*] \leq O(n^{-1/5}).$$

Если же  $\mu = 1$ , а  $m = 1$ , то  $t^* = 1$ ,  $r^* = 1/4$  и

$$M[f(x_n) - f^*] \leq O(n^{-1/2}).$$

Последнее соотношение совпадает с известным результатом для сильно выпуклых функций, справедливым в отношении среднего квадрата ошибки  $M[\|x_n - x^*\|^2]$ .

Аналогичные выводы могут быть сделаны для алгоритма случайного поиска, основанного на статистическом градиенте с парными пробами.

## Л и т е р а т у р а

1. Альбер Я.И. Рекуррентные числовые и дифференциальные неравенства. I. - В сб.: Численные методы анализа (прикл. математика) СО АН СССР, Сибирский энерг. ин-т, 1980, с. 30 - 50.
2. Альбер Я.И. Рекуррентные числовые и дифференциальные неравенства. II. - Препринт НИРФИ, № 130, 1979.
3. Альбер Я.И., Шильман С.В. Рекуррентные числовые и дифференциальные неравенства III. - Препринт НИРФИ, № 134, 1980.
4. Альбер Я.И., Шильман С.В. Неасимптотические оценки скорости сходимости стохастических итеративных алгоритмов. - Автоматика и телемеханика, 1981, № 1, с. 41 - 54.
5. Альбер Я.И., Шильман С.В. О методах стохастической аппроксимации. - ДАН СССР, 1981, т. 255, № 2, с. 265 -269.
6. Альбер Я.И., Шильман С.В. Метод обобщенного градиента: сходимость, устойчивость и оценки погрешности. - Ж. вычисл. матем. и матем. физ. 1982, т. 22, № 4, с. 814 - 823.

Дата поступления статьи  
2 марта 1983г.

Яков Иосифович Альбер  
Семен Вольфович Шильман

РЕКУРРЕНТНЫЕ НЕРАВЕНСТВА И АЛГОРИТМЫ СТОХАСТИЧЕСКОЙ  
АППРОКСИМАЦИИ

---

Подписано в печать 25.05.83. МШ 00386. Формат 60 x 64 1/16. Бумага  
множительная. Печать офсетная. Объем 1,06 усл. печ. л. Тираж 120.

Заказ 2954. Бесплатно.

---

Отпечатано на ротационной машине Горьковского научно-исследовательского радиофизического института, 603800, Горький ГСП-51, ул. Лавова 25/14, т. 38-90-91.