

# Math-Net.Ru

Общероссийский математический портал

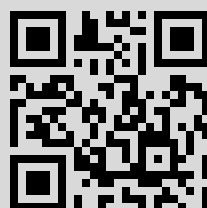
А. В. Назин, Алгоритмы инерционного зеркального спуска в выпуклых задачах стохастической оптимизации, *Автомат. и телемех.*, 2018, выпуск 1, 100–112

Использование Общероссийского математического портала Math-Net.Ru подразумевает, что вы прочитали и согласны с пользовательским соглашением  
<http://www.mathnet.ru/rus/agreement>

Параметры загрузки:

IP: 193.232.196.36

26 февраля 2018 г., 12:38:29



© 2018 г. А.В. НАЗИН, д-р физ.-мат. наук (nazine@ipu.ru)  
(Институт проблем управления им. В.А. Трапезникова РАН, Москва)

## АЛГОРИТМЫ ИНЕРЦИОННОГО ЗЕРКАЛЬНОГО СПУСКА В ВЫПУКЛЫХ ЗАДАЧАХ СТОХАСТИЧЕСКОЙ ОПТИМИЗАЦИИ<sup>1</sup>

Рассматривается задача минимизации математического ожидания выпуклой функции потерь на заданном выпуклом компакте  $X \in \mathbb{R}^N$ . Предполагается, что оракул последовательно выдает стохастические субградиенты функции потерь в текущих точках с равномерно ограниченным вторым моментом. Цель состоит в модификации известного метода зеркального спуска, предложенного А.С. Немировским и Д.Б. Юдиным в 1979 г. и обобщающего стандартный градиентный метод. Для начала демонстрируется идея нового так называемого метода инерционного зеркального спуска (ИЗС) на примере детерминированной задачи оптимизации с непрерывным временем. В частности, в евклидовом случае реализуется метод тяжелого шарика; отмечается, что новый метод не использует дополнительное усреднения точек. Далее описывается дискретный алгоритм ИЗС; доказывается теорема о верхней границе на ошибку по целевой функции, т.е. на разницу текущего значения средних потерь и минимума.

*Ключевые слова:* задачи стохастической оптимизации, выпуклая оптимизация, метод зеркального спуска, метод тяжелого шарика, инерционный зеркальный спуск.

### 1. Введение

Многие задачи прикладного характера, например, регрессия, статистика, управление и идентификация, машинное обучение и др., формально могут быть сведены к задаче минимизации

$$(1.1) \quad f(x) \rightarrow \min_{x \in X},$$

где априори неизвестная функция  $f: X \rightarrow \mathbb{R}$  выпуклая, а множество  $X$  — выпуклый компакт в  $\mathbb{R}^N$ ; см., например, [1–5], где описаны постановки задач и рекуррентные методы решения. В таких задачах для последовательного оценивания точки минимума

$$x^* \in \operatorname{Argmin}_{x \in X} f(x)$$

предполагается, что на каждом шаге  $t = 1, 2, \dots$  имеется возможность наблюдать (или вычислять) субградиент  $g_t = g_t(x_{t-1}) \in \partial f(x_{t-1})$  или его стохастический вариант

$$u_t(x_{t-1}) = g_t + \xi_t$$

---

<sup>1</sup> Работа поддержана Российским научным фондом (грант № 16-11-10015).

в текущей точке  $x_{t-1} \in X$ , где  $\partial f(x)$  — субдифференциал функции  $f$  в точке  $x$ , а  $\xi_t$  — возмущение субградиента<sup>2</sup>. Сказанное предполагает, что минимизируемая функция известна с точностью до принадлежности ее заданному классу  $\mathcal{F} \ni f$  выпуклых функций (возможно, с дополнительными свойствами гладкости и др.) и, кроме того, что для возможности решения такой неопределенной задачи в (1.1) предполагается, что в каждый текущий момент времени  $t \geq 1$  можно обращаться к оракулу (иначе, к вычислительному блоку), подставляя ему на вход точку  $x_{t-1}$  и получая на выходе величину стохастического субградиента  $u_t(x_{t-1})$ .

В [6] показано, что в выпуклых задачах при “правильном” выборе параметров зеркального спуска (ЗС) он оказывается эффективным методом в том смысле, что при каждом  $t > 1$  верхняя и нижняя границы ошибки (по целевой функции)

$$(1.2) \quad f(\hat{x}_t) - \min_{x \in X} f(x)$$

совпадают с точностью до абсолютной константы; здесь  $\hat{x}_t$  — “окончательная” оценка точки минимума к моменту времени  $t$ , основанная на предыдущих наблюдениях субградиентов в полученных точках  $x_k$ ,  $k = 0, 1, \dots, t-1$ . Зачастую в качестве такой оценки  $\hat{x}_t$  берут среднее арифметическое предыдущих точек, т.е.

$$(1.3) \quad \hat{x}_t = \frac{1}{t} \sum_{k=0}^{t-1} x_k.$$

Отметим, что принципиально новым в структуре метода ЗС по сравнению с классическими методами градиентного типа является (явное или неявное) присутствие двух пространств: прямого  $E \supset X$  с исходной нормой  $\|\cdot\|$  и сопряженного  $E^*$  с двойственной нормой  $\|\cdot\|_*$ ; подробнее см. далее в разделе 3 или в [7, раздел 3]. В частном, “евклидовом”, случае, когда  $E = E^*$  и обе нормы являются евклидовыми, а множество  $X = \mathbb{R}^N$  — все исходное пространство, метод ЗС переходит в субградиентный метод

$$(1.4) \quad x_t = x_{t-1} - \gamma_t u_t(x_{t-1}).$$

Напомним, что введение дополнительного инерционного члена в метод градиента может улучшать свойства сходимости алгоритма. Имеется в виду метод тяжелого шарика, предложенный Б.Т. Поляком в 1964 г. [8] (см., также [9]). Значит, и метод ЗС разумно обобщить посредством добавления соответствующего инерционного члена. Реализации и изучению этой идеи посвящены разделы 4 и 5.

В целом, структура статьи следующая. В разделе 2 формулируется задача стохастической оптимизации и дается формальная постановка. В разделе 3 приводятся предварительные результаты из выпуклого анализа, а также

---

<sup>2</sup> Речь идет о понятии оракула 1-го порядка в рассматриваемой задаче оптимизации [6], либо в детерминированной постановке, когда  $\xi_t \equiv 0$ , либо в стохастической при  $\mathbb{E}\{\xi_t\} \equiv 0$  и/или других ограничениях на распределение  $\xi_t$ .

необходимые определения и термины, используемые при описании и обосновании алгоритмов ЗС. В разделе 4 излагается идея метода инерционного зеркального спуска (ИЗС) в непрерывном времени и проводится предварительное исследование, определяющее соответствующий “импульс силы инерции” и показывающее схему получения верхней границы ошибки (1.2). Далее, в разделе 5 описывается дискретный алгоритм ИЗС, формулируются и доказываются основные результаты. Наконец, приводятся заключение, приложение и список литературы.

## 2. Задача стохастической оптимизации и формальная постановка

Рассмотрим задачу минимизации вида

$$(2.1) \quad f(x) \triangleq \mathbb{E} Q(x, Z) \rightarrow \min_{x \in X},$$

где  $Q : X \times \mathcal{Z} \rightarrow \mathbb{R}_+$  — функция потерь, содержащая случайную величину  $Z$ , распределенную на пространстве  $\mathcal{Z}$  неизвестным образом,  $\mathbb{E}$  — математическое ожидание, множество  $X \subset \mathbb{R}^N$  — заданный выпуклый компакт в  $N$ -мерном пространстве, случайная функция  $Q(\cdot, Z) : X \rightarrow \mathbb{R}_+$  выпуклая почти наверное (п.н.) на  $X$ . Следовательно, функция  $f(x)$  также выпуклая на  $X$ . Предполагаем, что  $f(x) < \infty$  на  $X$ ; других ограничений нет, т.е. минимизируемая функция принадлежит классу  $\mathcal{F}$  всех выпуклых ограниченных функций  $f : X \rightarrow \mathbb{R}_+$ .

Пусть к моменту времени  $t \in \mathbb{Z}_+$  задана обучающая выборка в виде последовательности независимых одинаково распределенных (н.о.р.) случайных величин  $(Z_1, \dots, Z_{t-1})$ , причем все  $Z_i$  имеют такое же распределение на  $\mathcal{Z}$ , что и  $Z$ . Введем обозначение стохастических субградиентов

$$(2.2) \quad u_k(x) = g(x, Z_k), \quad k = 1, 2, \dots,$$

представляющих собой измеримые функции на  $X \times \mathcal{Z}$  такие, что для любого  $x \in X$  математическое ожидание  $\mathbb{E} u_i(x)$  принадлежит субдифференциалу функции  $f$  в точке  $x$ .

Задача состоит в построении и исследовании новых рекуррентных алгоритмов ЗС, предназначенных для минимизации (2.1) и использующих на каждом шаге  $t = 1, 2, \dots$  стохастический субградиент  $u_t(x_{t-1})$  (2.2) в текущей точке  $x = x_{t-1} \in X$ .

## 3. Предварительные результаты, определения и термины

Приведем предварительные результаты из выпуклого анализа [10, 11], а также необходимые определения и термины, используемые при описании и обосновании алгоритмов ЗС [6, 7, 12].

Обозначим через  $E$  пространство  $\mathbb{R}^N$ , оснащенное исходной нормой  $\|x\|$  (не обязательно евклидовой), где  $x = (x^{(1)}, \dots, x^{(N)})^T \in E$ , а через  $E^*$  — двойственное пространство векторов  $z = (z^{(1)}, \dots, z^{(N)})^T \in \mathbb{R}^N$ , оснащенное сопряженной (или двойственной) нормой

$$\|z\|_* = \max_{\|x\|=1} z^T x \quad \forall z \in E^*.$$

Пусть  $X$  — выпуклое замкнутое подмножество  $E$  и пусть заданы параметр  $\beta > 0$  и выпуклая функция  $V : X \rightarrow \mathbb{R}$ . Назовем  $\beta$ -сопряженной функцией к  $V$  преобразование Лежандра–Фенхеля  $W_\beta$  от произведения  $\beta V$ :

$$(3.1) \quad \forall z \in E^* \quad W_\beta(z) = \sup_{x \in X} \{-z^T x - \beta V(x)\}.$$

Введем теперь ключевое предположение (по сути, это условие Липшица в сопряженных нормах  $\|\cdot\|$  и  $\|\cdot\|_*$ ), которое будет использовано при доказательстве теоремы 1.

*Предположение (L).* Выпуклая функция  $V : X \rightarrow \mathbb{R}$  такова, что ее  $\beta$ -сопряженная  $W_\beta$  непрерывно дифференцируема на  $E^*$  с градиентом  $\nabla W_\beta$ , удовлетворяющим неравенству

$$(3.2) \quad \|\nabla W_\beta(z) - \nabla W_\beta(\tilde{z})\| \leq \frac{1}{\alpha\beta} \|z - \tilde{z}\|_* \quad \forall z, \tilde{z} \in E^*, \beta > 0,$$

где  $\alpha$  — положительная постоянная, не зависящая от  $\beta$ .

Формально неравенство (3.2) означает липшицевость градиента функции  $W_\beta$  при произвольном  $\beta > 0$ , а при доказательстве (дискретных) алгоритмов ЗС позволяет контролировать “мощность” стохастических субградиентов. Как известно (см., например, [13, 14]), это неравенство связано со следующим понятием сильной выпуклости функции  $V$ .

*Определение 1.* Пусть  $\alpha > 0$ . Выпуклая функция  $V : X \rightarrow \mathbb{R}$  называется  $\alpha$ -сильно выпуклой относительно исходной нормы  $\|\cdot\|$ , если

$$(3.3) \quad V(sx + (1-s)y) \leq sV(x) + (1-s)V(y) - \frac{\alpha}{2}s(1-s)\|x - y\|^2$$

при любых  $x, y \in X$  и  $s \in [0, 1]$ .

В следующем утверждении приводятся свойства  $\beta$ -сопряженных функций и, в частности, дается достаточное условие для справедливости предположения (L).

*Утверждение 1.* Пусть функция  $V : X \rightarrow \mathbb{R}$  выпукла, а параметр  $\beta$  положителен. Тогда  $\beta$ -сопряженная к  $V$  функция  $W_\beta$  обладает следующими свойствами:

1. Функция  $W_\beta : E^* \rightarrow \mathbb{R}$  выпукла и имеет сопряженную  $\beta V$ , т.е.

$$\forall x \in X \quad \beta V(x) = \sup_{z \in E^*} \{-z^T x - W_\beta(z)\}.$$

2. Если функция  $V$  является  $\alpha$ -сильно выпуклой относительно нормы  $\|\cdot\|$ , то

(i) выполнено предположение (L),

(ii)  $\operatorname{argmax}_{x \in X} \{-z^T x - \beta V(x)\} = -\nabla W_\beta(z) \in X$ .

Отметим, что п. 2(ii) утверждения 1 позволяет отображать пространство  $E^*$  на множество  $X$ , поскольку  $[-\nabla W_\beta(z)] \in X$  для любого  $z \in E^*$ . Доказательство дано в [14, 15].

**Определение 2.** Назовем функцию  $V : X \rightarrow \mathbb{R}_+$  прокси-функцией, если она выпукла и

- (i) существует такая точка  $x_* \in X$ , что  $\min_{x \in X} V(x) = V(x_*)$ ,
- (ii) выполнено предположение (L).

**Пример 1** [7]. Пусть целое  $N \geq 2$ , параметр  $\lambda > 0$ , множество  $X = X_{N,\lambda}$  представляет собой  $\lambda$ -симплекс

$$X_{N,\lambda} = \left\{ x = (x^{(1)}, \dots, x^{(N)})^T \in \mathbb{R}_+^N : \sum_{i=1}^N x^{(i)} = \lambda \right\},$$

а пространство  $E = \ell_1$ , т.е. исходная норма  $\|x\| = \sum_{j=1}^N |x^{(j)}|$ . Рассмотрим прокси-функцию энтропийного типа

$$(3.4) \quad V(x) = \lambda \ln \left( \frac{N}{\lambda} \right) + \sum_{j=1}^N x^{(j)} \ln x^{(j)}, \quad x \in X_{N,\lambda}$$

(где  $0 \ln 0 \triangleq 0$ ), имеющую единственную точку минимума  $x_* = (\lambda/N, \dots, \lambda/N)^T$ , причем  $V(x_*) = 0$ . Нетрудно проверить (см. приложения 1 и 2 в [7]), что эта функция является  $\alpha$ -сильно выпуклой относительно нормы  $\|\cdot\|$  с параметром  $\alpha = 1/\lambda$ . Важная особенность прокси-функции (3.4) состоит в том, что для нее задача оптимизации в (5.5) может быть решена явно. При этом  $W_\beta(z)$  и  $\nabla W_\beta(z)$  задаются формулами:

$$(3.5) \quad \forall z \in E^* \quad W_\beta(z) = \lambda \beta \ln \left( \frac{1}{N} \sum_{k=1}^N e^{-z^{(k)}/\beta} \right),$$

$$(3.6) \quad \frac{\partial W_\beta(z)}{\partial z^{(j)}} = -\lambda e^{-z^{(j)}/\beta} \left( \sum_{k=1}^N e^{-z^{(k)}/\beta} \right)^{-1}, \quad j = 1, \dots, N.$$

Справедливость предположения (L) для функции (3.4) может быть проверена и прямыми вычислениями (см. приложение в [7]): по сути, здесь нет необходимости прибегать к утверждению 1.

Заметим, что при  $\lambda = 1$  верно следующее:

- прокси-функция (3.4) равна информационному расхождению Кульбака между равномерным распределением на множестве  $\{1, \dots, N\}$  и распределением на этом множестве, заданным вероятностями  $x^{(j)}$ ,  $j = 1, \dots, N$ ;

- в силу (3.6), компоненты вектора  $-\nabla W_\beta(z)$  задают на координатах вектора  $z$  распределение Гиббса, в котором  $\beta$  играет роль параметра температуры.

#### 4. Идея метода инерционного зеркального спуска (ИЗС) в непрерывном времени

Идею метода ИЗС удобнее всего рассмотреть в непрерывном времени  $t \geq 0$  для детерминированной задачи оптимизации без дополнительных ограничений по аналогии с [6, п. 1.4, с. 97–98]. Пусть  $f : \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}$  — выпуклая дифференцируемая функция с неизвестной точкой минимума  $x^* \in \text{Argmin} f(x)$  и ее

минимальным значением  $f^* = f(x^*)$ . Рассмотрим следующий непрерывный алгоритм, обобщающий метод ЗС, а именно:

$$(4.1) \quad \dot{\zeta} = -\nabla f(x), \quad t \geq 0,$$

$$(4.2) \quad \mu_t \dot{x} + x = \nabla W(\zeta).$$

Здесь точка над переменной обозначает производную по времени  $t$ , начальное значение двойственной (сопряженной) переменной  $\zeta \in \mathbb{R}^N$  нулевое, т.е.

$$(4.3) \quad \zeta(0) = 0,$$

а начальное значение исходной переменной

$$(4.4) \quad x(0) = \nabla W(\zeta(0)) = \nabla W(0).$$

Функциональным параметром в (4.2) является выпуклая непрерывно дифференцируемая функция  $W: \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}_+$ , имеющая сопряженную функцию (преобразование Лежандра)

$$(4.5) \quad V(x) = \sup_{\zeta \in \mathbb{R}^N} \{ \langle \zeta, x \rangle - W(\zeta) \},$$

где  $\langle \zeta, x \rangle = \zeta^T x$  — скалярное произведение. Без ограничения общности полагаем  $W(0) = 0$ . Следовательно, функция  $V$  выпуклая и  $V(0) = 0$ ; кроме того,  $\nabla W(0) = 0^3$ .

*З а м е ч а н и е 1.* При нулевом параметре  $\mu_t \equiv 0$  в (4.2) алгоритм (4.1)–(4.2) представляет собой метод ЗС в непрерывном времени [6]; в частности, при тождественном отображении  $\nabla W(\zeta) \equiv \zeta$  и  $\mu_t \equiv 0$  получаем стандартный метод градиента

$$(4.6) \quad \dot{x} = -\nabla f(x), \quad t \geq 0.$$

При  $\mu_t \equiv \mu > 0$  и  $W(\zeta) \equiv \zeta$  алгоритм (4.1)–(4.2) сводится к непрерывному методу тяжелого шарика (МТШ) [9]

$$(4.7) \quad \mu \ddot{x} + \dot{x} = -\nabla f(x), \quad t \geq 0.$$

Наконец, в случае  $\mu_t = t$  (который будет особо интересен далее) и при  $W(\zeta) \equiv \zeta$  алгоритм (4.1)–(4.2) переходит в уравнение

$$(4.8) \quad t \ddot{x} + 2\dot{x} + \nabla f(x) = 0,$$

которое при замене времени  $t \mapsto 2\sqrt{t}$  принимает вид

$$(4.9) \quad \ddot{x} + \frac{3}{t} \dot{x} + \nabla f(x) = 0.$$

---

<sup>3</sup> В общем рассмотрении вводят функцию  $V(x, x^0) = \sup_{\zeta \in \mathbb{R}^N} \{ \langle x - x^0, \zeta \rangle - W(\zeta) \}$ ,  $x \in \mathbb{R}^N$ , с параметром  $x^0 \in \mathbb{R}^N$ . Тогда будет  $V(x^0, x^0) = 0$ . В нашем изложении (для простоты) параметр  $x^0 = 0$  и опущен.

Учитывая результаты из [16], где подробно исследуется уравнение (4.9) как непрерывная модель алгоритма Нестерова метода ускоренного градиента (для достаточно гладких детерминированных задач) [17], укажем на связь развиваемого здесь подхода с алгоритмами типа ускоренного градиента. Планируется изучить и использовать эту связь в контексте метода ИЗС более подробно в отдельной работе.  $\square$

Далее для определенности будем рассматривать параметр  $\mu_t \geq 0$  дифференцируемым по  $t \geq 0$ , а метод (4.1)–(4.4) называть непрерывным методом ИЗС. Отметим, что система дифференциальных уравнений (4.1)–(4.2) с начальными значениями (4.3)–(4.4) может не удовлетворять классическим условиям существования и единственности ее решения. Примером является рассмотренный выше случай  $\mu_t = t$ , приводящий к уравнению (4.8), в котором старший коэффициент (при  $\ddot{x}$ ) нулевой при  $t = 0$ . Однако в [16] доказаны существование и единственность решения эквивалентного уравнения (4.9) (получающегося из (4.8) заменой времени  $t \mapsto 2\sqrt{t}$ ) с начальными условиями  $x(0) = \dot{x}(0) = 0$ . Легко видеть, что в этом случае и метод (4.1)–(4.4) имеет решение  $\{x(t), \zeta(t)\}_{t \geq 0}$ . Обобщение этого результата на более общий случай (4.1)–(4.4) представляет собой самостоятельное исследование и выходит за рамки данной работы. Далее в этом разделе будем предполагать<sup>4</sup>, что существует  $\{x(t), \zeta(t)\}_{t \geq 0}$  — решение системы (4.1)–(4.2) с указанными начальными условиями и параметрами  $\{\mu_t\}_{t \geq 0}$  и  $W(\cdot)$ ; без ограничения общности полагаем  $W(0) = 0$ .

Исследуем свойства непрерывного метода ИЗС, используя функцию

$$(4.10) \quad W_*(\zeta) = W(\zeta) - \langle \zeta, x^* \rangle, \quad \zeta \in \mathbb{R}^N,$$

которая в вырожденном случае  $\mu_t \equiv 0$  представляет собой функцию Ляпунова для непрерывного МЗС (4.1)–(4.2) (хотя бы для гладких целевых функций  $f$ ) [6], а в общем случае, как показано далее, позволяет с ее помощью получить верхнюю границу ошибки (1.2).

Производная функции (4.10) в силу системы (4.1)–(4.2) равна

$$(4.11) \quad \frac{d}{dt} W_*(\zeta(t)) = \langle \dot{\zeta}, \nabla W - x^* \rangle = -\langle \nabla f(x), \mu_t \dot{x} + x - x^* \rangle =$$

$$(4.12) \quad \begin{aligned} &= \langle \nabla f(x), x^* - x \rangle - \mu_t \langle \nabla f(x), \dot{x} \rangle \leq \\ &\leq f(x^*) - f(x) - \mu_t \frac{d}{dt} [f(x(t)) - f(x^*)], \end{aligned}$$

где неравенство вытекает из выпуклости  $f(\cdot)$ . Теперь, интегрируя обе части этого неравенства на отрезке  $[0, t]$ ,  $t > 0$ , с учетом  $W_*(0) = 0$  и обозначения

---

<sup>4</sup> Это предположение существования и единственности решения уравнений (4.1)–(4.4) не ограничивает нашего последующего рассмотрения, поскольку исследование данного раздела носит предварительный, идейный характер и позволяет только выяснить структуру метода ИЗС. В последующем для дискретного алгоритма вопросов существования и единственности решения не возникает, а корректность легко обосновывается.



$f^* = f(x^*)$ , получаем следующее:

$$(4.13) \quad \int_0^t [f(x(t)) - f^*] dt \leq -W_*(\zeta(t)) - \mu_t [f(x(t)) - f^*] \Big|_0^t + \int_0^t [f(x(t)) - f^*] \dot{\mu}_t dt,$$

где два последних члена в правой части получены интегрированием по частям. Учитывая (4.5), продолжаем (4.13):

$$(4.14) \quad \int_0^t [f(x(t)) - f^*] dt \leq V(x^*) - \mu_t [f(x(t)) - f^*] +$$

$$(4.15) \quad + \mu_0 [f(x(0)) - f^*] + \left[ \sup_{s>0} \dot{\mu}_s \right] \int_0^t [f(x(t)) - f^*] dt.$$

Отсюда, собирая в левой части неравенства члены с интегральной и текущей ошибками целевой функции, получаем

$$(4.16) \quad \left[ 1 - \sup_{s>0} \dot{\mu}_s \right] \int_0^t [f(x(t)) - f^*] dt + \mu_t [f(x(t)) - f^*] \leq V(x^*) +$$

$$(4.17) \quad + \mu_0 [f(x(0)) - f^*].$$

Видно, что с целью контролировать обе компоненты ошибки в левой части (4.16), интегральную и текущую, разумно ввести условия

$$(4.18) \quad \mu_t > 0, \quad \dot{\mu}_t \leq 1 \quad \forall t > 0, \quad \mu_0 = 0,$$

что приводит к неравенству

$$(4.19) \quad f(x(t)) - f^* \leq \frac{1}{\mu_t} V(x^*).$$

Теперь максимизируем  $\mu_t$  при ограничениях (4.18). Получаем

$$(4.20) \quad \mu_t = t, \quad t \geq 0,$$

соответствующий непрерывный алгоритм ИЗС

$$(4.21) \quad \dot{\zeta} = -\nabla f(x), \quad t \geq 0, \quad \zeta(0) = 0,$$

$$(4.22) \quad t\dot{x} + x = \nabla W(\zeta),$$

и верхнюю границу

$$(4.23) \quad f(x(t)) - f^* \leq \frac{1}{t} V(x^*) \quad \forall t > 0.$$

Таким образом, по сравнению с классическим МЗС уравнения (4.21)–(4.22) содержат дополнительное слагаемое в левой части (4.22), определяющее “импульс силы инерции”  $t\dot{x}$ .

*Замечание 2.* Использование априорной верхней оценки в (4.23) возможно только при известной границе  $\bar{V} \geq V(x^*)$ . Далее в теореме 1 используется именно это предположение при оптимизации верхней оценки дискретного алгоритма ИЗС.

## 5. Алгоритм инерционного зеркального спуска. Основные результаты

Вернемся к задаче с дискретным временем  $t \in \mathbb{Z}_+$ , сформулированной в конце раздела 4. Запишем дискретный вариант алгоритма ИЗС (4.21)–(4.22) с использованием стохастических субградиентов (2.2) вместо точных  $\nabla f(\cdot)$  (эти градиенты существовали в разделе 4 по предположению дифференцируемости  $f$ ):

$$(5.1) \quad \tau_t = \tau_{t-1} + \gamma_t, \quad t \geq 1, \quad \tau_0 = 0,$$

$$(5.2) \quad \zeta_t = \zeta_{t-1} + \gamma_t u_t(x_{t-1}), \quad \zeta_0 = 0, \quad x_0 = -\nabla W_{\beta_0}(\zeta_0),$$

$$(5.3) \quad \tau_t \frac{x_t - x_{t-1}}{\gamma_{t+1}} + x_t = -\nabla W_{\beta_t}(\zeta_t).$$

Здесь параметры алгоритма

$$(5.4) \quad \gamma_t > 0, \quad \beta_t \geq \beta_{t-1} > 0 \quad \forall t \geq 1,$$

а функция  $W_\beta$  определяется по прокси-функции  $V : X \rightarrow \mathbb{R}_+$  через преобразование типа Лежандра–Фенхеля, а именно:

$$(5.5) \quad W_\beta(\zeta) = \sup_{x \in X} \{-\zeta^T x - \beta V(x)\}, \quad \zeta \in E^*.$$

Заметим, что уравнение (5.3) эквивалентно следующему:

$$(5.6) \quad x_t = \frac{\tau_t}{\tau_t + \gamma_{t+1}} x_{t-1} - \frac{\gamma_{t+1}}{\tau_t + \gamma_{t+1}} \nabla W_{\beta_t}(\zeta_t).$$

А так как векторы  $[-\nabla W_{\beta_t}(\zeta_t)] \in X$  при каждом  $t \geq 0$ , то в силу (5.1)–(5.2) получаем  $x_t \in X$  по индукции.

Пусть далее последовательности  $(\gamma_i)_{i \geq 1}$  и  $(\beta_i)_{i \geq 1}$  имеют вид

$$(5.7) \quad \gamma_i \equiv 1, \quad \beta_i = \beta_0 \sqrt{i+1}, \quad i = 1, 2, \dots, \quad \beta_0 > 0.$$

Тогда система уравнений (5.1)–(5.3) сводится к алгоритму ИЗС:

$$(5.8) \quad \zeta_t = \zeta_{t-1} + u_t(x_{t-1}), \quad \zeta_0 = 0, \quad x_0 = -\nabla W_{\beta_0}(\zeta_0),$$

$$(5.9) \quad x_t = x_{t-1} - \frac{1}{t+1} (x_{t-1} + \nabla W_{\beta_t}(\zeta_t)), \quad t \geq 1.$$

*Теорема 1. Пусть  $X$  — выпуклое замкнутое подмножество в  $\mathbb{R}^N$ , а функция потерь  $Q(\cdot, \cdot)$  удовлетворяет условиям, приведенным в разделе 2, и, кроме того,*

$$(5.10) \quad \sup_{x \in X} \mathbb{E} \|g(x, Z)\|_*^2 \leq L_{X, Q}^2,$$

где постоянная  $L_{X, Q} \in (0, \infty)$ . Пусть  $V$  — прокси-функция на  $X$  с параметром  $\alpha > 0$  из предположения (L) и пусть существует  $x^* \in \underset{x \in X}{\operatorname{Argmin}} f(x)$ . Тогда для любого целого  $t \geq 1$  оценка  $x_t$ , определенная алгоритмом (5.1)–(5.3)

со стохастическими субградиентами (2.2) и последовательностями  $(\gamma_i)_{i \geq 1}$  и  $(\beta_i)_{i \geq 0}$  из (5.4) с произвольным  $\beta_0 > 0$ , удовлетворяет неравенству

$$\mathbb{E}[f(x_{t-1}) - f(x^*)] \leq V(x^*) \frac{\beta_t}{\tau_t} + \frac{1}{\tau_t} \sum_{i=1}^t \frac{\gamma_i^2 L_{X,Q}^2}{2\alpha\beta_{i-1}}.$$

В частном случае, для алгоритма (5.8), (5.9) с параметрами (5.7) справедливо неравенство

$$\mathbb{E} f(x_t) - \min_{x \in X} f(x) \leq \left( \beta_0 V(x^*) + \frac{L_{X,Q}^2}{\alpha\beta_0} \right) \frac{\sqrt{t+2}}{t+1}.$$

Если, кроме того,  $\bar{V}$  — постоянная, такая что  $V(x^*) \leq \bar{V}$ , и при известном  $L_{X,Q}$  выбираем  $\beta_0 = L_{X,Q} (\alpha \bar{V})^{-1/2}$ , то

$$(5.11) \quad \mathbb{E} f(x_t) - \min_{x \in X} f(x) \leq 2 L_{X,Q} (\alpha^{-1} \bar{V})^{1/2} \frac{\sqrt{t+2}}{t+1}.$$

В частности, можно взять  $\bar{V} = \max_{x \in X} V(x)$ .

Доказательство теоремы 1 приведено в Приложении.

Сравним полученные выше результаты со статьей [18], в которой разработаны новые, так называемые субградиентные методы многократного усреднения, предназначенные для решения негладких детерминированных задач выпуклой оптимизации. Формально эти задачи можно рассматривать как предельные, когда случайная величина  $Z$  в (2.1) имеет вырожденное распределение, т.е.  $Z = \text{const}$  п.н. Отметим, что одним из результатов [18] является получение методов, гарантирующих наилучшую скорость сходимости для всей последовательности точек обращения к оракулу. Интересно, что в частном случае в [18, см. (34)] получен субградиентный метод “с двойным простым усреднением”, который в наших обозначениях (см. (5.8), (5.9) и утверждение 1 раздела 3) имеет вид

$$(5.12) \quad x_t^+ = \operatorname{argmin}_{x \in X} \left\{ x^T \sum_{k=1}^t u_k(x_{k-1}) + \beta_t V(x) \right\},$$

$$(5.13) \quad x_t = x_{t-1} - \frac{1}{t+1} (x_{t-1} - x_t^+), \quad t \geq 1,$$

и по сути совпадает с нашим алгоритмом (5.8), (5.9), а теорема 3.2 из [18] аналогична теореме 1.

## 6. Заключение

Выше рассмотрена известная выпуклая задача стохастической оптимизации с целью построения и исследования новых рекуррентных алгоритмов ЗС. Изложена идея метода ИЗС в непрерывном времени, позволяющая выяснить

структуру метода ИЗС и показать схему получения верхней границы метода (впрочем, без полного обоснования существования и единственности решения). Далее, при переходе к дискретному времени, получен рекуррентный алгоритм ИЗС с конкретными последовательностями длины шага ( $\gamma_k$ ) и обобщенной температуры ( $\beta_k$ ), приведено доказательство. Оказалось, что новый метод не требует дополнительного усреднения точек обращения к оракулу и имеет ту же верхнюю границу ошибки по целевой функции, что и прежний, эффективный метод ЗС (на рассмотренном классе задач) [6, 7]. Представляется интересным дальнейшее исследование нового подхода для других классов целевых функций и требований к оракулу.

В заключение автор считает своим долгом поблагодарить Б.Т. Поляка за внимание к данной статье и плодотворные ее обсуждения, а также коллег, активно участвовавших на заседании семинара 21 марта 2017 г. “Теория автоматического управления”, проводимого в ИПУ РАН под руководством Б.Т. Поляка. Особые благодарности А.Б. Юдицкому за важные обсуждения и ссылку на статью [18], а также анонимным рецензентам за подробные отзывы.

## ПРИЛОЖЕНИЕ

*Доказательство теоремы 1.* Используем уравнение (5.2) и положим  $v_i = u_i(x_{i-1})$ . Тогда в силу предположения (L) и известного интегрального представления приращения функции  $W_{\beta_{i-1}}(\cdot)$ , запишем (см. доказательство предложения 2 в [7])

$$W_{\beta_i}(\zeta_i) \leq W_{\beta_{i-1}}(\zeta_{i-1}) + \gamma_i v_i^T \nabla W_{\beta_{i-1}}(\zeta_{i-1}) + \frac{\gamma_i^2 \|v_i\|_*^2}{2\alpha\beta_{i-1}}.$$

В левой части также учтено, что  $(\beta_i)_{i \geq 1}$  — неубывающая последовательность и что для фиксированного  $\zeta$  отображение  $\beta \mapsto W_\beta(\zeta)$  представляет собой невозрастающую функцию. Теперь учтем уравнение (5.3), получая

$$W_{\beta_i}(\zeta_i) \leq W_{\beta_{i-1}}(\zeta_{i-1}) - \gamma_i \left( \tau_{i-1} \frac{x_{i-1} - x_{i-2}}{\gamma_i} + x_{i-1} \right)^T v_i + \frac{\gamma_i^2 \|v_i\|_*^2}{2\alpha\beta_{i-1}}.$$

Суммируя, получаем с учетом  $W_{\beta_0}(\zeta_0) = W_{\beta_0}(0) = 0$  и  $\zeta_t = \sum_{i=1}^t \gamma_i v_i$ , что для всякого  $x \in X$  выполняется

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^t \gamma_i (x_{i-1} - x)^T v_i + \sum_{i=1}^t \tau_{i-1} (x_{i-1} - x_{i-2})^T v_i &\leq \\ &\leq - [W_{\beta_t}(\zeta_t) + x^T \zeta_t] + \sum_{i=1}^t \frac{\gamma_i^2 \|v_i\|_*^2}{2\alpha\beta_{i-1}}. \end{aligned}$$

Обе суммы в левой части этого неравенства преобразуем с учетом условных математических ожиданий

$$\mathbb{E}[v_i \mid x_1, \dots, x_{i-1}] = \mathbb{E}[g(x_{i-1}, Z) \mid x_{i-1}] \triangleq \bar{g}(x_{i-1}) \in \partial f(x_{i-1}).$$

Поэтому полные математические ожидания приведут с учетом (5.5) к неравенству

$$\mathbb{E} \left[ \sum_{i=1}^t \gamma_i (x_{i-1} - x)^T \bar{g}(x_{i-1}) + \sum_{i=1}^t \tau_{i-1} (x_{i-1} - x_{i-2})^T \bar{g}(x_{i-1}) \right] \leq \\ \leq \beta_t V(x) + \sum_{i=1}^t \frac{\gamma_i^2 L_{X,Q}^2}{2\alpha\beta_{i-1}}.$$

В последнем члене правой части использовано условие (5.10). Далее, используем выпуклость функции  $f$  на  $X$ , и левая часть неравенства может только уменьшиться:

$$(П.1) \quad \mathbb{E} \left[ \sum_{i=1}^t \gamma_i (f(x_{i-1}) - f(x)) + \sum_{i=1}^t \tau_{i-1} (f(x_{i-1}) - f(x_{i-2})) \right] \leq \\ \leq \beta_t V(x) + \sum_{i=1}^t \frac{\gamma_i^2 L_{X,Q}^2}{2\alpha\beta_{i-1}}.$$

Обозначим  $\tilde{f}(x_i) \triangleq f(x_i) - f(x)$  и используем (5.1). В левой части неравенства

$$\sum_{i=1}^t \tau_{i-1} (f(x_{i-1}) - f(x_{i-2})) = \sum_{i=1}^{t-1} \tau_i (\tilde{f}(x_i) - \tilde{f}(x_{i-1})) = \\ = \sum_{i=1}^{t-1} (\tau_i \tilde{f}(x_i) - (\tau_{i-1} + \gamma_i) \tilde{f}(x_{i-1})) = \\ = \tau_{t-1} (f(x_{t-1}) - f(x)) - \sum_{i=1}^{t-1} \gamma_i (f(x_{i-1}) - f(x)).$$

Подставляем этот результат в левой части неравенства (П.1) с использованием уравнения (5.1) и делим обе части на  $\tau_t$ ; при  $x = x^*$  получаем

$$(П.2) \quad \mathbb{E}[f(x_{t-1}) - f(x^*)] \leq V(x^*) \frac{\beta_t}{\tau_t} + \frac{1}{\tau_t} \sum_{i=1}^t \frac{\gamma_i^2 L_{X,Q}^2}{2\alpha\beta_{i-1}}.$$

Подставляя (5.7) в (П.2), приходим к требуемым неравенствам. Теорема 1 доказана.

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Boyd S., Vandenberghe L.* Convex Optimization. Cambridge University Press, 2004.
2. *Ljung L.* System Identification, Theory for the User. Upper Saddle River: Prentice Hall, 1999 (2nd red.).
3. *Hastie T., Tibshirani R., Friedman J.* The Elements of Statistical Learning. Data Mining, Inference and Prediction. New York: Springer, 2001.

4. *Нестеров Ю.Е.* Введение в выпуклую оптимизацию. М.: МЦНМО, 2010.
5. *Hazan E.* Introduction to Online Convex Optimization // *Foundat. Trends® Optim.* 2016. V. 2. No. 3–4. P. 157–325.
6. *Немировский А.С., Юдин Д.Б.* Сложность задач и эффективность методов оптимизации. М.: Наука, 1979.
7. *Юдицкий А.Б., Назин А.В., Цыбаков А.Б., Ваятис Н.* Рекуррентное агрегирование оценок методом зеркального спуска с усреднением // *Проблемы передачи информации.* 2005. Т. 41. № 4. С. 78–96.
8. *Поляк Б.Т.* О некоторых способах ускорения сходимости итерационных методов // *Журн. вычисл. матем. и мат. физ.* 1964. Т. 4. № 5. С. 791–803.
9. *Поляк Б.Т.* Введение в оптимизацию. М.: Наука, 1983.
10. *Рокьяфеллар Р.* Выпуклый анализ. М.: Мир, 1973.
11. *Магарил-Ильяев Г.Г., Тихомиров В.М.* Выпуклый анализ и его приложения. М.: Книж. дом “ЛИБРОКОМ”, 2011.
12. *Beck A., Teboulle M.* Mirror Descent and Nonlinear Projected Subgradient Methods for Convex Optimization // *Oper. Res. Lett.* 2003. V. 31. No. 3. P. 167–175.
13. *Ben-Tal A., Margalit T., Nemirovski A.* The Ordered Subsets Mirror Descent Optimization Method with Applications to Tomography // *SIAM J. Optim.* 2001. 12. No.1. P. 79–108.
14. *Rockafellar R.T., Wets R.J.B.* Variational analysis. N.Y.: Springer, 1998.
15. *Ben-Tal A., Nemirovski A.S.* The Conjugate Barrier Mirror Descent Method for Non-Smooth Convex Optimization // *MINERVA Optim. Center Report.* Haifa: Faculty of Industrial Engineering and Management, Technion – Israel Institute of Technology, 1999.
16. *Su W., Boyd S., Candes E.* A Differential Equation for Modeling Nesterov’s Accelerated Gradient Method: Theory and Insights // *J. Machine Learning Res.* 2016. No. 17 (153). P. 1–43.
17. *Нестеров Ю.Е.* Об одном классе методов безусловной минимизации выпуклой функции, обладающих высокой скоростью сходимости // *Журн. вычисл. мат. и матем. физ.* 1984. Т. 24. № 7. P. 1090–1093.
18. *Nesterov Yu., Shikhman V.* Quasi-monotone Subgradient Methods for Nonsmooth Convex Minimization // *J. Optim. Theory Appl.* 2015. No. 165. P. 917–940.

*Статья представлена к публикации членом редколлегии А.И. Кибзуном.*

Поступила в редакцию 20.03.2017