Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Московский физико-технический институт (национальный исследовательский университет)» Физтех-школа Прикладной Математики и Информатики Кафедра интеллектуальных систем

Направление подготовки / специальность: 03.03.01 Прикладные математика и физика **Направленность (профиль) подготовки:** Математическая физика, компьютерные технологии и математическое моделирование в экономике

БЕЗГРАДИЕНТНЫЕ АЛГОРИТМЫ ДЛЯ РЕШЕНИЯ СТОХАСТИЧЕСКИХ ЗАДАЧ ВЫПУКЛОЙ ОПТИМИЗАЦИИ С БЕСКОНЕЧНЫМ ШУМОМ

(бакалаврская работа)

Студент:
Корнилов Никита Максимович
(подпись студента)
Научный руководитель:
Гасников Александр Владимирович
д-р физмат. наук
71 1
(подпись научного руководителя)
, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,
Консультант (при наличии):
Tionegrap i with the manufacture of the control of
(подпись консультанта)

Москва 2023

Аннотация

Во многих задачах оптимизации информация о градиенте целевой функции недоступна, и доступ к значениям функции можно получить только через оракул по типу черного ящика. Такие условия требуют использования методов нулевого порядка. В данной работе изучается задача негладкой оптимизации на выпуклом компакте со стохастическим шумом с тяжелыми хвостами, т.е. шум с $(1+\kappa)$ -м ограниченным моментом, и с враждебным шумом в значениях функции. Мы предлагаем два новых алгоритма, оптимальных с точки зрения количества вызовов двухточечного оракула. Их оракульная сложность пропорциональна $\left(\sqrt{d}/\varepsilon\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}$ с высокой вероятностью и по математическому ожиданию, где d – размерность пространства, а ε – точность по значению функции.

Наши алгоритмы построены на эффективных методах первого порядка. Первый алгоритм основан на устойчивом к шуму с тяжелыми хвостами зеркальном спуске. Второй алгоритм основан на методе клиппирования градиента. В работе обсуждаются различия между этими двумя алгоритмами, а также рекомендации по настройке параметров. Кроме того, для целевых функций, удовлетворяющих условию острого минимума, предлагается более быстрый алгоритм с использованием техники рестартов. Особое внимание уделяется вопросу о том, насколько большим может быть враждебный шум, чтобы гарантировать оптимальность алгоритмов.

Оглавление

1	Введение		5
2	Безгради	ентная оптимизация и Зеркальный Спуск	8
	2.0.1	Безградиентная оптимизация	8
	2.0.2	Устойчивый зеркальный спуск	1(
3	Безгради	ентный Алгоритм с Устойчивым SMD	13
	3.0.1	Алгоритм и Теорема Сходимости	13
	3.0.2	Обсуждение	15
4	Безгради	ентный Алгоритм с Клиппингом	17
	4.0.1	Алгоритм и Теорема Сходимости	17
	4.0.2	Обсуждение	23
5	Безгради	ентный Алгоритм с Рестартами	26
	5.0.1	Алгоритм и Теорема Сходимости	26
	5.0.2	Обсуждение	29
6	Заключен	ие	31
Л	итература		38
П	риложение		38
	6.1 Доказ	ательства лемм	38

Оглавление

	6.1.1	Общие результаты	38
	6.1.2	Сглаживание	39
6.2	Доказ	ательство сходимости по мат. ожиданию Алгоритма с	
	Устой	чивым SMD	46
6.3	Доказ	ательство сходимости по мат. ожиданию Алгоритма с	
	Клипі	ІИНГОМ	50
6.4	Доказ	ательство сходимости с высокой вероятностью Алго-	
	ритма	с Клиппингом	57
6.5	Набро	сок доказательства сходимости Алгоритма с Рестартами	63

Глава 1

Введение

Обозначения. Для $p \in [1,2]$, мы используем l_p -норму, т.е.

$$||x||_p = \left(\sum_{k=1}^d |x_k|^p\right)^{1/p}.$$

Соответствующая ей сопряженная норма обозначается

$$||y||_q = \max_{x} \{ \langle x, y \rangle | ||x||_p \le 1 \},$$

где q определяется равенством $\frac{1}{q} + \frac{1}{p} = 1$.

Мы используем $\langle x,y\rangle=\sum_{k=1}^d x_ky_k$ для скалярного произведения между $x,y\in\mathbb{R}^d$. А $B^p=\{x\in\mathbb{R}^d\mid \|x\|_p\leq 1\}$ и $S^p=\{x\in\mathbb{R}^d\mid \|x\|_p=1\}$ обозначают единичный ℓ_p -шар и единичную ℓ_p -сферу соответственно.

Полное математическое ожидание случайной величины X записывается через $\mathbb{E}[X]$. А мат ожидание по случайным величинам Y_1,\ldots,Y_n через $\mathbb{E}_{Y_1,\ldots,Y_n}[X]$. Условное мат ожидание при условии случайных величин x_k,\ldots,x_1 обозначается как $\mathbb{E}[\cdot|x_k,\ldots,x_1]\stackrel{\mathrm{def}}{=} \mathbb{E}_{|\leq k}[\cdot]$ для краткости.

Постановка задачи. Мы рассматриваем негладкую задачу выпуклой стохастической минимизации на выпуклом компакте $\mathcal{X} \subset \mathbb{R}^d$:

$$\min_{x \in \mathcal{X}} \left\{ f(x) \triangleq \mathbb{E}_{\xi}[f(x,\xi)] \right\}, \tag{1.1}$$

где значения целевой функции доступны только через зашумленный оракул нулевого порядка

$$\phi(x,\xi) = f(x,\xi) + \delta(x). \tag{1.2}$$

Значения оракула можно получить через процедуру по типу черного ящика, например симуляцию. Мы рассматриваем только двухточечный оракул, это означает, что для двух заданных точек $x,y \in \mathcal{X}$ мы получаем $\phi(x,\xi)$ и $\phi(y,\xi)$ с одним и тем же ξ . Функция $\phi(x,\xi)$ может рассматриваться как зашумленное приближение Липшецевой функции $f(x,\xi)$. Эта зашумленность может быть детерминированной, стохастической или враждебной.

Актуальность. Методы нулевого порядка изучались в большом количестве работ, см., напр. [1, 2] и ссылки в них. В частности, при различных предположениях об оракуле черного ящика (в зашумленной или бесшумной установке) была получена оптимальная сложность оракула [3, 4, 5, 6, 7, 8]. Такая постановка может быть полезна при поиске гиперпараметров, решении задач с многорукими бандитами, а также в ситуациях, когда подсчёт значения целевой функции стоит дорого, например, в задачах Reinforcement Learning. В работе [9] был получен алгоритм, в которой допускался шум с ограниченной дисперсией. Многие результаты из [9] обобщаются в Главе 2. Однако до сих пор не было предложено метода нулевого порядка устойчивого к шуму с тяжелыми хвостами.

В этой работе мы пользуемся техникой клиппированния. Эта техника становится все более популярной. Она позволяет бороться с тяжелыми хво-

стами при обучении нейронных сетей, задач машинного обучения и стохастической оптимизации, делая процедуру устойчивее. Её также используют для получения гарантий сходимости с высокой вероятностью [10, 11, 12].

Помимо этого, следуя работе [13], в которой был предложен устойчивый к тяжелому шуму зеркальный спуск первого порядка, мы обобщаем его на нулевой порядок.

Предположения. Для выпуклого множества $\mathcal{X} \subset \mathbb{R}^d$ и константы $\tau > 0$, мы вводим обозначение $\mathcal{X}_{\tau} = \mathcal{X} + \tau B^2$.

Предположение 1 (Выпуклость). Существует такая константа $\tau > 0$, что функция $f(x,\xi)$ выпукла по x на \mathcal{X}_{τ} для любого ξ .

Из этого Предположения следует, что f(x) также выпукла на \mathcal{X} .

Предположение 2 (Липшецевость). Существует такая константа $\tau > 0$, что функция $f(x,\xi)$ $M_2(\xi)$ -Липшецева по x в l_2 -норме т.е. для любых $x_1, x_2 \in \mathcal{X}_{\tau}$

$$|f(x_1,\xi) - f(x_2,\xi)| \le M_2(\xi) ||x_1 - x_2||_2.$$

K тому же, существует $\kappa \in (0,1]$ и M_2 такие, что $\mathbb{E}_{\xi}[M_2(\xi)^{1+\kappa}] \leq M_2^{1+\kappa}$.

Предположение 3 (Ограниченность враждебного шума). Для любых $x \in \mathcal{X}: |\delta(x)| \leq \Delta < \infty$.

Глава 2

Безградиентная оптимизация и Зеркальный Спуск

2.0.1 Безградиентная оптимизация

В этом главе мы представим основные понятия и обозначения, которые используются для построения безградиентных методов.

Мы рассматриваем равномерное семплирование с единичной евклидовой сферы

$$\mathbf{e} \sim \text{Uniform}(\{\mathbf{e} : ||\mathbf{e}||_2 = 1\}) \stackrel{\text{def}}{=} U(S^2).$$

Мы также определяем следующую гладкую аппроксимацию целевой функции f(x)

$$\hat{f}_{\tau}(x) \triangleq \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(x+\tau\mathbf{e})],$$
 (2.1)

где $\mathbf{e} \sim U(S^2)$ и $\tau > 0$.

Следующая Лемма показывает качество данной аппроксимации.

Лемма 2.0.1. Пусть Предположения 1,2 выполнены. Тогда

1. Функция $\hat{f}_{\tau}(x)$ выпукла, M_2 -Липшецева на \mathcal{X} и удовлетворяет неравенству

$$\sup_{x \in \mathcal{X}} |\hat{f}_{\tau}(x) - f(x)| \le \tau M_2. \tag{2.2}$$

2. Функция $\hat{f}_{ au}(x)$ дифференцируема на \mathcal{X} со следующим градиентом

$$\nabla \hat{f}_{\tau}(x) = \mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\frac{d}{\tau} f(x + \tau \mathbf{e}) \mathbf{e} \right]. \tag{2.3}$$

Доказательство этой леммы может быть найдено в [14, Теорема 2.1]. Следуя работе [7], рассмотрим следующий случайный вектор, который строится на двух точках и соответствующих двух значениях оракула нулевого порядка

$$g(x, \xi, \mathbf{e}) = \frac{d}{2\tau} (\phi(x + \tau \mathbf{e}, \xi) - \phi(x - \tau \mathbf{e}, \xi)) \mathbf{e}$$

$$= \frac{d}{2\tau} (f(x + \tau \mathbf{e}, \xi) + \delta(x + \tau \mathbf{e})$$

$$- (f(x - \tau \mathbf{e}, \xi) + \delta(x - \tau \mathbf{e}))) \mathbf{e}. \tag{2.4}$$

Этот вектор будет несмещенной оценкой (если убрать враждебный шум) градиента $\hat{f}_{\tau}(x)$. Интуитивно это можно понять по аналогии с разностной схемой оценки градиента по двум точкам. Также у этого вектора ограниченный $(1 + \kappa)$ -ый момент, подробности приведены в лемме ниже.

Лемма 2.0.2. При предположениях 1, 2 и 3, для $q \in [2, +\infty)$, верно следующее неравенство

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_q^{1+\kappa}] \le 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2\right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau}\right)^{1+\kappa} = \sigma_q^{1+\kappa},$$

 $e\partial e \ a_q \stackrel{def}{=} d^{\frac{1}{q} - \frac{1}{2}} \min\{\sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q - 1}\}.$

Все алгоритмы ниже будут пытаться минимизировать именно сглаженную аппроксимацию функции f(x), при этом полученное решение хорошей точности будет подходить и для функции f(x) при малом τ .

2.0.2 Устойчивый зеркальный спуск

В этой главе мы рассмотрим стандартный зеркальный спуск из работы [15] и обобщим его для равномерно выпуклых прокс-функций, также как это сделано в работе [13]. Мы также представим все необходимые результаты о сходимости алгоритма.

Определение 2.0.1. Пусть даны дифференцируемая выпуклая функция $\psi: \mathbb{R}^d \to \mathbb{R}$, степень $r \geq 2$ и константа K > 0. ψ называется (K,r)-равномерно выпуклой по ℓ_p -норме, если для любого $x,y \in \mathbb{R}^d$,

$$\psi(y) - \psi(x) - \langle \nabla \psi(x), y - x \rangle \ge \frac{K}{r} \|x - y\|_p^r. \tag{2.5}$$

Когда r=2 определение (K,r)-равномерной выпуклости совпадает с определением K-сильной выпуклости. Примеры таких функций при r>2 могут быть получены из следующей леммы.

Лемма 2.0.3. Для $\kappa \in (0,1], q \in [1+\kappa,\infty)$ и p такого, что $\frac{1}{q}+\frac{1}{p}=1,$ рассмотрим

$$K_q \stackrel{def}{=} 10 \max \left\{ 1, (q-1)^{\frac{1+\kappa}{2}} \right\}.$$
 (2.6)

Тогда

$$\phi_p(x) \stackrel{def}{=} \frac{\kappa}{1+\kappa} ||x||_p^{\frac{1+\kappa}{\kappa}} \tag{2.7}$$

 $\left(K_q^{-\frac{1}{\kappa}}, \frac{1+\kappa}{\kappa}\right)$ -равномерно выпуклая по ℓ_p -норме.

Стохастический Зеркальный Спуск или Stochastic Mirror Descent (SMD) обобщает Стохастический Градиентный Спуск на задачи оптимизации на

различных множествах \mathcal{X} , позволяя при удачном выборе параметров уменьшить константы в верхних границах сходимости или упростить задаччу проектирования на множество.

Теперь вкратце опишем его. Пусть функция $\Psi: \mathbb{R}^d \to \mathbb{R}$ является (K,r)-равномерно выпуклой по ℓ_p -норме.

Её сопряженная функция и дивергенция Брегмана определяются соответственно как

$$\Psi^*(y) = \sup_{x \in \mathbb{R}^d} \{ \langle x, y \rangle - \Psi(x) \} \quad \text{if} \quad D_{\Psi}(y, x) = \Psi(y) - \Psi(x) - \langle \nabla \Psi(x), y - x \rangle.$$

Шаг Stochastic Mirror Descent с размером шага ν и вектором обновления g_{k+1} задаётся по формулам:

$$y_{k+1} = \nabla(\Psi^*)(\nabla\Psi(x_k) - \nu g_{k+1}), \quad x_{k+1} = \arg\min_{x \in \mathcal{X}} D_{\Psi}(x, y_{k+1}).$$
 (2.8)

С помощью предположений на Ψ можно доказать, что шаги корректно определены, а $(\nabla \Psi)^{-1} = \nabla \Psi^*$. Отображение $\nabla \Psi$ называется зеркальным отображением. Суть алгоритма заключается в следующем:

- 1. $\nabla \Psi$ переводит точку x в двойственное пространство \mathcal{X}^* ,
- 2. В этом пространстве происходит шаг градиентного спуска с вектором g_{k+1} ,
- 3. $(\nabla \Psi)^{-1} = \nabla \Psi^*$ возвращает полученный вектор обратно в пространство \mathcal{X} ,
- 4. $D_{\Psi}(\cdot,\cdot)$ служит заменой Евклидовой метрике, тем самым на последнем шаге происходит "проекция" на множество \mathcal{X} .

Для SMD (2.8) со стандартной 1-сильно выпуклой прокс-функцией Ψ , теория сходимости хорошо изучена, например, в лекциях [16]. Следующая

теорема обобщает эти результаты на равномерно выпуклые функции Ψ , где $x^* = \arg\min_{x \in \mathcal{X}} f(x)$ обозначает решение задачи (1.1).

Теорема 2.0.4. Пусть $\kappa \in (0,1], p \in [1,\infty]$ и прокс-фукнция Ψ_p , которая является $(1,\frac{1+\kappa}{\kappa})$ -равномерно выпуклой по ℓ_p -норме заданы. Тогда для SMD, описанного в (2.8), через T итерация с любыми векторами $g_k \in \mathbb{R}^d, k \in \overline{1,T}$ и начальной точкой $x_0 = \arg\min_{x \in \mathcal{X}} \Psi_p(x)$ выполнено

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle g_{k+1}, x_k - x^* \rangle \le \frac{\kappa}{\kappa + 1} \frac{R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{\nu T} + \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \|g_{k+1}\|_q^{1+\kappa}, \tag{2.9}$$

где $R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}} \stackrel{def}{=} \frac{1+\kappa}{\kappa} D_{\Psi_p}(x^*, x_0)$ расстояние между начальной точкой x_0 и решением x^* .

Доказательство этой теоремы можно найти в [13, Теорема 6]. Заметим, что при $\kappa=1,\,\Psi_p$ является 1-сильно выпуклой функцией.

Глава 3

Безградиентный Алгоритм с Устойчивым SMD

3.0.1 Алгоритм и Теорема Сходимости

Основная идея предлагаемого алгоритма Zeroth-Order Robust SMD состоит в том, чтобы объединить вышеупомянутый алгоритм Robust SMD (2.8) с аппроксимацией двухточечного градиента (2.4). Первый позволяет работать с тяжелыми хвостами распределения градиентной аппроксимации, а второй позволяет справиться с негладкостью целевой функции в (1.1).

Следующая теорема предоставляет оценки на скорость сходимости алгоритма 1, а также оптимальные для этого параметры.

Теорема 3.0.1. Пусть функция f, удовлетворяющая Предположениям 1, 2, 3, $q \in [1+\kappa,\infty]$, количество итераций T, константа сглаживания $\tau > 0$ заданы заранее. Выберем $(1,\frac{1+\kappa}{\kappa})$ -равномерно выпуклую по ℓ_p -норме прокс-функцию $\Psi_p(x)$ (K примеру, $\Psi_p(x) = K_q^{1/\kappa} \phi_p(x)$, где K_q , ϕ_p определены g (2.6) g (2.7) соответственно). Установим размер шага равный g (2.6) g (2.7) соответственно). Установим размер шага равный g (2.6) g (2.7) соответственно) и диаметром компакта g (2.6) g (3.7) g (4.7) g (4.8) g (4.8) g (5.8) g (6.8) g (6.9) g (6.9) g (7.9) g (8.9) g

Algorithm 1 Zeroth-Order Robust SMD Algorithm

```
1: procedure Zero Robust SMD(Количество итераций T, размер шага
     \nu, прокс-функция \Psi_p, константа сглавживания \tau)
           x_0 \leftarrow \arg\min_{x \in \mathcal{X}} \Psi_p(x)
           for k = 0, 1, ..., T - 1 do
 3:
                Независимо отсемплировать \mathbf{e}_k \sim \text{Uniform}(\{\mathbf{e} : \|\mathbf{e}\|_2 = 1\})
 4:
                Независимо отсемплировать \xi_k
                Вычислить g_{k+1} = \frac{d}{2\tau} (\phi(x_k + \tau \mathbf{e}_k, \xi_k) - \phi(x_k - \tau \mathbf{e}_k, \xi_k)) \mathbf{e}_k
Вычислить y_{k+1} \leftarrow \nabla(\Psi_p^*) (\nabla \Psi_p(x_k) - \nu g_{k+1})
 6:
 7:
                Вычислить x_{k+1} \leftarrow \arg\min_{x \in \mathcal{X}} D_{\Psi_p}(x, y_{k+1})
 8:
           end for
 9:
           return \overline{x}_T \leftarrow \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} x_k
11: end procedure
```

 $\frac{1+\kappa}{\kappa}\sup_{x,y\in\mathcal{X}}D_{\Psi_p}(x,y)$. Пусть \overline{x}_T результат работы Алгоритма 1 с заданными выше параметрами.

1. Тогда имеем следующую оценку

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},\tag{3.1}$$

$$e\partial e \ \sigma_q^{1+\kappa} = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right)^{1+\kappa}.$$

2. К тому же, с оптимальным $\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 4R_0 da_q \Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}$ имеем

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le \sqrt{8M_2\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi}} + \sqrt{\frac{32M_2R_0da_q\Delta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}} + \frac{2\sqrt{d}a_qM_2R_0}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$
(3.2)

Набросок доказательства 3.0.1. Доказательство, основано на Теореме 2.0.4

и неравенстве (2.9), которые дают оценку

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle g_{k+1}, x_k - x^*\rangle\right] \leq \mathbb{E}\left[\frac{\kappa}{\kappa+1}\frac{R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{\nu T}\right] + \mathbb{E}\left[\frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa}\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\|g_{k+1}\|_q^{1+\kappa}\right].$$
(3.3)

 \bigcirc слагаемое в (3.3) из-за выпуклости и аппроксимационных свойств $\hat{f}_{\tau}(x)$ из Леммы 2.0.1, а также из-за неравенства концентрации из Леммы 6.1.6 можно ограничить сверху

$$1 \ge \mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) - 2M_2\tau - \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi}.$$

(3) слагаемое в (3.3) можно ограничить из-за ограниченности $(1 + \kappa)$ -го момента, полученного в Лемме 2.0.2, как

$$(3) \le \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \sigma_q^{1+\kappa}.$$

Объединяя эти оценки сверху, мы получим

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{\nu T} + \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa}\sigma_q^{1+\kappa}.$$

Осталось только выбрать оптимальный размер шага $\nu = \frac{R_0^{1/\kappa}}{\sigma_q} T^{-\frac{1}{1+\kappa}}, \tau$ и закончить доказательство.

Для полного доказательства мы отсылаем читателя в Главу 6.2.

3.0.2 Обсуждение

Максимальный уровень допустимого враждебного шума. Пусть $\varepsilon > 0$ — желаемая точность с точки зрения значения функции, т.е. наша цель — гарантировать $\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le \varepsilon$. Согласно теореме 3.0.1 при

отсутствии враждебного шума, т.е. при $\Delta=0$, количество итераций для достижения точности ε составляет $T=\left(\frac{R_0\sqrt{d}a_qM_2}{\varepsilon}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}$, если τ выбрано достаточно малым. Эта сложность оптимальна по зависимости от точности по [17].

Чтобы получить ту же сложность в случае, когда $\Delta>0$, нам нужно выбрать подходящее значение τ и убедиться, что Δ достаточно мало. Таким образом, слагаемые $2M_2\tau$ и $\frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi}$ в (3.1) должны иметь порядок ε . Эти условия также делают пренебрежимо малым член, зависящий от τ , в σ_q . Следовательно.

когда
$$\tau = \frac{\varepsilon}{M_2}$$
и $\Delta \leq \frac{\varepsilon^2}{M_2\sqrt{d}\mathcal{D}_{\Psi}}$, имеем $T = \left(\frac{R_0\sqrt{d}a_qM_2}{\varepsilon}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}$.

В противном случае, когда $\Delta > \frac{\varepsilon^2}{M_2 \sqrt{d} \mathcal{D}_\Psi}$, скорость сходимости ухудшается. Как мы видим в (3.2), в этом случае мы не можем гарантировать точность меньше, чем $\sqrt{M_2 \sqrt{d} \Delta \mathcal{D}_\Psi}$. Кроме того, количество итераций, необходимых, чтобы сделать другие слагаемыми меньшими, чем ε , составляет $T = O\left(\frac{\sqrt{M_2 R_0 da_q \Delta}}{\varepsilon}\right)^{\frac{2(1+\kappa)}{\kappa}}$. Это в два раза хуже, чем $O(\varepsilon^{-\frac{\kappa+1}{\kappa}})$, полученное при малом Δ .

Зависимость верхних оценок от q и d. В алгоритме 1 мы можем свободно выбирать $p \in [1,2]$ и Ψ_p , которые в зависимости от выпуклого компакта \mathcal{X} приводят к различным значениям $\mathcal{D}_{\Psi}, R_0, a_q$. Желательно уменьшить a_q, \mathcal{D}_{Ψ} одновременно, что позволило бы увеличить максимальный уровень шума Δ и быстрее сходиться без изменения скорости по (3.1). Однако в отличие от хорошо изученного SMD-алгоритма с сильно выпуклыми прокс-функциями Ψ_p , существует лишь несколько примеров эффективного выбора равномерно выпуклых прокс-функций Ψ_p , приведенных в [13].

Глава 4

Безградиентный Алгоритм с Клиппингом

4.0.1 Алгоритм и Теорема Сходимости

Альтернативный подход к работе с шумом с тяжелыми хвостами в стохастической оптимизации основан на методе клиппирования градиента, см., например, [18]. При заданной константе клиппирования c>0 оператор клиппирования, применяемый к вектору g, определяется выражением

$$\hat{g} = \frac{g}{\|g\|} \min(\|g\|, c).$$

Клиппированный градиент имеет несколько полезных свойств для дальнейших доказательств, они приведены в лемме ниже.

Лемма 4.0.1. Для c>0 и случайного вектора $g=g(x,\xi,\mathbf{e})$,мы определяем $\hat{g}=\frac{g}{\|g\|_q}\min(\|g\|_q,c)$. Тогда мы имеем

1.

$$\|\hat{g} - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_q \le 2c. \tag{4.1}$$

2. Если дополнительно $\mathbb{E}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_q^{1+\kappa}] \leq \sigma_q^{1+\kappa}$, тогда

(a)
$$\mathbb{E}[\|\hat{g}\|_q^2] \le \sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa}, \tag{4.2}$$

(b)
$$\mathbb{E}[\|\hat{g} - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_q^2] \le 4\sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa}, \tag{4.3}$$

(c)
$$\|\mathbb{E}[g] - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_{q} \le \frac{\sigma_{q}^{1+\kappa}}{c^{\kappa}}.$$
(4.4)

Константа клиппирования c позволяет найти компромисс между более быстрой сходимостью из-за ограниченного второго момента \hat{g} и смещения $\|\mathbb{E}[\hat{g}-g]\|$, когда $c\to 0$. Алгоритм, реализующий эту идею в наших условиях, представлен ниже.

Algorithm 2 Zeroth-Order Clipping Algorithm

12: end procedure

```
1: procedure Zero CLIP(Количество итераций T, размер шага \nu, кон-
      стакнта клиппирования c, прокс-функция \Psi_p, константа сглаживания
            x_0 \leftarrow \arg\min_{x \in \mathcal{X}} \Psi_p(x)
for k = 0, 1, \dots, T - 1 do
 2:
 3:
                   Независимо отсемплировать \mathbf{e}_k \sim \text{Uniform}(\{\mathbf{e} : \|\mathbf{e}\|_2 = 1\})
 4:
                   Независимо отсемплировать \xi_k
 5:
                   Вычислить g_{k+1} = \frac{d}{2\tau} (\phi(x_k + \tau \mathbf{e}_k, \xi_k) - \phi(x_k - \tau \mathbf{e}_k, \xi_k)) \mathbf{e}_k
Клиппировать \hat{g}_{k+1} = \frac{g_{k+1}}{\|g_{k+1}\|_q} \min(\|g_{k+1}\|_q, c)
 6:
 7:
                   Вычислить y_{k+1} \leftarrow \nabla(\Psi_p^*)(\nabla \Psi_p(x_k) - \nu \hat{g}_{k+1})
Вычислить x_{k+1} \leftarrow \arg\min_{x \in \mathcal{X}} D_{\Psi_p}(x, y_{k+1})
 8:
 9:
            end for
10:
            return \overline{x}_T \leftarrow \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} x_k
```

Следующий результат дает скорость сходимости для вышеуказанного алгоритма с точки зрения ожидания разрыва субоптимальности.

Теорема 4.0.2. Пусть функция f, удовлетворяющая Предположениям 1, 2, 3, $q \in [2, \infty]$, количество итераций T, константа сглаживания $\tau > 0$

заданы заранее. Выберем 1-сильно выпуклую функцию по р-норме проксфункцию $\Psi_p(x)$. Установим размер шага $\nu = \left(\frac{R_0^2}{4T\sigma_q^{1+\kappa}\mathcal{D}_{\Psi}^{1-\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$ с σ_q из Лемми 2.0.2, расстоянием от начальной точки x_0 до решения x^* $R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}} \stackrel{def}{=} \frac{1+\kappa}{\kappa} D_{\Psi_p}(x^*,x_0)$ и диаметром компакта $\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1+\kappa}{\kappa}} \stackrel{def}{=} \frac{1+\kappa}{\kappa} \sup_{x,y\in\mathcal{X}} D_{\Psi_p}(x,y)$. После установим константу клиппирования $c = \frac{2\kappa\mathcal{D}_{\Psi}}{(1-\kappa)\nu}$. Пусть \overline{x}_T результат работы Алгоритма 2 с заданными выше параметрами.

1. Тогда имеем следующую оценку

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}, \tag{4.5}$$

$$e\partial e \ \sigma_q^{1+\kappa} = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right)^{1+\kappa}.$$

2. К тому же, с оптимальным $\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 4R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}da_q\Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}$ имеем

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_{T})] - f(x^{*}) \leq \sqrt{8M_{2}\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi}} + \sqrt{\frac{32M_{2}R_{0}^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}da_{q}\Delta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}} + \frac{2\sqrt{d}a_{q}M_{2}R_{0}^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$

$$(4.6)$$

Набросок доказательства Теоремы 4.0.2. Доказательство основано на Теореме 2.0.4 и неравенстве (2.9) для 1-сильно выпуклых Ψ_p , которые дают оценку

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle\right] \leq \mathbb{E}\left[\frac{1}{2}\frac{R_0^2}{\nu T}\right] + \mathbb{E}\left[\frac{\nu}{2}\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\|\hat{g}_{k+1}\|_q^2\right]. \tag{4.7}$$

 \bigcirc слагаемое в (4.7) из-за выпуклости и аппроксимационных свойств $\hat{f}_{\tau}(x)$ из Леммы 2.0.1, неравенства концентрации из Леммы 6.1.6 и свойств клип-

пированных векторов из Леммы 4.0.1 можно ограничить сверху

(2) слагаемое в (4.7) можно ограничить по Лемме 4.0.1 как

$$2 \le \frac{\nu}{2} c^{1-\kappa} \sigma_q^{1+\kappa}.$$

Объединяя все оценки вместе, мы получим

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{1}{2}\frac{R_0^2}{\nu T} + \frac{\nu}{2}\sigma_q^{1+\kappa}c^{1-\kappa} + \left(\frac{\sigma_q^{1+\kappa}}{c^{\kappa}} + \Delta\frac{\sqrt{d}}{\tau}\right)\mathcal{D}_{\Psi}.$$

Далее мы выбираем константу клиппирования равную $c=\frac{2\kappa\mathcal{D}_{\Psi}}{(1-\kappa)\nu}$. Остаётся только выбрать размер шага $\nu=\left(\frac{R_0^2}{4T\sigma_q^{1+\kappa}\mathcal{D}_{\Psi}^{1-\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$ и константу сглаживания τ .

Для полного доказательства мы отсылаем читателя в Главу 6.3.

Следующий результат является более сильным и дает скорость сходимости для вышеуказанного алгоритма с точки зрения разрыва субоптимальности с высокой вероятностью. Однако это приводит к дополнительному коэффициенту $\log \frac{1}{\delta}$, где δ — желаемый уровень достоверности. Мы используем $\tilde{O}(\cdot)$ -обозначение, чтобы скрыть полиномиальные множители $\log \frac{1}{\delta}$.

Теорема 4.0.3. Пусть функция f, удовлетворяющая Предположениям 1, 2, 3, $q \in [2, \infty]$, количество итераций T, константа сглаживания $\tau > 0$ заданы заранее. Выберем 1-сильно выпуклую функцию по p-норме проксфункцию $\Psi_p(x)$. Установим константу клиппирования равную $c = T^{\frac{1}{(1+\kappa)}}\sigma_q$ $c \sigma_q$ из Леммы 2.0.2. Установим размер шага $\nu = \frac{\mathcal{D}_{\Psi}}{c}$ c диаметром компакта $\mathcal{D}_{\Psi}^2 \stackrel{def}{=} 2 \sup_{x,y \in \mathcal{X}} D_{\Psi_p}(x,y)$. Пусть \overline{x}_T результат работы Алгоритма 2 c заданными выше параметрами.

1. Тогда с вероятностью не менее $1 - \delta$ мы имеем оценку

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\Delta\sqrt{d}}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \tilde{O}\left(\frac{\mathcal{D}_{\Psi}\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right),$$
 (4.8)

$$\varepsilon \partial e \ \sigma_q^{1+\kappa} = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{d a_q \Delta}{\tau} \right)^{1+\kappa}.$$

2. К тому же, с оптимальным
$$\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 4\mathcal{D}_{\Psi} da_q \Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}$$
 имеем

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) = \tilde{O}\left(\sqrt{8M_2\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi}} + \sqrt{\frac{32M_2\mathcal{D}_{\Psi}da_q\Delta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}} + \frac{2\sqrt{d}a_qM_2\mathcal{D}_{\Psi}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right).$$
(4.9)

Набросок доказательства Теоремы 4.0.3. Для ограничения величин с вероятностью не менее $1-\delta$ воспользуемся классическим неравенством Бернштейна для суммы мартингальных разностей (т.е. $\mathbb{E}[X_i|X_{j< i}] = 0, \forall i \geq 1$) (Лемма 6.4.1) и для суммы квадратов случайных величин (Лемма 6.4.2).

Доказательство основано на Теореме 2.0.4 и неравенстве (2.9) для 1сильно выпуклых Ψ_p , которые дают оценку

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle \le \frac{1}{2} \frac{R_0^2}{\nu T} + \underbrace{\frac{\nu}{2} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \|\hat{g}_{k+1}\|_q^2}_{(1)}.$$
 (4.10)

Добавив $\pm \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}]$ и $\pm \hat{f}_{\tau}(x_k)$ к левой части (4.10), мы получим

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle = \underbrace{\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k} [\hat{g}_{k+1}], x_k - x^* \rangle}_{(2)} + \underbrace{\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \mathbb{E}_{|\leq k} [\hat{g}_{k+1}] - \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle}_{(3)}, \\
+ \underbrace{\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle}_{(4)}.$$

Мы ограничим \bigcirc слагаемое в (4.10), используя Лемму 6.4.2, а \bigcirc ограничим как сумма мартингальных разностей через Лемму 6.4.1:

$$(2) = \tilde{O}\left(\frac{4c\mathcal{D}_{\Psi}}{T} + \frac{\sqrt{4\sigma_q^{1+\kappa}c^{1-\kappa}}}{\sqrt{T}}\mathcal{D}_{\Psi}^2\right).$$

Далее мы ограничим 4 с помощью выпуклости $\hat{f}_{\tau}(x)$ из Леммы 2.0.1, 3, применив Лемму6.1.6и свойства климппированного вектора из Леммы 4.0.1:

$$(3) \le \left(\frac{\sigma_q^{1+\kappa}}{c^{\kappa}} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\right) \mathcal{D}_{\Psi},$$

$$4 \ge f(\overline{x}_T) - f(x^*) - 2M_2\tau.$$

Объединяя все оценки вместе, мы получим

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le 2M_2 \tau + \left(\frac{\sigma_q^{1+\kappa}}{c^{\kappa}} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\right) \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{1}{2} \frac{R_0^2}{\nu T} + \tilde{O}\left(\frac{\nu}{2} \sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa} + \frac{\nu}{2} \frac{1}{T} c^2 + \frac{4c \mathcal{D}_{\Psi}}{T} + \frac{\sqrt{4\sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa}}}{\sqrt{T}} \mathcal{D}_{\Psi}^2\right).$$

Далее мы выберем размер шага $\nu=\frac{\mathcal{D}_{\Psi}}{c}$, константу клиппирования $c=T^{\frac{1}{(1+\kappa)}}\sigma_q$, константу сглаживания τ и закончим доказательство.

Для полного доказательства мы отсылаем читателя в Главу 6.4.

4.0.2 Обсуждение

В этом обсуждении мы сосредоточимся на оценках с высокой вероятностью, данных в теореме 4.0.3. То же самое справедливо и для результата теоремы 4.0.2 с точностью до исключения фактора $\log \frac{1}{\delta}$.

Максимальный уровень допустимого враждебного шума. Пусть $\varepsilon > 0$ — желаемая точность по значению функции, т. е. с вероятностью не менее $1 - \delta$ имеем $f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le \varepsilon$.

В теореме 4.0.3, если нет враждебного шума, т.е. $\Delta=0$, то количество итераций T для достижения этой точности определяется выражением $T=\tilde{O}\left(\left(\frac{\mathcal{D}_{\Psi}\sqrt{d}a_qM_2}{\varepsilon}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right)$, когда $\tau\to0$. Эта скорость является оптимальной согласно [17].

Чтобы сохранить одинаковую скорость при $\Delta>0$, слагаемые $2M_2\tau$ и $\frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi}$ должно быть порядка ε . Эти условия также делают пренебрежимо малым член, зависящий от τ , в σ_q . Следовательно,

когда
$$\tau = \frac{\varepsilon}{M_2}$$
и $\Delta \leq \frac{\varepsilon^2}{M_2\sqrt{d}\mathcal{D}_{\Psi}} \Rightarrow T = \tilde{O}\left(\left(\frac{\mathcal{D}_{\Psi}\sqrt{d}a_qM_2}{\varepsilon}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right).$

В противном случае, когда $\Delta > \frac{\varepsilon^2}{M_2 \sqrt{d} \mathcal{D}_{\Psi}}$, скорость сходимости ухудшается. Как и в случае с Robust SMD, мы не можем добиться точности меньше, чем $\sqrt{M_2 \sqrt{d} \Delta \mathcal{D}_{\Psi}}$. Скорость сходимости к этой границе определяется выражением $T = \tilde{O}\left(\left(\frac{M_2 \mathcal{D}_{\Psi} da_q \Delta}{\varepsilon^2}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right)$, что вдвое хуже, чем $\tilde{O}\left(\left(\frac{\mathcal{D}_{\Psi} \sqrt{d} a_q M_2}{\varepsilon}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right)$.

Рекомендации по выбору Ψ_p . В Алгоритме 2 мы можем свободно выбирать $p \in [1,2]$ и Ψ_p , которые в зависимости от выпуклого компакта \mathcal{X} изменят \mathcal{D}_{Ψ} , R_0 , a_q . Основная задача состоит в одновременном уменьшении a_q , \mathcal{D}_{Ψ} , что позволит нам увеличить максимальный шум Δ и быстрее сходиться без изменения скорости в соответствии с (4.8).

Далее мы обсудим некоторые стандартные множества \mathcal{X} и проксфункции Ψ_p , взятые из [16]. Два главных режима даны ниже

1. Ball setup:

$$p = 2, \Psi_p(x) = \frac{1}{2} ||x||_2^2,$$
 (4.11)

2. Entropy setup:

$$p = 1, \Psi_p(x) = (1 + \gamma) \sum_{i=1}^{d} (x_i + \gamma/d) \log(x_i + \gamma/d), \gamma > 0. \quad (4.12)$$

Мы обозначаем единичный шар через $B^p = \{x \in \mathbb{R}^d : \|x\|_p \le 1\}$ и стандартный симплекс через $\Delta_d^+ = \{x \in \mathbb{R}^d : x \ge 0, \sum_i x_i = 1\}$. По Лемме 2.0.2 константа $a_q = d^{\frac{1}{q} - \frac{1}{2}} \min\{\sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q - 1}\}$. В следующих таблицах собрана сложность $T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}$ и максимально допустимый уровень шума Δ с точностью до $O\left(\log \frac{1}{\delta}\right)$ для каждого режима (строка) и множества (столбец).

Из этих таблиц видно, что для $\mathcal{X} = \Delta_d^+$ или B^1 Entropy setup предпочтительнее, а Ball setup допускает уровень шума Δ до $\sqrt{\ln d}$ раз больше. Между тем, для $\mathcal{X} = B^2$ или B^∞ Ball setup лучше с точки зрения скорости сходимости и устойчивости.

Таблица 4.1: $T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}$ с точностью $O\left(\log \frac{1}{\delta}\right)$ для Алгоритма 2

	Δ_d^+	B^1	B^2	B^{∞}
Ball	$\sqrt{d}M_2/\varepsilon$	$\sqrt{d}M_2/\varepsilon$	$\sqrt{d}M_2/\varepsilon$	dM_2/ε
Entropy	$\ln dM_2/\varepsilon$	$\ln dM_2/\varepsilon$	$\sqrt{d} \ln dM_2/\varepsilon$	$d \ln dM_2/\varepsilon$

Таблица 4.2: Максимально допустимый уровень шума Δ с точностью до $O\left(1\right)$ для Алгоритма 2

	Δ_d^+	B^1	B^2	B^{∞}
Ball	$\varepsilon^2/(\sqrt{d}M_2)$	$\varepsilon^2/(\sqrt{d}M_2)$	$\varepsilon^2/(\sqrt{d}M_2)$	$\varepsilon^2/(dM_2)$
Entropy	$\varepsilon^2/(\sqrt{d\ln d}M_2)$	$\varepsilon^2/(\sqrt{d\ln d}M_2)$	$\varepsilon^2/(d\sqrt{\ln d}M_2)$	$\varepsilon^2/(\sqrt{d^3 \ln d} M_2)$

Оптимальность оценки в терминах d. В гладком случае для того, чтобы оценить градиент функции, достаточно использовать d+1 значений функции (см., например, [19]). Для стохастических методов первого порядка, оптимальное количество вызовов оракула первого порядка пропорщионально $\varepsilon^{-\frac{1+\kappa}{\kappa}}$, поэтому для методов нулевого порядка можно ожидать $d\varepsilon^{-\frac{1+\kappa}{\kappa}}$. В этой работе мы получаем оценку $\left(\sqrt{d}/\varepsilon\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}$, которая совпадает только при $\kappa=1$.

Оптимальна ли эта оценка?

Для гладких задач стохастической выпуклой оптимизации с (d+1)-точечным оракулом нулевого порядка ответ отрицательный, и оптимальная оценка количества значений функции равна $\sim d \varepsilon^{-\frac{1+\kappa}{\kappa}}$.

Сравнение Алгоритма с Клиппингом и Алгоритма с устойчивым

SMD. Хотя обе теоремы о сходимости 3.0.1 и 4.0.2, 4.0.3 для алгоритмов 1, 2 соответственно дают одинаковые оценки, Алгоритм 2 гораздо более гибкий за счет выбора прокс-функций Ψ_p и возможности эффективной работы с разными множествами. Кроме того, алгоритм 2 гарантирует сходимость с высокой вероятностью. Однако на практике его сходимость резко зависит от константы клиппирования c, которую необходимо тщательно выбирать, а также от размера шага ν и константы сглаживания τ .

Глава 5

Безградиентный Алгоритм с Рестартами

5.0.1 Алгоритм и Теорема Сходимости

В этой главе предполагается, что целевая функция удовлетворяет условию острого минимума или r-growth из работы [20]. В этом случае алгоритмы оптимизации можно ускорить с помощью техники рестартов из работы [21].

Предположение 4. Фукнуция f удовлетворяет условию r-growth, если существует $r \ge 1$ и $\mu_r \ge 0$ такие, что для любых x

$$\frac{\mu_r}{2} \|x - x^*\|_p^r \le f(x) - f(x^*),$$

 $\epsilon \partial e \ x^*$ – решение проблемы.

В частности, условие μ -сильной выпуклости по ℓ_p -норме является условие 2-growth. Заметим, что техника рестартов работает, если Δ достаточно мала, чтобы сохранить оптимальность алгоритмов 1 и 2. Общая схема алгоритма с рестартами представлена ниже.

Algorithm 3 Zeroth-Order Restart Algorithm

- 1: **procedure** ZEROTH-ORDER RESTART (Алгоритм \mathcal{A} , количество рестартов N, последовательность количества итераций $\{T_k\}_{k=1}^N$, последовательность констант сглаживания $\{\tau_k\}_{k=1}^N$, последовательность размеров шагов $\{\nu_k\}_{k=1}^N$, последовательность констант клиппирования $\{c_k\}_{k=1}^N$ (при необходимости), прокс-функция Ψ_p)
- 2: Установить $x_0 \leftarrow \arg\min_{x \in \mathcal{X}} \Psi_p(x)$ или выбрать случайно
- 3: **for** k = 0, 1, ..., N **do**
- 4: Установить параметры $\nu_k, (c_k), \Psi_p, \tau_k$ Алгоритма $\mathcal A$
- 5: Вычислить T_k итераций Алгоритма \mathcal{A} с начальной точкой x_0 и получить на выходе x_{final}
- 6: $x_0 \leftarrow x_{\text{final}}$
- 7: end for
- 8: **return** x_{final}
- 9: end procedure

Соответствующие теоремы, обобщающие полученные выше результаты для алгоритмов 1, 2, состоят в следующем. Мы используем обозначение $\tilde{O}(\cdot)$ ниже, чтобы скрыть полиномиальные множители $\log d$.

Теорема 5.0.1. Пусть функция f удовлетворяет Предположениям 1, 2. Также $\varepsilon > 0$ является зафиксированной точностью и r-growth Предположение 4 верно c $r \geq \frac{1+\kappa}{\kappa}$.

Посчитаем
$$R_0 \stackrel{def}{=} \sup_{x,y \in \mathcal{X}} \left(\frac{1+\kappa}{\kappa} D_{\Psi_p}(x,y) \right)^{\frac{\kappa}{1+\kappa}} u R_k = R^0/2^k.$$

Установим количество рестартов $N = \tilde{O}\left(\frac{1}{r}\log_2\left(\frac{\mu_rR_0^r}{2\varepsilon}\right)\right)$, последовательность количества итераций $\{T_k\}_{k=1}^N = \left\{\tilde{O}\left(\left[\frac{\sigma_q2^{(1+r)}}{\mu_rR_k^{r-1}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right)\right\}_{k=1}^N$, последовательность констант сглаживания $\{\tau_k\}_{k=1}^N = \left\{\frac{\sigma_qR_k}{M_2T_k^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right\}_{k=1}^N$ и последовательность размера шагов $\{\nu_k\}_{k=1}^N = \left\{\frac{R_k^{1/\kappa}}{\sigma_q}T_k^{-\frac{1}{1+\kappa}}\right\}_{k=1}^N$, где σ_q получено в Лемме 2.0.2. Наконец, пусть выполняется Предположение 3 с

$$\Delta_k = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^2 R_0^{(2r-1)}}{M_2 \sqrt{d}} \frac{1}{2^{k(2r-1)}}\right), \quad 1 \le k \le N.$$

Eсли x_{final} является результатом работы Алгоритма 3 с базовым Алго-

ритмом с Устойчивым SMD 1 как \mathcal{A} и с указанными выше параметрами, то

$$\mathbb{E}[f(x_{\text{final}})] - f(x^*) \le \varepsilon,$$

а общее количество итераций

$$T = \tilde{O}\left(\left[\frac{a_q M_2 \sqrt{d}}{\mu_r^{1/r}} \cdot \frac{1}{\varepsilon^{\frac{(r-1)}{r}}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right), \quad a_q \stackrel{def}{=} d^{\frac{1}{q} - \frac{1}{2}} \min\{\sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q - 1}\}.$$

 Π ри этом на последнем рестарте Δ должно быть

$$\Delta_N = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^{1/r}}{M_2\sqrt{d}}\varepsilon^{(2-1/r)}\right).$$

Теорема 5.0.2. 1 Пусть функция f удовлетворяет Предположениям 1, 2. Также $\varepsilon > 0$ является зафиксированной точностью u r-growth Предположение 4 верно c $r \geq 2$ для оценки по мат. ожиданию или $r \geq 1$ для оценки c высокой вероятностью. Посчитаем $R_0 \stackrel{\text{def}}{=} \sup_{x,y \in \mathcal{X}} \left(2D_{\Psi_p}(x,y) \right)^{\frac{1}{2}}$ u $R_k = R^0/2^k$. Установим количество рестартов $N = \tilde{O}\left(\frac{1}{r}\log_2\left(\frac{\mu_r R_0^r}{2\varepsilon}\right)\right)$, последовательность количества итераций $\{T_k\}_{k=1}^N = \left\{\tilde{O}\left(\left[\frac{\sigma_q 2^{(1+r)}}{\mu_r R_k^{r-1}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right)\right\}_{k=1}^N$, последовательность констант сглаживания $\{\tau_k\}_{k=1}^N = \left\{\frac{\sigma_q R_k}{M_2 T_k^{1+\kappa}}\right\}_{k=1}^N$, последовательность констант клиппирования $\{c_k\}_{k=1}^N = \left\{T_k^{\frac{1}{(1+\kappa)}}\sigma_q\right\}_{k=1}^N$ u последовательность размера шагов $\{\nu_k\}_{k=1}^N = \left\{\frac{R_k}{c_k}\right\}_{k=1}^N$, где σ_q получено в Лемме 2.0.2. Наконец, пусть выполняется Предположение 3 c

$$\Delta_k = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^2 R_0^{(2r-1)}}{M_2 \sqrt{d}} \frac{1}{2^{k(2r-1)}}\right), \quad 1 \le k \le N.$$

 $^{^1}$ В этой теореме $\tilde{O}(\cdot)$ обозначает множитель $\log d$ для оценки по мат.ожиданию и множители $\log d, \log \frac{1}{\delta}$ для оценки с высокой вероятностью. Более явные формулы приведены в полном доказательстве.

Eсли x_{final} является результатом работы Алгоритма 3 с базовым Алгоритмом с Клиппингом 2 как \mathcal{A} и с указанными выше параметрами, то

$$\mathbb{E}[f(x_{\text{final}})] - f(x^*) \le \varepsilon,$$

или с вероятностью не менее $1-\delta$

$$f(x_{\text{final}}) - f(x^*) \le \varepsilon.$$

Общее число итераций равно

$$T = \tilde{O}\left(\left[\frac{a_q M_2 \sqrt{d}}{\mu_r^{1/r}} \cdot \frac{1}{\varepsilon^{\frac{(r-1)}{r}}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right), \quad a_q \stackrel{def}{=} d^{\frac{1}{q} - \frac{1}{2}} \min\{\sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q - 1}\},$$

a на последнем рестарте Δ равен

$$\Delta_N = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^{1/r}}{M_2\sqrt{d}}\varepsilon^{(2-1/r)}\right).$$

5.0.2 Обсуждение

Максимальный уровень допустимого враждебного шума. В отличие от Алгоритмов с Клиппингом или Устойчивым SMD, Алгоритм с Рестартами и Предположение r-growth гарантируют более высокий максимальный порог для Δ , а именно,

Алгоритм 1 или 2:
$$\Delta = \frac{\varepsilon^2}{M_2 \sqrt{d} \mathcal{D}_{\Psi}},$$
 Алгоритм3:
$$\Delta = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^{1/r}}{M_2 \sqrt{d}} \varepsilon^{(2-1/r)}\right).$$

Более того, этот порог не зависит от множества \mathcal{X} , а фактор $\frac{1}{\sqrt{d}}$ является наилучшим. Кроме того, вначале Δ_k может быть намного больше и начи-

нает уменьшаться как $\Delta_k = \frac{\Delta_1}{2^{k(2r-1)}}$ только при последующих перезапусках для достижения необходимой точность.

Отметим также, что чем меньше r, тем выше порог.

Зависимость от q,d,ε Опять же, в отличие от Алгоритмов с Клиппингом или Устойчивым SMD, Алгоритм с Рестартами и Предположение r-growth гарантируют лучшую оракульную сложность в зависимости от ε . Ниже мы приводим оценки ожиданий

Алгоритм 1 или 2:
$$T = \left[\frac{\mathcal{D}_{\Psi}\sqrt{d}a_q M_2}{\varepsilon}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}},$$

Алгоритм 3 :
$$T = \tilde{O}\left(\left[\frac{a_q M_2 \sqrt{d}}{\mu_r^{1/r}} \cdot \frac{1}{\varepsilon^{\frac{(r-1)}{r}}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right).$$

Кроме того, в Алгоритме с Рестартами общее количество итераций зависит только от a_q , а максимальный порог Δ вообще не зависит от q, \mathcal{X} . Таким образом, имеет смысл использовать Entropy setup, определенную в (4.12), с базовым Алгоритмом с Клиппингом, чтобы снизить a_q и оставить только фактор $\log d$ в оценке T.

Глава 6

Заключение

Для d-мерной безградиентоной оптимизации с двухточечным оракулом и тяжелыми хвостами мы предлагаем алгоритмы на основе клиппирования и на основе устойчивого стохастического зеркального спуска. Алгоритм на основе клиппирования имеет оракульную сложность пропорциональную $\left(\sqrt{d}/\varepsilon\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}$ в терминах высокой вероятности и мат. ожидания. Он также имеет максимально допустимый уровень враждебного шума $\lesssim \varepsilon^2/\sqrt{d}$.

Кроме того, мы обобщаем эти результаты на задачи с функцией, удовлетворяющей условию r-growth, к которым относятся сильно выпуклые задачи и задачи с острым минимумом. Мы используем технику рестартов для алгоритма на основе клиппирования, описанного выше. В этом случае мы получаем оракульную сложность $\sim \left(\sqrt{d}/\varepsilon^{\frac{(r-1)}{r}}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}$ в терминах высокой вероятности и мат. ожидания, а также максимально допустимый уровень враждебного шума $\lesssim \varepsilon^{(2-1/r)}/\sqrt{d}$.

Мы считаем, что скорость сходимости может быть улучшена с помощью следующих возможных модификаций:

1. Использовать другую стратегию семплирования для оценки g_k , а именно равномерное семплирование с единичной ℓ_1 -сферы $\{\mathbf{e}: \|\mathbf{e}\|_1 = 1\}$, см., например, [22], [23].

2. Использовать другие предположения на враждебный шум, а именно предположение о липшицевой непрерывности

$$|\delta(\mathbf{x}_1) - \delta(\mathbf{x}_2)| \le M ||x_1 - x_2||_2, \quad \forall x_1, x_2 \in \mathcal{X}$$

см., например, [9].

3. Использовать адаптивные стратегии и эвристические методы для выбора входных параметров алгоритма, таких как размер шага ν , константа сглаживания τ и т.д. На практике эти константы трудно оценить.

Литература

- [1] Spall, James C. Introduction to stochastic search and optimization: estimation, simulation, and control / James C Spall. Chichester: John Wiley & Sons, 2005.
- [2] Conn, Andrew R. Introduction to derivative-free optimization / Andrew R Conn, Katya Scheinberg, Luis N Vicente. Montreal: SIAM, 2009.
- [3] Optimal rates for zero-order convex optimization: The power of two function evaluations / John C Duchi, Michael I Jordan, Martin J Wainwright, Andre Wibisono // IEEE Transactions on Information Theory. 2015. Vol. 61, no. 5. Pp. 2788–2806.
- [4] Gradient-free proximal methods with inexact oracle for convex stochastic nonsmooth optimization problems on the simplex / Alexander V Gasnikov, Anastasia A Lagunovskaya, Ilnura N Usmanova, Fedor A Fedorenko // Automation and Remote Control. — 2016. — Vol. 77. — Pp. 2018–2034.
- [5] Nesterov, Yurii. Random gradient-free minimization of convex functions / Yurii Nesterov, Vladimir Spokoiny // Foundations of Computational Mathematics. — 2017. — Vol. 17. — Pp. 527–566.
- [6] Stochastic online optimization. Single-point and multi-point non-linear multi-armed bandits. Convex and strongly-convex case / Alexander V Gasnikov, Ekaterina A Krymova, Anastasia A Lagunovskaya

Литература Литература

et al. // Automation and remote control. — 2017. — Vol. 78. — Pp. 224—234.

- [7] Shamir, Ohad. An optimal algorithm for bandit and zero-order convex optimization with two-point feedback / Ohad Shamir // The Journal of Machine Learning Research. 2017. Vol. 18, no. 1. Pp. 1703–1713.
- [8] Bayandina, Anastasia Sergeevna. Gradient-free two-point methods for solving stochastic nonsmooth convex optimization problems with small non-random noises / Anastasia Sergeevna Bayandina, Alexander V Gasnikov, Anastasia A Lagunovskaya // Automation and Remote Control. 2018. Vol. 79. Pp. 1399—1408.
- [9] Gradient-Free Optimization for Non-Smooth Minimax Problems with Maximum Value of Adversarial Noise / Darina Dvinskikh, Vladislav Tominin, Yaroslav Tominin, Alexander Gasnikov // arXiv preprint arXiv:2202.06114. 2022.
- [10] Algorithms of robust stochastic optimization based on mirror descent method / Alexander V Nazin, Arkadi S Nemirovsky, Alexandre B Tsybakov, Anatoli B Juditsky // Automation and Remote Control. — 2019. — Vol. 80. — Pp. 1607–1627.
- [11] From low probability to high confidence in stochastic convex optimization / Damek Davis, Dmitriy Drusvyatskiy, Lin Xiao, Junyu Zhang // The Journal of Machine Learning Research. 2021. Vol. 22, no. 1. Pp. 2237—2274.
- [12] Near-optimal high probability complexity bounds for non-smooth stochastic optimization with heavy-tailed noise / Eduard Gorbunov, Marina Danilova, Innokentiy Shibaev et al. // arXiv preprint arXiv:2106.05958. 2021.

Литература

[13] Mirror descent strikes again: Optimal stochastic convex optimization under infinite noise variance / Nuri Mert Vural, Lu Yu, Krishna Balasubramanian et al. // Conference on Learning Theory / PMLR. — 2022. — Pp. 65–102.

- [14] The power of first-order smooth optimization for black-box non-smooth problems / Alexander Gasnikov, Anton Novitskii, Vasilii Novitskii et al. // arXiv preprint arXiv:2201.12289. 2022.
- [15] Nemirovskij, Arkadij Semenovič. Problem complexity and method efficiency in optimization / Arkadij Semenovič Nemirovskij, David Borisovich Yudin. — 1983.
- [16] Ben-Tal, Aharon. Lectures on modern convex optimization: analysis, algorithms, and engineering applications / Aharon Ben-Tal, Arkadi Nemirovski. — Philadelphia: SIAM, 2001.
- [17] Nemirovsky, AS. Problem complexity and optimization method efficiency / AS Nemirovsky, DB Yudin // M.: Nauka. 1979.
- [18] Why are adaptive methods good for attention models? / Jingzhao Zhang, Sai Praneeth Karimireddy, Andreas Veit et al. // Advances in Neural Information Processing Systems. 2020. Vol. 33. Pp. 15383–15393.
- [19] Randomized gradient-free methods in convex optimization / Alexander Gasnikov, Darina Dvinskikh, Pavel Dvurechensky et al. // arXiv preprint arXiv:2211.13566. 2022.
- [20] Shapiro, Alexander. Lectures on stochastic programming: modeling and theory / Alexander Shapiro, Darinka Dentcheva, Andrzej Ruszczynski. — Philadelphia: SIAM, 2021.

Литература Литература

[21] Juditsky, Anatoli. Deterministic and stochastic primal-dual subgradient algorithms for uniformly convex minimization / Anatoli Juditsky, Yuri Nesterov // Stochastic Systems. — 2014. — Vol. 4, no. 1. — Pp. 44–80.

- [22] A gradient estimator via L1-randomization for online zero-order optimization with two point feedback / Arya Akhavan, Evgenii Chzhen, Massimiliano Pontil, Alexandre B Tsybakov // arXiv preprint arXiv:2205.13910. 2022.
- [23] Gradient-Free Federated Learning Methods with l_1 and l_2 -Randomization for Non-Smooth Convex Stochastic Optimization Problems / Aleksandr Lobanov, Belal Alashqar, Darina Dvinskikh, Alexander Gasnikov // $arXiv\ preprint\ arXiv:2211.10783.-2022.$
- [24] Beznosikov, Aleksandr. Gradient-free methods with inexact oracle for convex-concave stochastic saddle-point problem / Aleksandr Beznosikov, Abdurakhmon Sadiev, Alexander Gasnikov // Mathematical Optimization Theory and Operations Research: 19th International Conference, MOTOR 2020, Novosibirsk, Russia, July 6–10, 2020, Revised Selected Papers 19 / Springer. — 2020. — Pp. 105–119.
- [25] Gorbunov, Eduard A. Stochastic Optimization with Heavy-Tailed Noise via Accelerated Gradient Clipping / Eduard A. Gorbunov, Marina Danilova, Alexander V. Gasnikov // ArXiv.-2020.- Vol. abs/2005.10785.
- [26] High-Probability Bounds for Stochastic Optimization and Variational Inequalities: the Case of Unbounded Variance / Abdurakhmon Sadiev, Marina Danilova, Eduard Gorbunov et al. // arXiv preprint arXiv:2302.00999. — 2023.

Литература

[27] High Probability Convergence of Clipped-SGD Under Heavy-tailed Noise / Ta Duy Nguyen, Thien Hang Nguyen, Alina Ene, Huy Le Nguyen // arXiv preprint arXiv:2302.05437. — 2023.

- [28] Liu, Zijian. Stochastic Nonsmooth Convex Optimization with Heavy-Tailed Noises / Zijian Liu, Zhengyuan Zhou // arXiv preprint arXiv:2303.12277. 2023.
- [29] Gorbunov, EA. On the Upper Bound for the Expectation of the Norm of a Vector Uniformly Distributed on the Sphere and the Phenomenon of Concentration of Uniform Measure on the Sphere. / EA Gorbunov, Evgeniya Alekseevna Vorontsova, Alexander Vladimirovich Gasnikov // Mathematical Notes. 2019. Vol. 106.
- [30] Ledoux, Michel. The Concentration of Measure Phenomenon. Ed. by Peter Landweber et al. Vol. 89 / Michel Ledoux // Mathematical Surveys and Monographs. Providence, Rhode Island: American Mathematical Society. — 2005. — P. 181.
- [31] Optimal mean estimation without a variance / Yeshwanth Cherapanamjeri, Nilesh Tripuraneni, Peter Bartlett, Michael Jordan // Conference on Learning Theory / PMLR. 2022. Pp. 356–357.
- [32] Nguyen, Ta Duy. Improved Convergence in High Probability of Clipped Gradient Methods with Heavy Tails / Ta Duy Nguyen, Alina Ene, Huy L Nguyen // arXiv preprint arXiv:2304.01119. 2023.
- [33] Zhang, Jiujia. Parameter-free Regret in High Probability with Heavy Tails / Jiujia Zhang, Ashok Cutkosky // arXiv preprint arXiv:2210.14355. — 2022.
- [34] Gasnikov, Alexander Vladimirovich. Universal method for stochastic composite optimization problems / Alexander Vladimirovich Gasnikov,

Yu E Nesterov // Computational Mathematics and Mathematical Physics.
2018. — Vol. 58. — Pp. 48–64.

[35] Lan, Guanghui. Validation analysis of mirror descent stochastic approximation method / Guanghui Lan, Arkadi Nemirovski, Alexander Shapiro // Mathematical programming. — 2012. — Vol. 134, no. 2. — Pp. 425–458.

Приложение

6.1 Доказательства лемм

6.1.1 Общие результаты

Лемма 6.1.1. 1. Для любых $x,y \in \mathbb{R}^{d'}$ и $\kappa \in (0,1]$:

$$||x - y||_q^{1+\kappa} \le 2^{\kappa} ||x||_q^{1+\kappa} + 2^{\kappa} ||y||_q^{1+\kappa}, \tag{6.1}$$

2.

$$\forall x, y \ge 0, \kappa \in [0,1] : (x+y)^{\kappa} \le x^{\kappa} + y^{\kappa}. \tag{6.2}$$

Доказательство. • По неравенству Йенсена для выпуклой функции $\|\cdot\|_q^{1+\kappa}$ с $1+\kappa>1$ мы получаем

$$||x - y||_q^{1+\kappa} = 2^{1+\kappa} ||x/2 - y/2||_q^{1+\kappa} \le 2^{\kappa} ||x||_q^{1+\kappa} + 2^{\kappa} ||y||_q^{1+\kappa}.$$

• Утверждение 9 из работы [13].

Лемма 6.1.2. Из Предположения 2 следует, что f(x) является M_2 Липшецевой на \mathcal{X} .

38

Доказательство. Для всех $x,y \in \mathcal{X}$

$$|f(x) - f(y)| = |\mathbb{E}_{\xi}[f(x,\xi) - f(y,\xi)]| \stackrel{\text{нер. Йенсена}}{\leq} \mathbb{E}_{\xi}[|f(x,\xi) - f(y,\xi)|]$$

$$\leq \mathbb{E}_{\xi}[M_2]||x - y||_2 \stackrel{\text{нер. Йенсена}}{\leq} \mathbb{E}_{\xi}[M_2^{(1+\kappa)}]^{\frac{1}{1+\kappa}}||x - y||_2$$

$$\leq M_2||x - y||_2. \tag{6.3}$$

6.1.2 Сглаживание

Лемма 6.1.3. Пусть f(x) является M_2 Липшецевой функцией по норме $\|\cdot\|_2$. Если случайный вектор \mathbf{e} равномерно равпределён на Евклидовой сфере и $\kappa \in (0,1]$, тогда

$$\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\left(f(\mathbf{e}) - \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(\mathbf{e})]\right)^{2(1+\kappa)}\right] \le \left(\frac{bM_2^2}{d}\right)^{1+\kappa}, \quad b = \frac{1}{\sqrt{2}}.$$

Доказательство. Стандартный результат концентрации меры на евклидовой единичной сфере подразумевает, что $\forall t>0$

$$Pr(|f(\mathbf{e}) - \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(\mathbf{e})]| > t) \le 2\exp(-b'dt^2/M_2^2), \quad b' = 2$$
 (6.4)

(см. доказательство Предложения 2.10 и Следствия 2.6 из [30]). Из этого

неравенства следует цепочка неравенств ниже

$$\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\left(f(\mathbf{e}) - \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(\mathbf{e})]\right)^{2(1+\kappa)}\right] = \int_{t=0}^{\infty} Pr\left(|f(\mathbf{e}) - \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(\mathbf{e})]|^{2(1+\kappa)} > t\right) dt$$

$$= \int_{t=0}^{\infty} Pr\left(|f(\mathbf{e}) - \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(\mathbf{e})]| > t^{\frac{1}{2(1+\kappa)}}\right) dt$$

$$\leq \int_{t=0}^{\infty} 2\exp\left(-b'dt^{\frac{1}{(1+\kappa)}}/M_2^2\right) dt \leq \left(\frac{bM_2^2}{d}\right)^{1+\kappa}.$$

Следующая лемма дает некоторые полезные сведения о концентрации меры на евклидовой единичной сфере.

Лемма 6.1.4. Для $q \ge 2, \kappa \in (0,1]$

$$\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_q^{2(1+\kappa)} \right] \leq a_q^{2(1+\kappa)} \stackrel{def}{=} d^{\frac{1}{q}-\frac{1}{2}} \min \{ \sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q-1} \}.$$

Эта лемма является обобщением леммы из[29] для $\kappa < 1.$

Доказательство. Воспользуемся Леммой 1 из Теоремы 1 из [29].

1. Пусть e_k является k-ой компонентой вектора ${\bf e}$

$$\mathbb{E}\left[|e_k|^q\right] \le \left(\frac{q-1}{d}\right)^{\frac{q}{2}}, \quad q \ge 2. \tag{6.5}$$

2. Для любых $x \in \mathbb{R}^d$ и $q_1 \ge q_2$

$$||x||_{q_1} \le ||x||_{q_2},\tag{6.6}$$

Тогда

$$\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\|\mathbf{e}\|_q^{2(1+\kappa)}\right] = \mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\left(\left(\sum_{k=1}^d |e_k|^q\right)^2\right)^{\frac{1+\kappa}{q}}\right].$$

С помощью неравенства Йенсена и одинаково распределённых e_k мы получаем

$$\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\left(\left(\sum_{k=1}^{d} |e_k|^q \right)^2 \right)^{\frac{1+\kappa}{q}} \right] \leq \left(\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\left(\sum_{k=1}^{d} |e_k|^q \right)^2 \right] \right)^{\frac{1+\kappa}{q}}.$$

Мы используем тот факт, что $\forall x_k \geq 0, k = \overline{1,d}$

$$d\sum_{k=1}^{d} x_k^2 \ge \left(\sum_{k=1}^{d} x_k\right)^2.$$

Из него следует, что

$$\left(\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\left(\sum_{k=1}^{d}|e_{k}|^{q}\right)^{2}\right]\right)^{\frac{1+\kappa}{q}} \leq \left(d\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\sum_{k=1}^{d}|e_{k}|^{2q}\right]\right)^{\frac{1+\kappa}{q}} = \left(d^{2}\mathbb{E}_{\mathbf{e}}[|e_{k}|^{2q}]\right)^{\frac{1+\kappa}{q}}.$$

Используя (6.5) с 2q, мы продолжаем цепочку предыдущих неравенств

$$(d^2 \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[|e_2|^{2q}])^{\frac{1+\kappa}{q}} \le d^{\frac{2(1+\kappa)}{q}} \left(\frac{2q-1}{d}\right)^{1+\kappa} = \left(d^{\frac{2}{q}-1}(2q-1)\right)^{1+\kappa}.$$

Таким образом, по определению a_q и полученным оценкам заключаем

$$a_q = \sqrt{d^{\frac{2}{q}-1}(2q-1)}.$$

При фиксированном d и большом q можно получить более точную верхнюю оценку. Определим функцию $h_d(q)$ и найдем ее минимум при фиксирован-

HOM d.

$$h_d(q) = \ln\left(\sqrt{d^{\frac{2}{q}-1}(2q-1)}\right) = \left(\frac{1}{q} - \frac{1}{2}\right)\ln(d) + \frac{1}{2}\ln(2q-1),$$
$$\frac{dh_d(q)}{dq} = \frac{-\ln(d)}{q^2} + \frac{1}{2q-1} = 0,$$
$$q^2 - 2\ln(d)q + \ln(d) = 0.$$

Когда $d \geq 3$ точка минимума q_0 лежит в $[2, +\infty)$

$$q_0 = (\ln d) \left(1 + \sqrt{1 - \frac{1}{\ln d}} \right), \quad \ln d \le q_0 \le 2 \ln d.$$

Когда $q \ge q_0$ мы получаем из (6.6)

$$a_{q} < a_{q_{0}} = \sqrt{d^{\frac{2}{q_{0}}-1}(2q_{0}-1)} \le d^{\frac{1}{\ln d}-\frac{1}{2}}\sqrt{4\ln d - 1}$$
$$= \frac{e}{\sqrt{d}}\sqrt{4\ln d - 1} \le d^{\frac{1}{q}-\frac{1}{2}}\sqrt{32\ln d - 8},$$

Следовательно, финальная оценка имеет вид

$$a_q = d^{\frac{1}{q} - \frac{1}{2}} \min\{\sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q - 1}\}.$$

Лемма 6.1.5. Для случайного вектора \mathbf{e} равномерно распределённого на евклидовой сфере $\{\mathbf{e} \in \mathbb{R}^d : \|\mathbf{e}\|_2 = 1\}$ и для любого $r \in \mathbb{R}^d$, мы имеем

$$\mathbb{E}_{\mathbf{e}}[|\langle \mathbf{e}, r \rangle|] \le \frac{\|r\|_2}{\sqrt{d}}.$$

Лемма 6.1.6. Пусть $g(x, \xi, \mathbf{e})$ определён в (2.4) и $\hat{f}_{\tau}(x)$ определена в (2.1).

Тогда при Предположении 3 верно следующее неравенство

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\langle g(x,\xi,\mathbf{e}),r\rangle] \ge \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x),r\rangle - \frac{d\Delta}{\tau} \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[|\langle \mathbf{e},r\rangle|]$$

для любых $r \in \mathbb{R}^d$.

Доказательство. Напомним определение (2.4) оценки градиента g

$$g(x,\xi,\mathbf{e}) = \frac{d}{2\tau}(f(x+\tau\mathbf{e},\xi) + \delta(x+\tau\mathbf{e}) - f(x-\tau\mathbf{e},\xi) - \delta(x-\tau\mathbf{e}))\mathbf{e}.$$

Тогда, умножив g на произвольный вектор r и взяв полное мат. ожидание с обеих сторон, мы получим

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\langle g(x,\xi,\mathbf{e}),r\rangle] = \frac{d}{2\tau}\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\langle (f(x+\tau\mathbf{e},\xi)-f(x-\tau\mathbf{e},\xi))\mathbf{e},r\rangle] + \frac{d}{2\tau}\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\langle (\delta(x+\tau\mathbf{e})-\delta(x-\tau\mathbf{e}))\mathbf{e},r\rangle].$$

Для первого слагаемого мы используем тот факт, что ${\bf e}$ распределен симметрично

$$\frac{d}{2\tau} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\langle (f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - f(x-\tau\mathbf{e},\xi))\mathbf{e}, r \rangle] = \frac{d}{\tau} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\langle f(x+\tau\mathbf{e},\xi)\mathbf{e}, r \rangle]
= \frac{d}{\tau} \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[\langle \mathbb{E}_{\xi}[f(x+\tau\mathbf{e},\xi)]\mathbf{e}, r \rangle] = \frac{d}{\tau} \langle \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(x+\tau\mathbf{e})\mathbf{e}], r \rangle.$$
(6.7)

Используя Лемму 2.0.1 в (6.7), мы берём полное мат.ожидание

$$\frac{d}{\tau} \langle \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(x+\tau \mathbf{e})\mathbf{e}], r \rangle = \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x), r \rangle.$$

Во торой слагаемом мы применяем Предположение 3

$$\frac{d}{2\tau} \mathbb{E}_{\xi, \mathbf{e}}[\langle (\delta(x + \tau \mathbf{e}) - \delta(x - \tau \mathbf{e}))\mathbf{e}, r \rangle] \ge -\frac{d\Delta}{\tau} \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[|\langle \mathbf{e}, r \rangle|].$$

Складывая два слагаемых вместе, мы получаем нужный результат.

Лемма 6.1.7. При Предположениях 1, 2 и 3, для $q \in [1, +\infty)$, мы имеем

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_q^{1+\kappa}] \le 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2\right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau}\right)^{1+\kappa} = \sigma_q^{1+\kappa},$$

$$e\partial e \ a_q \stackrel{def}{=} d^{\frac{1}{q} - \frac{1}{2}} \min\{\sqrt{32 \ln d - 8}, \sqrt{2q - 1}\}.$$

 $\ensuremath{\mathcal{A}}$ оказательство. По определению (2.4) оценки градиента g получаем следующую цепочку неравенств

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_{q}^{1+\kappa}] = \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}\left[\left\|\frac{d}{2\tau}(\phi(x+\tau\mathbf{e},\xi)-\phi(x-\tau\mathbf{e},\xi))\mathbf{e}\right\|_{q}^{1+\kappa}\right]$$

$$\stackrel{(6.1)}{\leq} 2^{\kappa} \left(\frac{d}{2\tau}\right)^{1+\kappa} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}\left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa}|f(x+\tau\mathbf{e},\xi)-f(x-\tau\mathbf{e},\xi)|^{1+\kappa}\right]$$

$$+ 2^{\kappa} \left(\frac{d}{2\tau}\right)^{1+\kappa} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}\left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa}|\delta(x+\tau\mathbf{e})-\delta(x-\tau\mathbf{e})|^{1+\kappa}\right].$$
(6.8)

Сначала разберемся со слагаемым (6.8). Добавляя $\pm \alpha(\xi)$ для любого $\alpha(\xi)$ в (6.8), получаем

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} |f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - f(x-\tau\mathbf{e},\xi)|^{1+\kappa} \right]
\leq \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} |(f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - \alpha) - (f(x-\tau\mathbf{e},\xi) - \alpha)|^{1+\kappa} \right]
\stackrel{(6.1)}{\leq} 2^{\kappa} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} |f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - \alpha|^{1+\kappa} \right]
+ 2^{\kappa} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} |f(x-\tau\mathbf{e},\xi) - \alpha|^{1+\kappa} \right].$$
(6.10)

Мы учитываем, что распределение е симметрично,

$$(6.10) \le 2^{\kappa+1} \mathbb{E}_{\xi, \mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{a}^{1+\kappa} |f(x+\tau \mathbf{e}, \xi) - \alpha|^{1+\kappa} \right]. \tag{6.11}$$

Пусть $\alpha(\xi) = \mathbb{E}_{\mathbf{e}}[f(x+\tau\mathbf{e},\xi)]$, тогда из-за неравенства Коши-Буняковского и свойств условного ожидания, получаем

$$(6.11) \leq 2^{\kappa+1} \mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} | f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - \alpha|^{1+\kappa} \right]$$

$$= 2^{\kappa+1} \mathbb{E}_{\xi} \left[\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} | f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - \alpha|^{1+\kappa} \right] \right]$$

$$\leq 2^{\kappa+1} \sqrt{\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{2(1+\kappa)} \right]} \cdot$$

$$\cdot \mathbb{E}_{\xi} \left[\sqrt{\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[|f(x+\tau\mathbf{e},\xi) - \mathbb{E}_{\mathbf{e}} [f(x+\tau\mathbf{e},\xi)]|^{2(1+\kappa)} \right]} \right]. \quad (6.12)$$

Далее мы используем неравенство $\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\|\mathbf{e}\|_q^{2(1+\kappa)}\right] \leq a_q^{2(1+\kappa)}$ и Лемму 6.1.3 для функции $f(x+\tau\mathbf{e},\xi)$ с фиксированным ξ и константой Липшеца $M_2(\xi)\tau$,

$$(6.12) \leq 2^{\kappa+1} a_q^{1+\kappa} \mathbb{E}_{\xi} \left[\sqrt{\left(\frac{2^{-1/2} \tau^2 M_2^2(\xi)}{d} \right)^{1+\kappa}} \right]$$

$$= 2^{\kappa+1} a_q^{1+\kappa} \left(\frac{\tau^2 2^{-1/2}}{d} \right)^{(1+\kappa)/2} \mathbb{E}_{\xi} \left[M_2^{1+\kappa}(\xi) \right]$$

$$\leq 2^{\kappa+1} \left(\sqrt{\frac{2^{-1/2}}{d}} a_q M_2 \tau \right)^{1+\kappa} . \tag{6.13}$$

Далее мы разребёмся со слагаемым (6.9). Мы применим неравенство Коши-Буняковского, Предположение 3 об ограничении шума и неравенство $\mathbb{E}_{\mathbf{e}}\left[\|\mathbf{e}\|_q^{2(1+\kappa)}\right] \leq a_q^{2(1+\kappa)}$, которое следует из определения a_q . В итоге мы получим

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{1+\kappa} |\delta(x+\tau\mathbf{e}) - \delta(x-\tau\mathbf{e})|^{1+\kappa} \right]
\leq \sqrt{\mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[\|\mathbf{e}\|_{q}^{2(1+\kappa)} \right] \mathbb{E}_{\mathbf{e}} \left[|\delta(x+\tau\mathbf{e}) - \delta(x-\tau\mathbf{e})|^{2(1+\kappa)} \right]}
\leq a_{q}^{1+\kappa} 2^{1+\kappa} \Delta^{1+\kappa} = (2a_{q}\Delta)^{1+\kappa}.$$
(6.14)

Сложив (6.13) и(6.14), мы доказываем финальное неравенство

$$\mathbb{E}_{\xi,\mathbf{e}}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_{q}^{1+\kappa}] \leq \frac{1}{2} \left(\frac{d}{\tau}\right)^{1+\kappa} \left(2^{1+\kappa} \left(\sqrt{\frac{2^{-1/2}}{d}} a_{q} \tau M_{2}\right)^{1+\kappa} + (2a_{q} \Delta)^{1+\kappa}\right) = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_{q} M_{2}\right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_{q} \Delta}{\tau}\right)^{1+\kappa}.$$

6.2 Доказательство сходимости по мат. ожиданию Алгоритма с Устойчивым SMD

Теорема 6.2.1. Пусть функция f, удовлетворяющая Предположениям 1, 2, 3, $q \in [1+\kappa,\infty]$, количество итераций T, константа сглаживания $\tau > 0$ заданы заранее. Выберем $(1,\frac{1+\kappa}{\kappa})$ -равномерно выпуклую по ℓ_p -норме прокс-функцию $\Psi_p(x)$ (K примеру, $\Psi_p(x) = K_q^{1/\kappa} \phi_p(x)$, где K_q , ϕ_p определены g (2.6) g (2.7) соответственно). Установим размер шага равный g (3.6) g (3.7) соответственно). Установим размер шага равный g (3.6) g (3.7) соответственно) и диаметром компакта g (3.8) g (4.8) g (4.8) g (5.9) g (6.9) g (7.9) g (7.9) g (8.9) g

1. Тогда имеем следующую оценку

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},\tag{6.15}$$

$$r\partial e \ \sigma_q^{1+\kappa} = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right)^{1+\kappa}.$$

2. К тому же, с оптимальным
$$\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 4R_0 da_q \Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}$$
, имеем

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \leq \sqrt{8M_2\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi}} + \sqrt{\frac{32M_2R_0da_q\Delta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}} + \frac{2\sqrt{d}a_qM_2R_0}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$

$$(6.16)$$

Доказательство. По определению $x_* \in \arg\min_{x \in \mathcal{X}} f(x)$.

Мы используем Теорему Сходимости 2.0.4 для Устойчивого SMD и зафиксируем векторы обновлений $g_k(x_k, \xi_k, \mathbf{e}_k)$

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle g_{k+1}, x_k - x^* \rangle \le \frac{\kappa}{\kappa + 1} \frac{R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{\nu T} + \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \|g_{k+1}\|_q^{1+\kappa}. \tag{6.17}$$

Затем мы берем полное математическое ожидание Е с обеих сторон (6.17)

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\langle g_{k+1}, x_k - x^* \rangle \right] \le \frac{\kappa}{\kappa + 1} \frac{R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{\nu T} + \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\|g_{k+1}\|_q^{1+\kappa} \right]. \quad (6.18)$$

Используя ограниченность $(1+\kappa)$ -го момента оценки градиента из Леммы 6.1.7 для правой части неравенства (6.18), получаем

$$\frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\|g_{k+1}\|_q^{1+\kappa} \right] \le \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \sigma_q^{1+\kappa} \le \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa} \sigma_q^{1+\kappa}. \tag{6.19}$$

Используя условное математическое ожидание и Лемму 6.1.6 для левой части неравенства (6.18), мы оцениваем

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\langle g_{k+1}, x_k - x^* \rangle \right] = \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{|\leq k} [\langle g_{k+1}, x_k - x^* \rangle] \right]$$

$$\geq \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}[\langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle] - \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \frac{d\Delta}{\tau} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{\mathbf{e}_k | \leq k}[|\langle \mathbf{e}_k, x_k - x^* \rangle|]\right]. \quad (6.20)$$

1. Для первого слагаемого (6.20) в силу выпуклости $\hat{f}_{ au}(x)$ получаем

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}[\langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle] \ge \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \left(\mathbb{E}[\hat{f}_{\tau}(x_k)] - \hat{f}_{\tau}(x_*) \right).$$

Затем мы определяем $\overline{x}_T = \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} x_k$ и используем неравенство Йенсена

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \left(\mathbb{E}[\hat{f}_{\tau}(x_k)] - \hat{f}_{\tau}(x_*) \right) \ge \mathbb{E}[\hat{f}_{\tau}(\overline{x}_T)] - \hat{f}_{\tau}(x^*).$$

Наконец, мы применяем свойство аппроксимации $\hat{f}_{ au}(x)$ из Леммы 2.0.1

$$\mathbb{E}[\hat{f}_{\tau}(\overline{x}_T)] - \hat{f}_{\tau}(x^*) \ge \mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) - 2M_2\tau. \tag{6.21}$$

2. Для второго слагаемого (6.20) мы используем свойство концентрации меры из Леммы 6.1.5 и оцениваем

$$-\frac{d\Delta}{T\tau} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}_{\mathbf{e}_{k}|\leq k} [|\langle \mathbf{e}_{k}, x_{k} - x^{*} \rangle|]$$

$$\geq -\frac{d\Delta}{T\tau} \sum_{k=0}^{T-1} \frac{1}{\sqrt{d}} ||x_{k} - x^{*}||_{2}$$

$$\stackrel{p\leq 2}{\geq} -\frac{d\Delta}{T\tau} \sum_{k=0}^{T-1} \frac{1}{\sqrt{d}} ||x_{k} - x^{*}||_{p}.$$
(6.22)

Заметим, что Ψ_p является $\left(1, \frac{1+\kappa}{\kappa}\right)$ -равномерно выпуклой функцией по

p норме. Тогда по определению (2.5) мы оцениваем $\|x_k - x^*\|_p$

$$||x_k - x^*||_p \le \left(\frac{1 + \kappa}{\kappa} D_{\Psi_p}(x_k, x^*)\right)^{\frac{\kappa}{1 + \kappa}} \le \sup_{x, y \in \mathcal{X}} \left(\frac{1 + \kappa}{\kappa} D_{\Psi_{q^*}}(x, y)\right)^{\frac{\kappa}{1 + \kappa}} = \mathcal{D}_{\Psi}$$

Следовательно, после этой оценки мы получаем

$$(6.22) \ge -\frac{d\Delta}{T\tau} \sum_{k=0}^{T-1} \frac{1}{\sqrt{d}} \|x_k - x^*\|_p \ge -\frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi}. \tag{6.23}$$

Далее мы объединяем (6.19), (6.21), (6.23) вместе и получаем итоговую границу

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{\nu T} + \frac{\nu^{\kappa}}{1+\kappa}\sigma_q^{1+\kappa}.$$
 (6.24)

Теперь мы выбираем хорошие параметры Алгоритма, чтобы минимизировать правую часть (6.24). Выбрав оптимальный $\nu = \frac{R_0^{1/\kappa}}{\sigma_q} T^{-\frac{1}{1+\kappa}}$, мы снизим границу

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + 2R_0\sigma_q T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}.$$

Наконец, мы получаем явную оценку σ_q , используя Лемму 6.1.1

$$\sigma_q \le 2 \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right) + 2 \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right),$$

И выбираем оптимальный au

$$\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 4R_0 da_q \Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}.$$

6.3 Доказательство сходимости по мат. ожиданию Алгоритма с Клиппингом

Сначала мы докажем несколько полезных утверждений о свойствах клиппированного вектора градиента. Аналогичное доказательство можно найти в работе [33].

Лемма 6.3.1. Для c>0 и случайного вектора $g=g(x,\xi,\mathbf{e})$ мы определяем $\hat{g}=\frac{g}{\|g\|_q}\min(\|g\|_q,c)$. Тогда имеем

1.

$$\|\hat{g} - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_q \le 2c. \tag{6.25}$$

2. Также если $\mathbb{E}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_q^{1+\kappa}] \le \sigma_q^{1+\kappa}$, то дополнительно верно

(a)
$$\mathbb{E}[\|\hat{g}\|_{q}^{2}] \le \sigma_{q}^{1+\kappa} c^{1-\kappa}, \tag{6.26}$$

(b)
$$\mathbb{E}[\|\hat{g} - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_q^2] \le 4\sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa}, \tag{6.27}$$

(c)
$$\|\mathbb{E}[g] - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_q \le \frac{\sigma_q^{1+\kappa}}{c^{\kappa}}.$$
(6.28)

Доказательство. 1. По неравенству Йенсена для $\|\cdot\|_q$ и определению \hat{g} оцениваем

$$\|\hat{g} - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_{q} \leq \|\hat{g}\|_{q} + \|\mathbb{E}[\hat{g}]\|_{q}$$

$$\leq \left\| \frac{g}{\|g\|_{q}} \min(\|g\|_{q}, c) \right\|_{q} + \mathbb{E}\left[\left\| \frac{g}{\|g\|_{q}} \min(\|g\|_{q}, c) \right\|_{q} \right]$$

$$= \min(\|g\|_{q}, c) + \mathbb{E}[\min(\|g\|_{q}, c)]$$

$$\leq c + c = 2c. \tag{6.29}$$

2. (a) Учитывая $\mathbb{E}[\|g(x,\xi,\mathbf{e})\|_q^{1+\kappa}] \le \sigma_q^{1+\kappa}$ и $\|\hat{g}\|_q \le c$, мы получаем

$$\mathbb{E}[\|\hat{g}\|_{q}^{1+\kappa}\|\hat{g}\|_{q}^{1-\kappa}] \le \sigma_{q}^{1+\kappa}c^{1-\kappa}.$$

(b) По неравенству Йенсена для $\|\cdot\|_q$ получаем

$$\mathbb{E}[\|\hat{g} - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_{q}^{2}] \leq 2\mathbb{E}[\|\hat{g}\|_{q}^{2} + 2\|\mathbb{E}[\hat{g}]\|_{q}^{2}]$$

$$\leq 2\mathbb{E}[\|\hat{g}\|_{q}^{2}] + 2\mathbb{E}[\|\hat{g}\|_{q}^{2}]]$$

$$\leq 2\sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa}c^{1-\kappa} + 2\sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa}c^{1-\kappa}$$

$$\leq 4\sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa}c^{1-\kappa}. \qquad (6.30)$$

(c) В силу выпуклости функции нормы и неравенства Йенсена оцениваем

$$\|\mathbb{E}[g] - \mathbb{E}[\hat{g}]\|_q \le \mathbb{E}[\|g - \hat{g}\|_q] \le \mathbb{E}[\|g\|_q \mathbb{1}_{\{\|g\|_q > c\}}].$$

Окончательный результат следует из

$$||g||_q^{1+\kappa} \mathbb{1}_{\{||g||_q > c\}} \ge ||g||_q c^{\kappa} \mathbb{1}_{\{||g||_q > c\}},$$

т.е.

$$\mathbb{E}\left[\|g\|_{q} \mathbb{1}_{\{\|g\|_{q} > c\}}\right] \le \mathbb{E}\left[\|g\|_{q} \mathbb{1}_{\{\|g\|_{q} > c\}}\right] \le \frac{\sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa}}{c^{\kappa}}.$$
(6.31)

Теорема 6.3.2. Пусть функция f, удовлетворяющая Предположениям 1, 2, 3, $q \in [2,\infty]$, количество итераций T, константа сглаживания $\tau > 0$ заданы заранее. Выберем 1-сильно выпуклую функцию по p-норме проксфункцию $\Psi_p(x)$. Установим размер шага $\nu = \left(\frac{R_0^2}{4T\sigma_q^{1+\kappa}\mathcal{D}_{\Psi}^{1-\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$ с σ_q из Леммы 2.0.2, расстоянием от начальной точки x_0 до решения x^* $R_0^{\frac{1+\kappa}{\kappa}} \stackrel{def}{=}$

 $\frac{1+\kappa}{\kappa}D_{\Psi_p}(x^*,x_0)$ и диаметром компакта $\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\stackrel{def}{=}\frac{1+\kappa}{\kappa}\sup_{x,y\in\mathcal{X}}D_{\Psi_p}(x,y)$. После установим константу клиппирования $c=\frac{2\kappa\mathcal{D}_{\Psi}}{(1-\kappa)\nu}$. Пусть \overline{x}_T результат работы Алгоритма 2 с заданными выше параметрами.

1. Тогда имеем следующую оценку

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},\tag{6.32}$$

$$r\partial e \ \sigma_q^{1+\kappa} = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right)^{1+\kappa}.$$

2. K тому же, c оптимальным $\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 4R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}da_q\Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}$, имеем

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_{T})] - f(x^{*}) \leq \sqrt{8M_{2}\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi}} + \sqrt{\frac{32M_{2}R_{0}^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}da_{q}\Delta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}} + \frac{2\sqrt{d}a_{q}M_{2}R_{0}^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$

$$(6.33)$$

Доказательство. Заметим из первого слагаемого (6.20) в доказательстве Теоремы 3.0.1, что для любого x_k

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle + 2M_2 \tau.$$
 (6.34)

Далее мы определяем функции

$$l_k(x) \stackrel{\text{def}}{=} \langle \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x - x^* \rangle.$$

Заметим, что $l_k(x)$ выпукла для любого k и $\nabla l_k(x) = \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}]$. Следовательно, \hat{g}_{k+1} является несмещенной оценкой градиента $l_k(x)$. С помощью

этих функций мы можем переписать правую часть (6.34) как

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle + 2M_2 \tau$$

$$= \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \left(\langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k) - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^* \rangle \right) + \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \left(l_k(x_k) - l_k(x^*) \right) + 2M_2 \tau.$$
(6.35)

Затем мы берем полное математическое ожидание с обеих сторон (6.35)

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle\nabla\hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^*\rangle\right] + 2M_2\tau$$

$$= \underbrace{\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\left(\langle\nabla\hat{f}_{\tau}(x_{k}) - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_{k} - x^{*}\rangle\right)\right]}_{D}$$

$$+ \underbrace{\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\left(l_{k}(x_{k}) - l_{k}(x^{*})\right)\right] + 2M_{2}\tau.}_{E}$$

$$(6.36)$$

Мы добавляем $\pm \mathbb{E}_{|\leq k}[g_{k+1}]$ к слагаемому D и получаем

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\left(\langle\nabla\hat{f}_{\tau}(x_{k}) - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_{k} - x^{*}\rangle\right)\right]$$

$$= \mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle\mathbb{E}_{|\leq k}[g_{k+1}] - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_{k} - x^{*}\rangle\right]$$

$$+ \mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle\nabla\hat{f}_{\tau}(x_{k}) - \mathbb{E}_{|\leq k}[g_{k+1}], x_{k} - x^{*}\rangle\right].$$
(6.37)

Чтобы оценить первый член (6.37), заметим, что Ψ_p является (1,2)-равномерно выпуклой функцией по p норме. Тогда по определению (2.5) мы ограничим $\|x_k - x^*\|_p$ как

$$||x_k - x^*||_p \le (2D_{\Psi_p}(x_k, x^*))^{\frac{1}{2}} \le \sup_{x,y \in \mathcal{X}} (2D_{\Psi_p}(x, y))^{\frac{1}{2}} = \mathcal{D}_{\Psi},$$

и оценим $||x_k - u||_p \le \mathcal{D}_{\Psi}, \forall u \in \mathcal{X}.$

Применим неравенство Коши-Буняковского к скалярному произведению в первом члене уравнения (6.37)

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\left(\langle \mathbb{E}_{|\leq k}[g_{k+1}] - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_{k} - x^{*}\rangle\right)\right] \\
\leq \frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\left(\mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{|\leq k}\left[\|\mathbb{E}_{|\leq k}[g_{k+1}] - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}]\|_{q}\|x_{k} - x^{*}\|_{p}\right]\right)\right) \stackrel{(6.28)}{\leq} \mathcal{D}_{\Psi}\frac{\sigma_{q}^{1+\kappa}}{c^{\kappa}}.$$
(6.38)

Чтобы ограничить второй член в (6.37) мы используем Лемму 6.1.6 и Лемму 6.1.5

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\left(\langle\nabla\hat{f}_{\tau}(x_{k}) - \mathbb{E}_{|\leq k}[g_{k+1}], x_{k} - x^{*}\rangle\right)\right]$$

$$\leq \frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\frac{d\Delta}{\tau}\mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{\mathbf{e}|< k}[|\langle\mathbf{e}, x_{k} - x^{*}\rangle|]\right]$$

$$\leq \frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\frac{d\Delta}{\tau}\frac{1}{\sqrt{d}}\mathbb{E}[||x_{k} - x^{*}||_{2}]$$

$$\stackrel{p \le 2}{\le} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \frac{d\Delta}{\tau} \frac{1}{\sqrt{d}} \mathbb{E}[\|x_k - x^*\|_p] \le \frac{\Delta\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi}. \tag{6.39}$$

Далее мы ограничиваем слагаемое Е. Прежде всего, мы перепишем его как

$$\mathbb{E}\left[\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1} (l_k(x_k) - l_k(x^*))\right] = \frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{|\leq k}[\langle \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^*\rangle]\right]$$

$$= \frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{|\leq k}[\langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^*\rangle]\right].$$

Для Устойчивого SMD с векторами обновления $\hat{g_k}$ по Теореме о Сходимости 2.0.4 с ограниченным вторым моментом верно следующее неравенство

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle \le \frac{1}{2} \frac{R_0^2}{\nu T} + \frac{\nu}{2} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \|\hat{g}_{k+1}\|_q^2.$$
 (6.40)

Взяв \mathbb{E} с обеих сторон (6.40), получим

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}[\langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle] = \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{|\leq k}[\langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle]\right] \\
\leq \frac{1}{2} \frac{R_0^2}{\nu T} + \frac{\nu}{2} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{|\leq k}[\|\hat{g}_{k+1}\|_q^2]\right]. \quad (6.41)$$

По (6.26) из Леммы 6.3.1 мы ограничиваем второй момент клиппированного градиента

$$\mathbb{E}_{|\leq k}(\|\hat{g}_{k+1}\|_q^2) \leq \sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa},$$

И, следовательно, получаем

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \mathbb{E}[\langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle] \le \frac{1}{2} \frac{R_0^2}{\nu T} + \frac{\nu}{2} \sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa}. \tag{6.42}$$

Объединив слагаемые (6.38), (6.39), (6.42), мы вычислим итоговую границу

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{1}{2}\frac{R_0^2}{\nu T} + \frac{\nu}{2}\sigma_q^{1+\kappa}c^{1-\kappa} + \left(\frac{\sigma_q^{1+\kappa}}{c^{\kappa}} + \Delta\frac{\sqrt{d}}{\tau}\right)\mathcal{D}_{\Psi}.$$

Для получения минимальной верхней границы находим оптимальные параметры. Во-первых, мы выбираем c, находя минимум

$$\min_{c>0} \sigma_q^{1+\kappa} \left(\frac{1}{c^{\kappa}} \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{\nu}{2} c^{1-\kappa} \right) = \min_{c} \sigma_q^{1+\kappa} h_1(c)$$
$$h_1'(c) = \frac{\nu}{2} (1-\kappa) c^{-\kappa} - \kappa \frac{1}{c^{1+\kappa}} \mathcal{D}_{\Psi} = 0 \Rightarrow c^* = \frac{2\kappa \mathcal{D}_{\Psi}}{(1-\kappa)\nu}.$$

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \leq 2M_2\tau + \frac{1}{2}\frac{R_0^2}{\nu T} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa} \left(\mathcal{D}^{1-\kappa}2^{-\kappa}\nu^{\kappa} \left[\frac{(1-\kappa)^{\kappa}}{\kappa^{\kappa}} + \frac{\kappa^{(1-\kappa)}}{(1-\kappa)^{(1-\kappa)}}\right]\right) (6.43)$$

Учитывая оценку $\kappa \in [0,1]$ и, как следствие,

$$\left[\frac{(1-\kappa)^{\kappa}}{\kappa^{\kappa}} + \frac{\kappa^{(1-\kappa)}}{(1-\kappa)^{(1-\kappa)}}\right] \le 2,$$

мы упрощаем оценку (6.43)

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{1}{2}\frac{R_0^2}{\nu T} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi} + \sigma_q^{1+\kappa} \left(2\mathcal{D}_{\Psi}^{1-\kappa} \nu^{\kappa}\right). \tag{6.44}$$

Аналогично выбирая оптимальные ν^* , получаем

$$\nu^* = \left(\frac{R_0^2}{4T\kappa\sigma_q^{1+\kappa}\mathcal{D}_{\Psi}^{1-\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$$

И

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}} \mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}} \sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} 2 \left[\kappa^{\frac{1}{1+\kappa}} + \kappa^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}} \right].$$

C учетом границы $\kappa \in [0,1]$ верно следующее неравенство

$$\left[\kappa^{\frac{1}{1+\kappa}} + \kappa^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}\right] \le 2.$$

Таким образом, мы можем еще больше упростить верхнюю границу

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi} + 2\frac{R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}} \mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}} \sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$
 (6.45)

Чтобы избежать $\nu \to \infty$ при $\kappa \to 0$, можно также выбрать $\nu^* = \left(\frac{R_0^2}{4T\sigma_q^{1+\kappa}\mathcal{D}_{\Psi}^{1-\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$. Оценка (6.45) не изменится.

Наконец, мы получаем явную оценку σ_q с помощью Леммы 6.1.1

$$\sigma_q \le 2 \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right) + 2 \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right),$$

И выбираем оптимальный au

$$\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi} + 4R_0^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}\mathcal{D}_{\Psi}^{\frac{1-\kappa}{1+\kappa}}da_q\Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}.$$

6.4 Доказательство сходимости с высокой вероятностью Алгоритма с Клиппингом

Для следующего доказательства нам понадобятся некоторые классические результаты концентрации меры. Неравенство Бернштейна для суммы мартингальных разностей (Лемма 23 из [33]).

Лемма 6.4.1. Пусть $\{X_i\}_{i\geq 1}$ являются последовательностью мартингальных разностей, т.е. $\mathbb{E}[X_i|X_{i-1},\ldots,X_1]=0, \forall i\geq 1$. При этом b,σ такие константы, что $|X_i|< b$ и $\mathbb{E}[X_i^2|X_{i-1},\ldots,X_1]<\sigma^2$ почти наверняка для $i\geq 1$. Тогда для произвольного фиксированного числа μ и для всех T

c вероятностью не менее $1-\delta$ справедливо следующее неравенство

$$\left| \sum_{i=1}^{t} \mu X_i \right| \le 2b|\mu| \log \frac{1}{\delta} + \sigma|\mu| \sqrt{2T \log \frac{1}{\delta}}.$$

Аналогичная лемма для суммы квадратов ограниченных случайных величин представлена в Теореме 20 из [33].

Лемма 6.4.2. Пусть Z_i — последовательность случайных величин, адаптированная к фильтрации \mathcal{F}_t . Далее предположим, что $|Z_i| < b, \mathbb{E}[Z_i^2] \le \sigma^2$ почти наверняка. Тогда для любого $\mu > 0$ с вероятностью не менее $1 - \delta$ верно следующее неравенство

$$\sum_{k=1}^{T} Z_k^2 \leq 3T\sigma^2 \log \left(\frac{4}{\delta} \left[\log \left(\sqrt{\frac{\sigma^2 T}{\mu^2}} \right) + 2 \right]^2 \right)$$

$$+ 20 \max(\mu^2, b^2) \log \left(\frac{112}{\delta} \left[\log \left(\frac{2 \max(\mu, b)}{\mu} \right) + 1 \right]^2 \right). (6.46)$$

Выбрав $\mu=b\geq \sigma$, граница упрощается как

$$\sum_{k=1}^{T} Z_k^2 \le 3T\sigma^2 \log \left(\frac{4}{\delta} \left[\log \left(\sqrt{T}\right) + 2\right]^2\right) + 20b^2 \log \left(\frac{12}{\delta}\right).$$

Теорема 6.4.3. Пусть функция f, удовлетворяющая Предположениям 1, 2, 3, $q \in [2,\infty]$, количество итераций T, константа сглаживания $\tau > 0$ заданы заранее. Выберем 1-сильно выпуклую функцию по p-норме проксфункцию $\Psi_p(x)$. Установим константу клиппирования равную $c = T^{\frac{1}{(1+\kappa)}}\sigma_q$ $c \sigma_q$ из Леммы 2.0.2. Установим размер шага $\nu = \frac{\mathcal{D}_{\Psi}}{c}$ c диаметром компакта $\mathcal{D}_{\Psi}^2 \stackrel{\text{def}}{=} 2 \sup_{x,y \in \mathcal{X}} D_{\Psi_p}(x,y)$. Пусть \overline{x}_T результат работы Алгоритма 2 c заданными выше параметрами. Помимо этого для $\delta \in [0,1)$ мы обозначим $\tilde{\delta}^{-1} = \frac{4}{\delta} \left[\log \left(\sqrt{T} \right) + 2 \right]^2 u \beta = \left[3 + 8 \log \frac{1}{\delta} + 12 \log \frac{1}{\delta} + 20 \log \frac{4}{\delta} + 4 \sqrt{2 \log \frac{1}{\delta}} \right].$

1. Тогда с вероятностью не менее $1 - \delta$ мы имеем оценку

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\Delta\sqrt{d}}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + \frac{\mathcal{D}_{\Psi}\sigma_q\beta}{2T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},$$
 (6.47)

$$\operatorname{ede} \sigma_q^{1+\kappa} = 2^{\kappa} \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right)^{1+\kappa} + 2^{\kappa} \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right)^{1+\kappa}.$$

2. К тому же, с оптимальным $\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 2\beta \mathcal{D}_{\Psi} da_q \Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}$, имеем

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le \sqrt{8M_2\sqrt{d}\Delta\mathcal{D}_{\Psi}} + 4\sqrt{\frac{\beta M_2\mathcal{D}_{\Psi}da_q\Delta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}} + \frac{\beta\sqrt{d}a_qM_2\mathcal{D}_{\Psi}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$
(6.48)

Доказательстве. Заметим по первому слагаемому (6.20) в доказательстве Теоремы 3.0.1, что для любого x_k верно следующее неравенство

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle + 2M_2 \tau.$$
 (6.49)

Для Устойчивого SMD с векторами обновления $\hat{g_k}$ Теорема сходимости 2.0.4 с ограниченным вторым моментом гарантирует, что

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle \le \frac{1}{2} \frac{R_0^2}{\nu T} + \frac{\nu}{2} \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \|\hat{g}_{k+1}\|_q^2.$$
 (6.50)

Определим случайную величину $Z_k = \|\hat{g}_{k+1}\|_q$ и заметим, что $|Z_k| \leq c$ по определению клиппинга и $\mathbb{E}[Z_i^2] \leq 4\sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa}c^{1-\kappa}$ по (6.27) из свойств клиппированного градиента из Леммы 6.3.1. Таким образом, мы можем применить лемму 6.4.2 и с вероятностью не менее $1-\delta$ ограничить среднюю сумму вторых моментов клиппированных градиентов

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \|\hat{g}_{k+1}\|_q^2 \le 12\sigma_{q,\kappa}^{1+\kappa} c^{1-\kappa} \log\left(\frac{4}{\delta} \left[\log\left(\sqrt{T}\right) + 2\right]^2\right) + \frac{20}{T} c^2 \log\left(\frac{12}{\delta}\right). \tag{6.51}$$

Левую часть (6.50) можно переписать как

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1}, x_k - x^* \rangle = \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \hat{g}_{k+1} - \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle + \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle$$

$$=\underbrace{\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle\hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^*\rangle}_{\text{(1)}} + \underbrace{\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle\mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}] - \nabla\hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^*\rangle}_{\text{(2)}}$$

$$+\underbrace{\frac{1}{T}\sum_{k=0}^{T-1}\langle\nabla\hat{f}_{\tau}(x_k),x_k-x^*\rangle}_{\widehat{(3)}}.$$

Для слагаемого $\widehat{1}$ мы можем доказать, что это сумма последовательности мартингальных разностей. Действительно, заметим, что при фиксированном x_k , когда мы берем $\mathbb{E}_{|< k}$, выполняется свойство мартингала, т.е.

$$\mathbb{E}_{|\leq k}[\langle \hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^* \rangle] = 0.$$

По (6.25) из Леммы 6.3.1 мы ограничиваем каждый элемент последовательности мартингальных разностей

$$|\langle \hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^* \rangle| \leq ||\hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}]||_q ||x_k - x^*||_p \leq 2c \cdot ||x_k - x^*||_p$$

Также по неравенству (6.27) из леммы 6.3.1 мы ограничиваем математическое ожидание квадрата каждого элемента

$$\mathbb{E}\left[|\langle \hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^* \rangle|^2\right] \leq 4\sigma_q^{1+\kappa} c^{1-\kappa} \cdot ||x_k - x^*||_p^2.$$

Заметим, что Ψ_p является (1,2)-равномерно выпуклой функцией по p норме. Тогда по определению (2.5) мы оцениваем

$$||x_k - x^*||_p \le (2D_{\Psi_p}(x_k, x^*))^{\frac{1}{2}} \le \sup_{x,y \in \mathcal{X}} (2D_{\Psi_p}(x, y))^{\frac{1}{2}} = \mathcal{D}_{\Psi},$$

и ограничиваем $||x_k - u||_p \leq \mathcal{D}, \forall u \in \mathcal{X}$. Следовательно, мы можем применить неравенство Бернштейна 6.4.1 с $\mu = \frac{1}{T}$ и получить с вероятностью не менее $1 - \delta$, что

$$\frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} |\langle \hat{g}_{k+1} - \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}], x_k - x^* \rangle| \leq \frac{4c\mathcal{D}_{\Psi}}{T} \log \frac{1}{\delta} + \frac{\sqrt{4\sigma_q^{1+\kappa}c^{1-\kappa}}}{\sqrt{T}} \mathcal{D}_{\Psi}^2 \sqrt{2\log \frac{1}{\delta}}.$$
(6.52)

Для (2) мы используем оценку слагаемого D из (6.36) из доказательства Теоремы 6.3.2

$$|\langle \mathbb{E}_{|\leq k}[\hat{g}_{k+1}] - \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle| \leq \left(\frac{\sigma_q^{1+\kappa}}{c^{\kappa}} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\right) \mathcal{D}_{\Psi}. \tag{6.53}$$

Для (3) используем уже полученную оценку (6.49)

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) - 2M_2\tau \le \frac{1}{T} \sum_{k=0}^{T-1} \langle \nabla \hat{f}_{\tau}(x_k), x_k - x^* \rangle.$$
 (6.54)

Подставляя (6.51), (6.52), (6.53), (6.54) в (6.50), получаем с вероятностью не менее $1-\delta$, что

$$f(\overline{x}_{T}) - f(x^{*}) \leq 2M_{2}\tau + \left(\frac{\sigma_{q}^{1+\kappa}}{c^{\kappa}} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\right) \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{1}{2} \frac{R_{0}^{2}}{\nu T}$$

$$+ \frac{\nu}{2} \left[12\sigma_{q}^{1+\kappa}c^{1-\kappa}\log\left(\frac{4}{\delta}\left[\log\left(\sqrt{T}\right) + 2\right]^{2}\right)\right]$$

$$+ \frac{\nu}{2} \frac{20}{T}c^{2}\log\left(\frac{12}{\delta}\right) + \frac{4c\mathcal{D}_{\Psi}}{T}\log\frac{1}{\delta} + \frac{\sqrt{4\sigma_{q}^{1+\kappa}c^{1-\kappa}}}{\sqrt{T}}\mathcal{D}_{\Psi}^{2}\sqrt{2\log\frac{1}{\delta}}.$$
(6.55)

Далее мы выбираем оптимальные параметры, чтобы минимизировать верх-

нюю границу. Выбрав $c=T^{\frac{1}{(1+\kappa)}}\sigma_q$ и подставив её в (6.55), мы получим

$$f(\overline{x}_{T}) - f(x^{*}) \leq 2M_{2}\tau + \left(\frac{\sigma_{q}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\right) \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{1}{2} \frac{R_{0}^{2}}{\nu T}$$

$$+ \frac{\nu}{2} \left[12\sigma_{q}^{2} T^{\frac{1-\kappa}{(1+\kappa)}} \log \left(\frac{4}{\delta} \left[\log \left(\sqrt{T}\right) + 2\right]^{2}\right)\right]$$

$$+ \frac{\nu}{2} \frac{20\sigma_{q}^{2}}{T^{\frac{\kappa-1}{1+\kappa}}} \log \left(\frac{12}{\delta}\right) + \frac{4\sigma_{q} \mathcal{D}_{\Psi}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \log \frac{1}{\delta} + \frac{2\sigma_{q}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \mathcal{D}_{\Psi} \sqrt{2\log \frac{1}{\delta}}. \tag{6.56}$$

Для удобства определим $\tilde{\delta}^{-1} = \frac{4}{\tilde{\delta}} \left[\log \left(\sqrt{T} \right) + 2 \right]^2$, выберем $\nu = \frac{\mathcal{D}_{\Psi}}{c}$, подставим её в (6.56), тем самым получив оценку

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le 2M_2 \tau + \left(\frac{\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau}\right) \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{\mathcal{D}_{\Psi} \sigma_q}{2T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \left[1 + 12 \log \frac{1}{\tilde{\delta}} + 20 \log \frac{4}{\delta}\right]$$

$$+\frac{4\sigma_q \mathcal{D}_{\Psi}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \log \frac{1}{\delta} + \frac{2\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \mathcal{D}_{\Psi} \sqrt{2\log \frac{1}{\delta}}.$$
 (6.57)

Упростив (6.57), мы показываем, что

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le 2M_2\tau + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi} + \frac{\mathcal{D}_{\Psi}\sigma_q}{2T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \left[3 + 8\log\frac{1}{\delta} + 12\log\frac{1}{\tilde{\delta}} + 20\log\frac{4}{\delta} + 4\sqrt{2\log\frac{1}{\delta}} \right].$$

Наконец, мы получаем явную оценку σ_q с помощью Леммы 6.1.1

$$\sigma_q \le 2 \left(\frac{\sqrt{d}}{2^{1/4}} a_q M_2 \right) + 2 \left(\frac{da_q \Delta}{\tau} \right),$$

и выберем оптимальный au

$$\tau = \sqrt{\frac{\sqrt{d}\Delta \mathcal{D}_{\Psi} + 2\beta \mathcal{D}_{\Psi} da_q \Delta T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{2M_2}}.$$

6.5 Набросок доказательства сходимости Алгоритма с Рестартами

В этой главе представлены наброски доказательств Теорем 5.0.1, 5.0.2.

Доказательство. В этом доказательстве $\tilde{O}(\cdot)$ обозначает $\log d$ множитель.

Шаг 1: Сходимость по мат. ожиданию Алгоритма с Устойчивым SMD.

Теперь x_0 в Алгоритме 1 можно выбирать случайным образом.

Аналогично доказательству теоремы 3.0.1, но с $\nu = \frac{\mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{\frac{1}{1+\kappa}}}{\sigma_q}T^{-\frac{1}{1+\kappa}}$ и ограничением $R_0 \leq \mathcal{D}_{\Psi}$ можно получить из (6.24) оценку

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \frac{\sqrt{d}\Delta}{\tau}\mathcal{D}_{\Psi} + 2\mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0)\right]^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}\sigma_q T^{-\frac{\kappa}{1+\kappa}}. \quad (6.58)$$

При обязательном условии $\Delta \leq \frac{\sigma_q^2 \mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{M_2 \sqrt{d} T^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}}$ выбрав $\tau = \frac{\sigma_q \mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}{M_2 T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},$ мы выводим из (6.58) следующее неравенство

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le (2 + 1 + 2) \frac{\sigma_q \mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0)\right]^{\frac{\kappa}{1 + \kappa}}}{T^{\frac{\kappa}{1 + \kappa}}}.$$
 (6.59)

В σ_q τ -зависимый член имеет скорость убывания $T^{\frac{-2\kappa}{1+\kappa}}$, поэтому мы им пренебрегаем. Далее воспользуемся фактом из работы [34](Remark 3) о том, что $D_{\Psi_p}(x^*,x_0) = \tilde{O}(\|x_0-x^*\|_{p}^{\frac{1+\kappa}{\kappa}})$, а также введём $R_k = \mathbb{E}\left[\|\overline{x}_k-x^*\|_{p}^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right]^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}$

При r-growth Предположении 4 мы ограничиваем $\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*)$ с двух сторон

$$\frac{\mu_r}{2} \mathbb{E}\left[\|\overline{x}_T - x^*\|_p^r\right] \le \mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le \tilde{O}\left(R_0 \frac{\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right). \tag{6.60}$$

В силу неравенства Йенсена, которое мы можем применить, поскольку $r \ge \frac{1+\kappa}{\kappa}$, мы перепишем (6.60), чтобы получить в нём R_1

$$\frac{\mu_r}{2} \mathbb{E}\left[\|\overline{x}_T - x^*\|_p^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right]^{r/\frac{1+\kappa}{\kappa}} \le \frac{\mu_r}{2} \mathbb{E}\left[\|\overline{x}_T - x^*\|_p^r\right] \le \tilde{O}\left(R_0 \frac{\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right). \tag{6.61}$$

Выясним, через сколько итераций значение R_0 уменьшится вдвое

$$\frac{\mu_r}{2}R_1^r \le \tilde{O}\left(R_0 \frac{\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right) \le \frac{\mu_r}{2} \left(\frac{R_0}{2}\right)^r. \tag{6.62}$$

Из правого неравенства (6.62) получаем количество итераций за один рестарт

$$T_1 \ge \tilde{O}\left(\left(\frac{2^{(1+r)}\sigma_q}{\mu_r}\right)^{\frac{1+\kappa}{\kappa}} \frac{1}{R_0^{\frac{(r-1)(1+\kappa)}{\kappa}}}\right).$$

Для удобства определим $A \stackrel{\text{def}}{=} \frac{2^{(1+r)}\sigma_q}{\mu_r}$.

После T_1 итераций перезапускаем алгоритм с начальной точки $x_0=\overline{x}_{T_1}$ и $R_k=R_{k-1}/2=R_0/2^k.$

После рестартов N общее количество итераций T будет

$$T = \sum_{k=1}^{N} T_{k} = \tilde{O}\left(\frac{A^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}{R_{0}^{\frac{(r-1)(1+\kappa)}{\kappa}}} \sum_{k=0}^{N-1} 2^{k\left(\frac{(r-1)(1+\kappa)}{\kappa}\right)}\right)$$

$$= \tilde{O}\left(\frac{A^{\frac{(1+\kappa)}{\kappa}}}{R_{0}^{\frac{(r-1)(1+\kappa)}{\kappa}}} \left[2^{N\left(\frac{(r-1)(1+\kappa)}{\kappa}\right)} - 1\right]\right). \tag{6.63}$$

На последнем рестарте мы можем получить зависимость точности от количества рестартов N

$$\mathbb{E}[f(x_{\text{final}})] - f(x^*) \le \varepsilon = \tilde{O}\left(R_{N-1} \frac{\sigma_q}{T_N^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}\right)$$

$$\le \tilde{O}\left(\frac{\mu_r}{2} \left(\frac{R_{N-1}}{2}\right)^r\right) \le \tilde{O}\left(\frac{\mu_r}{2} \frac{R_0^r}{2^{(N-1)r}}\right) (6.64)$$

Следовательно, для получения ε точности необходимо N рестартов и общее количество итераций T, где

$$N = \tilde{O}\left(\frac{1}{r}\log_2\left(\frac{\mu_r R_0^r}{2\varepsilon}\right)\right),\tag{6.65}$$

$$T = \tilde{O}\left(\left[\frac{2^{\frac{r^2+1}{r}}\sigma_q}{\mu_r^{1/r}} \cdot \frac{1}{\varepsilon^{\frac{(r-1)}{r}}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right), \quad T_k = \tilde{O}\left(\left[\frac{\sigma_q 2^{(1+r)}}{\mu_r R_0^{r-1}} 2^{k(r-1)}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right). \quad (6.66)$$

При каждом рестарте мы получаем разные границы для абсолютного значения шума. Из формулы T_k из (6.63) получаем ограничение

$$\Delta_k = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^2 R_0^{(2r-1)}}{M_2 \sqrt{d}} \frac{1}{2^{k(2r-1)}}\right). \tag{6.67}$$

Следовательно, Δ_k будет наименьшим на последней итерации, когда k=N, т.е.

$$\Delta_N = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^{1/r}}{M_2\sqrt{d}}\varepsilon^{(2-1/r)}\right).$$

Шаг 2: Сходимость по мат. ожиданию Алгоритма с Клиппингом

Теперь x_0 в Алгоритме 2 можно выбирать случайным образом.

Аналогично доказательству Теоремы 4.0.2, но с $c^* = \frac{\mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{\frac{1}{2}}}{\nu^*}, \nu^* = \mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{\frac{1}{2}} \left(\frac{1}{4T\sigma_q^{1+\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$ можно получить из (6.44) следующую оценку

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le 2M_2\tau + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi} + 2 \frac{\sigma_q \mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0)\right]^{\frac{1}{2}}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$
 (6.68)

При обязательном условии $\Delta \leq \frac{\sigma_q^2 \mathbb{E} \left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0) \right]^{\frac{1}{2}}}{M_2 \sqrt{d} T^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}}$ выбрав $\tau = \frac{\sigma_q \mathbb{E} \left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0) \right]^{\frac{1}{2}}}{M_2 T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},$ мы выводим из (6.68) следующее неравенство

$$\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le (2 + 1 + 2) \frac{\sigma_q \mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0)\right]^{\frac{1}{2}}}{T^{\frac{\kappa}{1 + \kappa}}}.$$
 (6.69)

В σ_q τ -зависимый член имеет скорость убывания $T^{\frac{-2\kappa}{1+\kappa}}$, поэтому мы им пренебрегаем. Далее воспользуемся фактом из работы [34](Remark 3) о том, что $D_{\Psi_p}(x^*,x_0) = \tilde{O}(\|x_0-x^*\|_p^2)$, а также обозначим $R_k = \mathbb{E}\left[\|\overline{x}_k-x^*\|_p^2\right]^{\frac{1}{2}}$.

При r-growth Предположении 4 мы ограничиваем $\mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*)$ с двух сторон

$$\frac{\mu_r}{2} \mathbb{E}\left[\|\overline{x}_T - x^*\|_{q^*}^r\right] \le \mathbb{E}[f(\overline{x}_T)] - f(x^*) \le \tilde{O}\left(R_0 \frac{\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}\right).$$

В силу неравенства Йенсена, которое мы можем применить, поскольку $r \ge 2$, мы получим

$$\frac{\mu_r}{2} \mathbb{E}\left[\left\|\overline{x}_T - x^*\right\|_{q^*}^2\right]^{r/2} \le \frac{\mu_r}{2} \mathbb{E}\left[\left\|\overline{x}_T - x^*\right\|_{q^*}^r\right] \le \tilde{O}\left(R_0 \frac{\sigma_q}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}\right).$$

Следующая часть доказательства такая же, как и в **Шаг** 1, начиная c(6.61). Аналогично, мы получаем те же T_2, N_2 и границы шума из (6.66), (6.65) и (6.67) соответственно.

Шаг 3: Сходимость с высокой вероятностью Алгоритма с Клиппингом

Теперь x_0 в Алгоритме 2 можно выбирать случайным образом.

Важным моментом сходимости по высокой вероятности является контроль конечной вероятности. Пусть количество рестартов равно N_3 , если вероятность после каждого рестарта находится в пределах не менее $1 - \delta/N_3$, то конечная вероятность попадания в пределы будет больше, чем $1 - \delta$, что является вероятностью «всех рестартов быть в границах». Обычно $N_3 \sim \log(\frac{1}{\varepsilon})$, поэтому

$$\log \frac{N_3}{1} = \log \log \frac{1}{\varepsilon} \ll \log \frac{1}{\delta} \frac{1}{\varepsilon^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}}.$$

Это означает, что мы можем использовать $\log \frac{1}{\delta}$ вместо $\log \frac{N_3}{\delta}$.

Аналогично доказательству Теоремы 4.0.3, но с $c^* = \frac{\mathbb{E}\left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{\frac{1}{2}}}{\nu^*}, \nu^* = \left[D_{\Psi_p}(x^*,x_0)\right]^{1/2} \left(\frac{1}{T\sigma_q^{1+\kappa}}\right)^{\frac{1}{1+\kappa}}$ можно получить из (6.56) следующую оценку с вероятностью не менее $1 - \delta/N_3$

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le 2M_2\tau + \Delta \frac{\sqrt{d}}{\tau} \mathcal{D}_{\Psi}$$

$$+ \frac{\left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0)\right]^{1/2} \sigma_q}{2T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}} \left[3 + 8\log\frac{1}{\delta} + 12\log\frac{1}{\tilde{\delta}} + 20\log\frac{4}{\delta} + 4\sqrt{2\log\frac{1}{\delta}}\right].$$

Введём следующие обозначения для удобства

$$\tilde{\delta}^{-1} = \frac{4}{\delta} \left[\log \left(\sqrt{T} \right) + 2 \right]^2, \beta = \left[3 + 8 \log \frac{1}{\delta} + 12 \log \frac{1}{\tilde{\delta}} + 20 \log \frac{4}{\delta} \right. \\ \left. + 4 \sqrt{2 \log \frac{1}{\delta}} \right] + \left[\frac{1}{\delta} \log \left(\sqrt{T} \right) + 2 \right]^2 + \left[\frac{1}{\delta} \log \left(\sqrt{T} \right) \right] + \left[\frac{1}{\delta} \log \left(\sqrt{T$$

При обязательном условии $\Delta \leq \frac{\beta^2 \sigma_q^2 D_{\Psi_p}^{\frac{1}{2}}(x^*,x_0)}{M_2 \sqrt{d} T^{\frac{2\kappa}{1+\kappa}}}$ выбрав $\tau = \frac{\beta \sigma_q D_{\Psi_p}^{\frac{1}{2}}(x^*,x_0)}{M_2 T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}},$ мы получим оценку

$$f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le (2+1+1) \frac{\sigma_q \beta \left[D_{\Psi_p}(x^*, x_0) \right]^{\frac{1}{2}}}{T^{\frac{\kappa}{1+\kappa}}}.$$

В σ_q τ -зависимый член имеет скорость убывания $T^{\frac{-2\kappa}{1+\kappa}}$, поэтому мы им пренебрегаем. Далее воспользуемся фактом из работы [34](Remark 3) о том, что $D_{\Psi_p}(x^*,x_0) = \tilde{O}(\|x_0 - x^*\|_p^2)$, а также обозначим $R_k = \|\overline{x}_k - x^*\|_p$.

При r-growth Предположении 4 мы получаем

$$\frac{\mu_r}{2} \|\overline{x}_T - x^*\|_p^r \le f(\overline{x}_T) - f(x^*) \le \tilde{O}\left(R_0 \frac{\sigma_q \beta}{T^{\frac{\kappa}{(1+\kappa)}}}\right).$$

Следующая часть доказательства такая же, как и в $\mathbf{Шаг}$ 1, начиная с (6.61) и

$$A \stackrel{\text{def}}{=} \frac{2^{(1+r)}\beta\sigma_q}{\mu_r}.$$

Аналогично, мы получаем T_3, N_3 и границы шума из (6.66), (6.65) и (6.67) соответственно.

$$N = \tilde{O}\left(\frac{1}{r}\log_2\left(\frac{\mu_r R_0^r}{2\varepsilon}\right)\right),\tag{6.70}$$

$$T = \tilde{O}\left(\left[\frac{2^{\frac{r^2+1}{r}}\sigma_q\beta}{\mu_r^{1/r}} \cdot \frac{1}{\varepsilon^{\frac{(r-1)}{r}}}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right), \quad T_k = \tilde{O}\left(\left[\frac{\sigma_q\beta 2^{(1+r)}}{\mu_r R_0^{r-1}} 2^{k(r-1)}\right]^{\frac{1+\kappa}{\kappa}}\right). \tag{6.71}$$

При каждом рестарте мы получаем разные границы для абсолютного значения шума. Из формулы T_k из (6.71) получаем следующие ограничения

$$\Delta_k = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^2 R_0^{(2r-1)}}{M_2 \sqrt{d}} \frac{1}{2^{k(2r-1)}}\right). \tag{6.72}$$

Следовательно, Δ_k будет наименьшим на последней итерации, когда k=N, т.е.

$$\Delta_N = \tilde{O}\left(\frac{\mu_r^{1/r}}{M_2\sqrt{d}}\varepsilon^{(2-1/r)}\right).$$