

# Оптимальный 2d-эллипсоид и растяжение пространства по разности нормированных субградиентов

Стецюк П.И.  
*stetsyukp@gmail.com*

Институт кибернетики им. В.М. Глушкова НАН Украины

VIII-а міжнародна школа-семінар "Теорія прийняття рішень",  
26 вересня – 1 жовтня 2016 року, м. Ужгород, Україна

- 1 Растяжение пространства и Лемма 1
- 2 Оптимальный 2d-эллипсоид и его свойства
- 3 Оптимальный 2d-эллипсоид и  $r$ -алгоритмы
- 4 2d-эллипсоид в ускорении метода Поляка

# Outline

- 1 Растяжение пространства и Лемма 1
- 2 Оптимальный 2d-эллипсоид и его свойства
- 3 Оптимальный 2d-эллипсоид и  $r$ -алгоритмы
- 4 2d-эллипсоид в ускорении метода Поляка

# Оператором растяжения пространства

называют оператор  $R_\alpha(\xi)$ , который имеет вид

$$R_\alpha(\xi) = I_n + (\alpha - 1)\xi\xi^T,$$

где:  $I_n$  – единичная матрица размером  $n \times n$ ;  
 $\alpha > 1$  – коэффициент растяжения пространства  
в нормированном направлении  $\xi \in E^n$ ,  $\|\xi\| = 1$ .

Здесь:

$E^n$  – евклидово пространство со скалярным  
произведением  $(x, y)$  для  $x \in E^n$  и  $y \in E^n$ .

# Матрица $B$ (обратное преобразование)

В методах используется обратный к  $R_\alpha(\xi)$  оператор

$$R_\beta(\xi) = I_n + (\beta - 1)\xi\xi^T, \quad \text{where } \beta = \frac{1}{\alpha} < 1,$$

который означает "сжатие" пространства субградиентов.

Матрица  $B$  пересчитывается по формуле

$$B_{k+1} = B_k * R_{\beta_k}(\xi_k) = B_k + (\beta_k - 1)(B_k \xi)\xi^T$$

и требует  $\approx 2n^2$  операций умножения

## Лемма 1 (Stetsyuk, OPTIMA 2014)

Пусть  $B_k$  –  $n \times n$ -матрица, такая что  $\|B_k^{-1}(x_k - x^*)\| \leq r$ ;  
 $g_1$  и  $g_2$  –  $n$ -мерные векторы, такие что  $(x_k - x^*, g_1) \geq 0$  и  
 $(x_k - x^*, g_2) \geq 0$ . Если  $-\|B_k^T g_1\| \|B_k^T g_2\| < (B_k^T g_1, B_k^T g_2) < 0$   
 и матрица  $B_{k+1}$  вычисляется по формуле

$$B_{k+1} = B_k R_{\beta_1} \left( \frac{\xi - \eta}{\|\xi - \eta\|} \right) R_{\beta_2} \left( \frac{\xi + \eta}{\|\xi + \eta\|} \right), \quad \xi = \frac{B_k^T g_1}{\|B_k^T g_1\|}, \quad \eta = \frac{B_k^T g_2}{\|B_k^T g_2\|},$$

где  $\beta_1 = \sqrt{1 + (\xi, \eta)}$  и  $\beta_2 = \sqrt{1 - (\xi, \eta)}$ , то матрица  $B_{k+1}$   
 имеет следующие свойства: (i)  $\|B_{k+1}^{-1}(x_k - x^*)\| \leq r$ ;  
 (ii)  $\det(B_{k+1}) = \det B_k \sqrt{1 - (\xi, \eta)^2}$ ; (iii)  $(B_{k+1}^T g_1, B_{k+1}^T g_2) = 0$ .

## Об интерпретации леммы 1

Имеются:

- (1) локализация точки  $x^*$  в эллипсоиде  $\|B_k^{-1}(x_k - x^*)\| \leq r$ ;
- (2)  $g_1$  и  $g_2$  – нормали отсекающих гиперплоскостей в  $x_k$ ;
- (3) тупой угол  $\varphi_k$  между нормальями в  $Y_k = A_k X = B_k^{-1} X$ .

После растяжения по „разности нормалей“

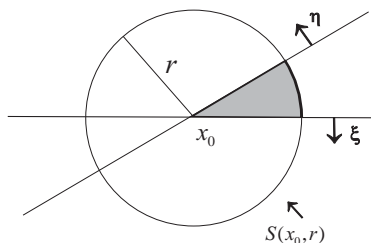
получаем:

- (i) локализацию  $x^*$  в эллипсоиде  $\|B_{k+1}^{-1}(x_k - x^*)\| \leq r$ ;
- (ii) меньший в  $1/\sqrt{1 - \cos^2 \varphi_k}$  раз объем эллипсоида;
- (iii) ортогональные нормали в  $Y_{k+1} = A_{k+1} X = B_{k+1}^{-1} X$ .

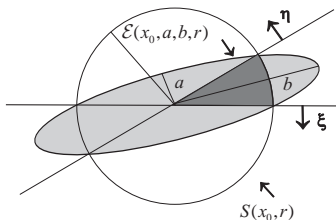
# Outline

- 1 Растяжение пространства и Лемма 1
- 2 Оптимальный 2d-эллипсоид и его свойства**
- 3 Оптимальный 2d-эллипсоид и  $r$ -алгоритмы
- 4 2d-эллипсоид в ускорении метода Поляка



Тело  $W$  и 2d-эллипсоид

Тело  $W$  получено как пересечение шара и двух полупространств.



2d-эллипсоид содержит  $W$  и имеет минимальный объем.



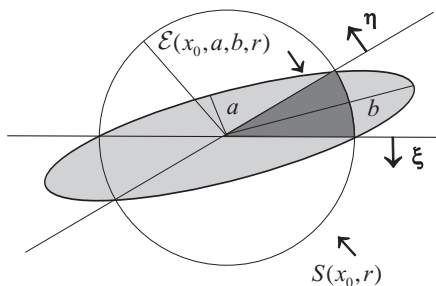
СТЕЦЮК П.И.  $r$ -алгоритмы и эллипсоиды // Кибернетика и системный анализ. – 1996. – № 1. – С. 113–134.

# Свойства 2d-эллипсоида

(i) Если угол  $\varphi$  между векторами  $\xi$  и  $\eta$  тупой, то 2d-эллипсоид содержит тело  $W$ .

(ii) Объем 2d-эллипсоида меньше, чем объем шара, и это уменьшение равно  $\sqrt{1 - (\xi, \eta)^2} = \sqrt{1 - (\cos \varphi)^2}$ .

## Преобразование 2d-эллипсоида в шар



требует растяжения

в направлении  $\frac{\xi-\eta}{\|\xi-\eta\|}$

с коэф.  $\alpha_1 = \frac{1}{\sqrt{1+(\xi,\eta)}} > 1$

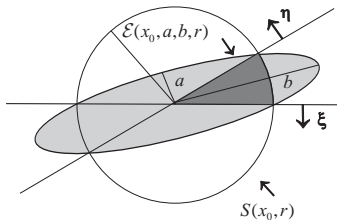
и последующего сжатия

в направлении  $\frac{\xi+\eta}{\|\xi+\eta\|}$

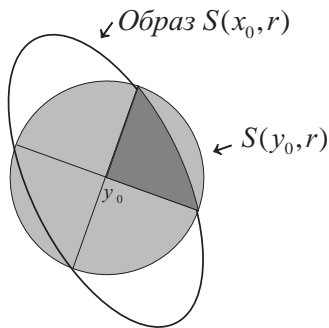
с коэф.  $\alpha_2 = \frac{1}{\sqrt{1-(\xi,\eta)}} < 1$ .

$$q = \frac{\text{vol}(\mathcal{E}(x_0, a, b, r))}{\text{vol}(S(x_0, r))} = \left(\frac{a}{r}\right) \left(\frac{b}{r}\right) = \sqrt{1 - (\xi, \eta)^2}.$$

# 2d-эллипсоид до и после преобразования



2d-эллипсоид



в преобразованном  
пространстве становится  
шаром


# Outline


- 1 Растяжение пространства и Лемма 1
- 2 Оптимальный 2d-эллипсоид и его свойства
- 3 Оптимальный 2d-эллипсоид и  $r$ -алгоритмы**
- 4 2d-эллипсоид в ускорении метода Поляка

# Близость к $r$ -алгоритмам

(iii) в преобразованном пространстве эллипсоид станет шаром, а образы векторов  $\xi$  и  $\eta$  будут ортогональными.

Это позволяет “расширить” конус подходящих направлений убывания функции для субградиентного процесса в преобразованном пространстве переменных, аналогично тому как это делается в  $r$ -алгоритмах.

 ШОР Н.З., ЖУРВЕНКО Н.Г. Метод минимизации, использующий операцию растяжения пространства в направлении разности двух последовательных градиентов // Кибернетика. – 1971. – № 3. – С.51–59.

 ШОР Н.З. Методы минимизации недифференцируемых функций и их приложения. – Киев: Наукова думка, 1979.

# Коэффициент растяжения в направлении

разности двух нормированных субградиентов равен

$$\alpha = \frac{\alpha_1}{\alpha_2} = \frac{\sqrt{1 - (\xi, \eta)}}{\sqrt{1 + (\xi, \eta)}} = \sqrt{1 - \frac{2(\xi, \eta)}{1 + (\xi, \eta)}}$$

**если**  $(\xi, \eta) = -1/2$ , **то**  $\alpha = \sqrt{3}$ ,

**если**  $(\xi, \eta) = -\sqrt{2}/2$ , **то**  $\alpha = 1 + \sqrt{2}$ ,

**если**  $(\xi, \eta) = -9/10$ , **то**  $\alpha = \sqrt{19}$ ,

**если**  $(\xi, \eta) = -99/100$ , **то**  $\alpha = \sqrt{199}$ , ...

# Outline

- 1 Растяжение пространства и Лемма 1
- 2 Оптимальный 2d-эллипсоид и его свойства
- 3 Оптимальный 2d-эллипсоид и  $r$ -алгоритмы
- 4 2d-эллипсоид в ускорении метода Поляка



# ОЭО (Одноранговый Эллипсоидальный Оператор)

ОЭО есть линейный оператор

$$T_1(\xi, \eta) = I - \frac{1}{1 - (\xi, \eta)^2} \left( \left( 1 - \sqrt{1 - (\xi, \eta)^2} \right) \eta - (\xi, \eta) \xi \right) \eta^T, \quad (1)$$

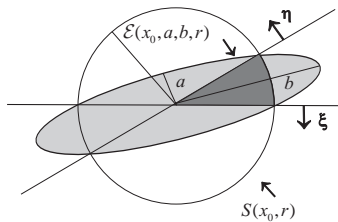
действующий из  $E^n$  в  $E^n$ . Здесь  $\xi, \eta \in E^n$  – векторы, такие что  $\|\xi\| = 1, \|\eta\| = 1$  и  $(\xi, \eta)^2 \neq 1$ ,  $I$  – единичная  $n \times n$ -матрица.



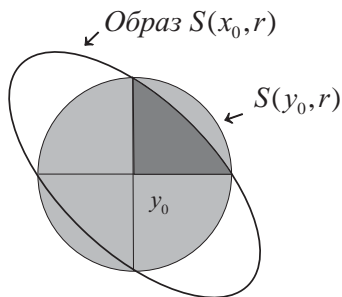
СТЕЦЮК П.И. Ортогонализирующие линейные операторы в выпуклом программировании (Часть I) // Кибернетика и системный анализ. – 1997. – № 3. – С.97–119.

ОЭО преобразует в шар 2d-эллипсоид, описанный вокруг тела  $W$ , которое получено в результате пересечения шара и двух полупространств, проходящих через центр шара.

## 2d-эллипсоид до и после преобразования

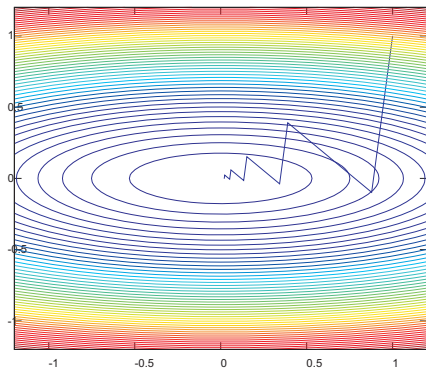


2d-эллипсоид

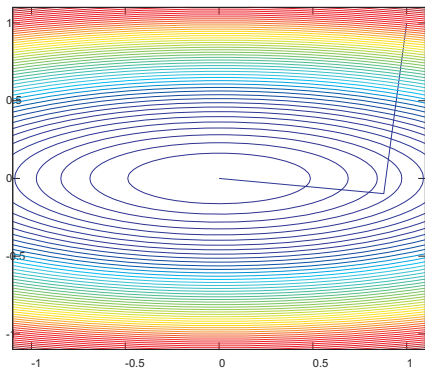


в преобразованном  
пространстве становится  
шаром

# Пример 1 (квадратичная функция)

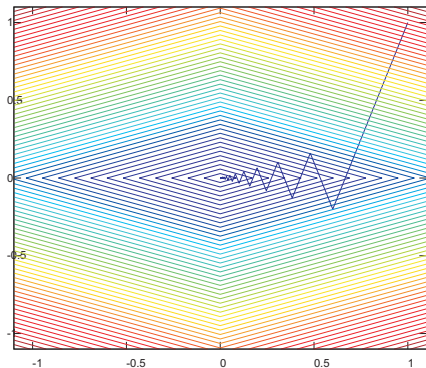


1.1 Траектория метода Поляка

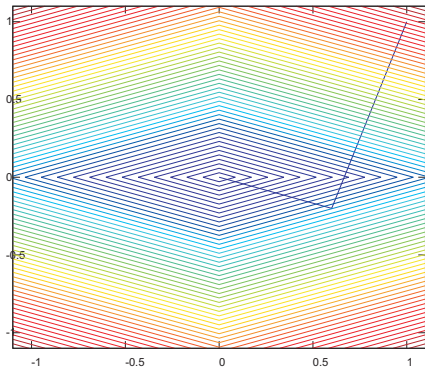


1.2 Траектория метода msg2

# Пример 2 (кусочно линейная функция)

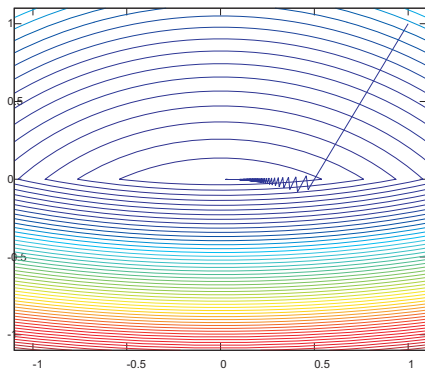


2.1 Траектория метода Поляка

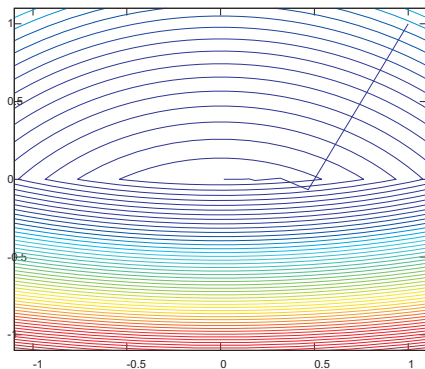


2.2 Траектория метода msg2

# Пример 3 (кусочно квадратичная функция)



3.1 Траектория метода Поляка



3.2 Траектория метода msg2

# Вопросы?

СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!