# Метод внутренней точки. Самосогласованные барьеры Методы оптимизации

Александр Безносиков

Московский физико-технический институт

16 ноября 2023





Рассмотрим следующую задачу с ограничениями:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x),$$

s.t. 
$$g_i(x) \le 0, i = 1, ... m$$
.

• Рассмотрим следующую задачу с ограничениями:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x),$$
s.t.  $g_i(x) < 0, i = 1, ... m$ .

• Задача со штрафом:

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}) + \rho \cdot \frac{1}{2} \sum_{j=1}^n (g_j^+)^2(\mathbf{x}) \right],$$

где  $y^+ = \max\{y, 0\}$ .

• Рассмотрим следующую задачу с ограничениями:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x),$$
s.t.  $g_i(x) \le 0, i = 1, \dots m.$ 

• Задача со штрафом:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(x) = f(x) + \rho \cdot \frac{1}{2} \sum_{j=1}^n (g_j^+)^2(x) \right],$$

где  $y^+ = \max\{y, 0\}.$ 

• Итоговое решение штрафной задачи может не удовлетворять ограничениям. Вопрос: как ввести штраф так, чтобы оно гарантированно было в пределах множества  $G = \{x \in \mathbb{R}^d \mid g_i(x) \leq 0 \text{ для } i = 1, \dots m\}$ ?

• Топорный вариант:

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}) + \mathbb{I}_{G}(\mathbf{x}) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_G(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

Топорный вариант:

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}) + \mathbb{I}_{G}(\mathbf{x}) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_{G}(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

Формально все хорошо, все эквивалентно исходной задаче, вопрос: какие есть проблемы?

Топорный вариант:

$$\min_{\mathbf{x}\in\mathbb{R}^d}\left[f_{\rho}(\mathbf{x})=f(\mathbf{x})+\mathbb{I}_G(\mathbf{x})\right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_{G}(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

Формально все хорошо, все эквивалентно исходной задаче, вопрос: какие есть проблемы? Задача не стала легче с вычислительной точки зрения, индикатор недифференцируем.

Топорный вариант:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(x) = f(x) + \mathbb{I}_G(x) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_{G}(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

- Формально все хорошо, все эквивалентно исходной задаче, вопрос: какие есть проблемы? Задача не стала легче с вычислительной точки зрения, индикатор недифференцируем.
- Идея: воспроизвести поведение индикатора более плавно и непрерывно.

• Топорный вариант – выставим вот такой "барьер":

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(x) = f(x) + \frac{1}{\rho} \cdot \mathbb{I}_{G}(x) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_G(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

• Топорный вариант – выставим вот такой "барьер":

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(x) = f(x) + \frac{1}{\rho} \cdot \mathbb{I}_{G}(x) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_G(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

• Формально все хорошо, все эквивалентно исходной задаче, вопрос: какие есть проблемы?

• Топорный вариант – выставим вот такой "барьер":

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(x) = f(x) + \frac{1}{\rho} \cdot \mathbb{I}_{G}(x) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_G(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

• Формально все хорошо, все эквивалентно исходной задаче, вопрос: какие есть проблемы? Задача не стала легче с вычислительной точки зрения, индикатор не непрерывен и не дифференцируем.

Топорный вариант – выставим вот такой "барьер":

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_{\rho}(x) = f(x) + \frac{1}{\rho} \cdot \mathbb{I}_{G}(x) \right],$$

где  $\mathbb{I}_G(x)$  – индикаторная функция множества G:

$$\mathbb{I}_G(x) = \begin{cases} 0, & x \in G \\ +\infty, & x \notin G \end{cases}$$

- Формально все хорошо, все эквивалентно исходной задаче, вопрос: какие есть проблемы? Задача не стала легче с вычислительной точки зрения, индикатор не непрерывен и не дифференцируем.
- Идея: воспроизвести поведение индикатора более плавно и непрерывно.

• Дополнительно предположим, что: 1) int G — непустое множество, 2) для любой точки  $x \in G$  существует последовательность  $\{x_i\} \in \operatorname{int} G$  такая, что  $x_i \to x$ , 3) G — ограниченное множество, 4) для любого  $x \in \operatorname{int} G$  и для любого  $i = 1, \ldots m$  следует, что  $g_i(x) < 0$ , 5) f непрерывно дифференцируема на G.

- Дополнительно предположим, что: 1) int G непустое множество, 2) для любой точки  $x \in G$  существует последовательность  $\{x_i\} \in \text{int } G$  такая, что  $x_i \to x$ , 3) G ограниченное множество, 4) для любого  $x \in \text{int } G$  и для любого  $i = 1, \ldots m$  следует, что  $g_i(x) < 0$ , 5) f непрерывно дифференцируема на G.
- Введем функцию F: 1) непрерывно дифференцируемую на  $\inf G$  и 2) для любой последовательности  $\{x_i\} \in \inf G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$  (граница множества G), выполнено  $F(x_i) \to +\infty$ .

- Дополнительно предположим, что: 1) int G непустое множество, 2) для любой точки  $x \in G$  существует последовательность  $\{x_i\} \in \text{int} G$  такая, что  $x_i \to x$ , 3) G ограниченное множество, 4) для любого  $x \in \text{int} G$  и для любого  $i = 1, \ldots m$  следует, что  $g_i(x) < 0$ , 5) f непрерывно дифференцируема на G.
- Введем функцию F: 1) непрерывно дифференцируемую на  $\inf G$  и 2) для любой последовательности  $\{x_i\} \in \inf G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$  (граница множества G), выполнено  $F(x_i) \to +\infty$ .
- Примеры:
  - Барьер Кэррола:

$$F(x) = -\sum_{i=1}^{m} \frac{1}{g_i(x)},$$

• Логарифмический барьер:

$$F(x) = -\sum_{i=1}^{m} \ln(-g_i(x)).$$

• Физика более менее уже вырисовывается: F это непрерывный дифференцируемый «индикатор», который при приближении к  $\partial G$  улетает на бесконечность. Осталось только разобраться с тем, что честный индикатор на  $\inf G$  равен 0. Вопрос: идеи?

- Физика более менее уже вырисовывается: F это непрерывный дифференцируемый «индикатор», который при приближении к  $\partial G$  улетает на бесконечность. Осталось только разобраться с тем, что честный индикатор на  $\inf G$  равен 0. Вопрос: идеи?
- Введем параметр  $\rho > 0$  и рассмотрим и модифицируем значение F следующим образом:  $\frac{1}{\rho}F(x)$

- Физика более менее уже вырисовывается: F это непрерывный дифференцируемый «индикатор», который при приближении к  $\partial G$  улетает на бесконечность. Осталось только разобраться с тем, что честный индикатор на  $\inf G$  равен 0. Вопрос: идеи?
- Введем параметр  $\rho>0$  и рассмотрим и модифицируем значение F следующим образом:  $\frac{1}{\rho}F(x)$
- При  $ho o +\infty$ , следует, что  $rac{1}{
  ho} F(x) o 0$  на  $\mathrm{int} \, G$ .

- Физика более менее уже вырисовывается: F это непрерывный дифференцируемый «индикатор», который при приближении к  $\partial G$  улетает на бесконечность. Осталось только разобраться с тем, что честный индикатор на  $\inf G$  равен 0. Вопрос: идеи?
- Введем параметр ho > 0 и рассмотрим и модифицируем значение F следующим образом:  $\frac{1}{
  ho}F(x)$
- При  $ho o +\infty$ , следует, что  $rac{1}{
  ho} F(x) o 0$  на  $\mathrm{int} \, G$ .
- Итого рассмотрим следующую задачу:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ F_{\rho}(x) = f(x) + \frac{1}{\rho} F(x) \right].$$



•  $F_{\rho}$  – непрерывно дифференцируемая на int G. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на int G.

- $F_{\rho}$  непрерывно дифференцируемая на int G. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на int G.
- $\{x_i\} \in \operatorname{int} G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$  (граница множества G), выполнено  $F_{\rho}(x_i) \to +\infty$ . Следует из непрерывности f и определения F.

- $F_{\rho}$  непрерывно дифференцируемая на int G. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на int G.
- $\{x_i\} \in \operatorname{int} G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$  (граница множества G), выполнено  $F_{\rho}(x_i) \to +\infty$ . Следует из непрерывности f и определения F.
- Формально задача  $\min_{x \in \mathbb{R}^d} F_{\rho}(x)$  это задача с ограничениями. Вопрос: почему?

- $F_{\rho}$  непрерывно дифференцируемая на int G. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на int G.
- $\{x_i\} \in \operatorname{int} G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$  (граница множества G), выполнено  $F_{\rho}(x_i) \to +\infty$ . Следует из непрерывности f и определения F.
- Формально задача  $\min_{x \in \mathbb{R}^d} F_{\rho}(x)$  это задача с ограничениями. Вопрос: почему?  $F_{\rho}$  определена только на int G.

- $F_{\rho}$  непрерывно дифференцируемая на int G. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на int G.
- $\{x_i\} \in \text{int} G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$  (граница множества G), выполнено  $F_o(x_i) \to +\infty$ . Следует из непрерывности f и определения F.
- Формально задача  $\min_{x \in \mathbb{R}^d} F_{\rho}(x)$  это задача с ограничениями. **Вопрос:** почему?  $F_o$  определена только на int G. Но это не проблема: пусть мы стартуем из  $x^0 \in \text{int} G$  и можем гарантировать, что метод минимизации  $F_{\rho}(x)$  выдает точки  $x^k$ такие, что  $F_{\rho}(x^k) \leq F_{\rho}(x^0)$ . А мы знаем, что  $F_{\rho} \to \infty$  при приближении к  $\partial G$ , а значит в какой-то момент, приближаясь к границе,  $F_{\rho}$  будет больше  $F_{\rho}(x^{0})$ . Получаем, что  $x^{k}$  остается в int G. Это означает, что задача с ограничениями превращается в безусловную, потому что ограничения «не чувствуются».

## Свойства барьерной задачи

Чуть более формально последнее утверждение с предыдущего слайда.

#### Свойство барьерной задачи

Для любого ho>0 функция  $F_{
ho}(x)$  принимает минимум на  $\inf G$ . А множества вида

$$U = \{x \in \operatorname{int} G \mid F_{\rho}(x) \leq a\}$$

являются компактами для любого а.

• Чтобы показать замкнутость U, рассмотрим последовательность  $\{x_i\} \in U$ , сходящуюся к x. Вопрос: что нужно доказать?

• Чтобы показать замкнутость U, рассмотрим последовательность  $\{x_i\} \in U$ , сходящуюся к x. Вопрос: что нужно доказать?  $x \in U$ .

• Чтобы показать замкнутость U, рассмотрим последовательность  $\{x_i\} \in U$ , сходящуюся к x. **Bonpoc**: что нужно доказать?  $x \in U$ . Возможны две опции:  $x \in \text{int} G$  или  $\partial G$ ? Если  $x \in \partial G$ , то  $F_{\rho}(x_i) \to F_{\rho}(x) = \infty$ , что невозможно, так как  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ . Значит  $x \in \text{int} G$ .

• Чтобы показать замкнутость U, рассмотрим последовательность  $\{x_i\} \in U$ , сходящуюся к x. **Вопрос:** что нужно доказать?  $x \in U$ . Возможны две опции:  $x \in \text{int} G$  или  $\partial G$ ? Если  $x \in \partial G$ , то  $F_{\rho}(x_i) \to F_{\rho}(x) = \infty$ , что невозможно, так как  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ . Значит  $x \in \text{int} G$ . Но на int G функция  $F_{\rho}$  непрерывна, откуда следует необходимое, нужно только перейти к пределу в  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ .

- Чтобы показать замкнутость U, рассмотрим последовательность  $\{x_i\} \in U$ , сходящуюся к x. Вопрос: что нужно доказать?  $x \in U$ . Возможны две опции:  $x \in \text{int} G$  или  $\partial G$ ? Если  $x \in \partial G$ , то  $F_{\rho}(x_i) \to F_{\rho}(x) = \infty$ , что невозможно, так как  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ . Значит  $x \in \text{int} G$ . Но на int G функция  $F_{\rho}$  непрерывна, откуда следует необходимое, нужно только перейти к пределу в  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ .
- Ограниченность U следует из ограниченности G.

- Чтобы показать замкнутость U, рассмотрим последовательность  $\{x_i\} \in U$ , сходящуюся к x. Вопрос: что нужно доказать?  $x \in U$ . Возможны две опции:  $x \in \text{int} G$  или  $\partial G$ ? Если  $x \in \partial G$ , то  $F_{\rho}(x_i) \to F_{\rho}(x) = \infty$ , что невозможно, так как  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ . Значит  $x \in \text{int} G$ . Но на int G функция  $F_{\rho}$  непрерывна, откуда следует необходимое, нужно только перейти к пределу в  $F_{\rho}(x_i) \leq a$ .
- Ограниченность U следует из ограниченности G.
- $F_{\rho}$  непрерывна на компакте U, тогда она принимает минимальное значение на нем (теорема Вейерштрасса). Но по определению U, этот минимум на U будет минимумом и на  $\inf G$ .

## Свойства решений барьерной задачи

#### Свойство решений барьерной задачи

Дополнительно к тому, что уже предположено добавим, что  $\overline{\operatorname{int} G}=G$  (замыкание  $\operatorname{int} G$ ). Тогда для любого e>0 существует  $\rho(e)>0$  такое, что множество решений барьерной задачи  $X_{\rho}^*$  для любых  $\rho\geq\rho(e)$  содержится в

$$X_e^* = \{ x \in G \mid \exists x^* \in X^* : \|x - x^*\|_2 \le e \},$$

где  $X^*$  — множество решение исходной задачи оптимизации с ограничениями вида неравенств.

## Свойства решений барьерной задачи

#### Свойство решений барьерной задачи

Дополнительно к тому, что уже предположено добавим, что  $\overline{\operatorname{int} G}=G$  (замыкание  $\operatorname{int} G$ ). Тогда для любого e>0 существует  $\rho(e)>0$  такое, что множество решений барьерной задачи  $X_{\rho}^*$  для любых  $\rho\geq\rho(e)$  содержится в

$$X_e^* = \{ x \in G \mid \exists x^* \in X^* : \|x - x^*\|_2 \le e \},$$

где  $X^*$  – множество решение исходной задачи оптимизации с ограничениями вида неравенств.

- $X^*$  непустое, так как G замкнутое и ограниченное, а f непрерывна на этом компакте.
- То, что  $X_{\rho}^{*}$  непустое, доказали в первом свойстве.

• От противного:

• От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\}\to\infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^*\in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .

- От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\} \to \infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^* \in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .
- Так как G ограничено, то  $X^*(\rho_i)$  ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность:  $\tilde{x}_i^* \to \tilde{x}^*$ . Посмотрим, что мы можем сказать про  $\tilde{x}^*$ .

- От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\} \to \infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^* \in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .
- Так как G ограничено, то  $X^*(\rho_i)$  ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность:  $\tilde{x}_i^* \to \tilde{x}^*$ . Посмотрим, что мы можем сказать про  $\tilde{x}^*$ .
- Отметим, что предел  $\tilde{x}^*$  лежит в G. Вопрос: почему?

- От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\} \to \infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^* \in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .
- Так как G ограничено, то  $X^*(\rho_i)$  ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность:  $\tilde{x}_i^* \to \tilde{x}^*$ . Посмотрим, что мы можем сказать про  $\tilde{x}^*$ .
- Отметим, что предел  $\tilde{x}^*$  лежит в G. Вопрос: почему?  $\tilde{x}_i^* \in \operatorname{int} G$ , G есть замыкание  $\operatorname{int} G$ .

- От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\} \to \infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^* \in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .
- Так как G ограничено, то  $X^*(\rho_i)$  ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность:  $\tilde{x}_i^* \to \tilde{x}^*$ . Посмотрим, что мы можем сказать про  $\tilde{x}^*$ .
- Отметим, что предел  $\tilde{x}^*$  лежит в G. Вопрос: почему?  $\tilde{x}_i^* \in \text{int} G$ , G есть замыкание int G.
- Также  $\tilde{x}^*$  не должен лежать в  $X^*$ . Вопрос: почему?

- От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\} \to \infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^* \in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .
- Так как G ограничено, то  $X^*(\rho_i)$  ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность:  $\tilde{x}_i^* \to \tilde{x}^*$ . Посмотрим, что мы можем сказать про  $\tilde{x}^*$ .
- Отметим, что предел  $\tilde{x}^*$  лежит в G. Вопрос: почему?  $\tilde{x}_i^* \in \text{int} G$ , G есть замыкание int G.
- Также  $\tilde{x}^*$  не должен лежать в  $X^*$ . Вопрос: почему? Иначе, начиная с некоторого номера i,  $\tilde{x}^*$  начнут попадать в  $X_e^*$ .

- От противного: пусть существует некоторое e>0 и последовательность  $\{\rho_i\} \to \infty$ , что  $X^*(\rho_i)$  не содержится в  $X_e^*$ , т.е. существуют  $x_i^* \in X^*(\rho_i)$  не лежащие в  $X_e^*$ .
- Так как G ограничено, то  $X^*(\rho_i)$  ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность:  $\tilde{x}_i^* \to \tilde{x}^*$ . Посмотрим, что мы можем сказать про  $\tilde{x}^*$ .
- Отметим, что предел  $\tilde{x}^*$  лежит в G. Вопрос: почему?  $\tilde{x}_i^* \in \text{int} G$ , G есть замыкание int G.
- Также  $\tilde{x}^*$  не должен лежать в  $X^*$ . Вопрос: почему? Иначе, начиная с некоторого номера i,  $\tilde{x}^*$  начнут попадать в  $X_e^*$ .
- Так как  $\tilde{x}^*$  вне  $X^*$ , то существует  $\delta>0$  такое, что

$$f(\tilde{x}^*) > f(x^*) + \delta,$$

где  $x^* \in X^* \subseteq G$ .



• С другой стороны: так как G есть замыкание  $\mathrm{int}G$ , а f непрерывна на G, то можно найти такую точку  $\widetilde{x} \in \mathrm{int}G$ , что

$$f(\tilde{x}) \leq f(x^*) + \frac{\delta}{2}.$$

• С другой стороны: так как G есть замыкание int G, а f непрерывна на G, то можно найти такую точку  $\tilde{x} \in int G$ , что

$$f(\tilde{x}) \leq f(x^*) + \frac{\delta}{2}.$$

Тогда

$$f(\tilde{x}_i^*) + \frac{1}{\rho_i} F(\tilde{x}_i^*) = F_{\rho_i}(\tilde{x}_i^*) = \min_{x_i \in \mathsf{int} G} F_{\rho_i}(x_i) \leq F_{\rho_i}(\tilde{x}) = f(\tilde{x}) + \frac{1}{\rho_i} F(\tilde{x})$$

• С другой стороны: так как G есть замыкание  $\operatorname{int} G$ , а f непрерывна на G, то можно найти такую точку  $\tilde{x} \in \operatorname{int} G$ , что

$$f(\tilde{x}) \leq f(x^*) + \frac{\delta}{2}.$$

Тогда

$$f(\tilde{x}_i^*) + \frac{1}{\rho_i}F(\tilde{x}_i^*) = F_{\rho_i}(\tilde{x}_i^*) = \min_{x_i \in \text{int} G} F_{\rho_i}(x_i) \leq F_{\rho_i}(\tilde{x}) = f(\tilde{x}) + \frac{1}{\rho_i}F(\tilde{x})$$

• Мы уже показывали, что  $F_{\rho}$  принимает свое минимальное значение (а значит ограничено снизу) на  $\mathrm{int}G$ . Аналогично, можно показать, что  $F(x) \geq F^* > -\infty$  на  $\mathrm{int}G$ . Поэтому

$$f(\tilde{x}_i^*) \leq f(\tilde{x}) + \frac{1}{\rho_i}F(\tilde{x}) - \frac{1}{\rho_i}F^*.$$

Александр Безносиков Лекция 10 16 ноября 2023 12 / 33

• С предыдущего слайда:

$$f(\tilde{x}_i^*) \leq f(\tilde{x}) + \frac{1}{\rho_i} F(\tilde{x}) - \frac{1}{\rho_i} F^*.$$

• С предыдущего слайда:

$$f(\tilde{x}_i^*) \leq f(\tilde{x}) + \frac{1}{\rho_i} F(\tilde{x}) - \frac{1}{\rho_i} F^*.$$

ullet Функция f непрерывна на G. Переходим к пределу в неравенстве:

$$f(\tilde{x}^*) \leq f(\tilde{x}).$$

• С предыдущего слайда:

$$f(\tilde{x}_i^*) \leq f(\tilde{x}) + \frac{1}{\rho_i} F(\tilde{x}) - \frac{1}{\rho_i} F^*.$$

• Функция f непрерывна на G. Переходим к пределу в неравенстве:

$$f(\tilde{x}^*) \leq f(\tilde{x}).$$

Ho

$$f(x^*) + \delta < f(\tilde{x}^*) \le f(\tilde{x}) \le f(x^*) + \frac{\delta}{2}$$
.

Противоречие.

◆ロト ◆個ト ◆園ト ◆園ト ■ めので

#### Итог по барьерам на данный момент

- По факту условная задача превращена в безусловную.
- Увеличение  $\rho$  помогает лучше аппроксимировать поведение честной индикаторной функции, а значит приближает нас к исходной задаче.
- Решение всегда удовлетворяет ограничениям.
- Более того, так как в процессе оптимизации мы не выходим за G, то можно сказать, что мы всегда «внутри», поэтому метод решающий задачу с барьером называется метод внутренней точки.
- В общем случае все. Как и для штрафов выбираем, какое-то  $\rho$  пытаемся решить задачу с барьером. Далее можно попробовать увеличить  $\rho$ .

#### Итог по барьерам на данный момент

- По факту условная задача превращена в безусловную.
- Увеличение  $\rho$  помогает лучше аппроксимировать поведение честной индикаторной функции, а значит приближает нас к исходной задаче.
- Решение всегда удовлетворяет ограничениям.
- Более того, так как в процессе оптимизации мы не выходим за G, то можно сказать, что мы всегда «внутри», поэтому метод решающий задачу с барьером называется метод внутренней точки.
- В общем случае все. Как и для штрафов выбираем, какое-то  $\rho$  пытаемся решить задачу с барьером. Далее можно попробовать увеличить  $\rho$ .
- Далее рассмотрим фундаментальные азы теории вокруг барьеров, которая сильно продвинула вперед науку в этой области.

#### Самосогласованная функция

#### Самосогласованная функция

Выпуклая трижды непрерывно дифференцируемая на  $\inf G$  функция называется самосогласованной, если выполнены следующие условия

- $\left| \frac{d^3}{dt^3} F(x+th) \right| \leq 2 [h^T 
  abla^2 F(x)h]^{3/2}$  для любых  $x \in \operatorname{int} G$  и  $h \in \mathbb{R}^d$ ;
- Для любой последовательности  $\{x_i\} \in \text{int} G$  такой, что  $x_i \to x \in \partial G$ , выполнено «барьерное» свойство:  $F(x_i) \to +\infty$ .

#### Самосогласованная функция: примеры

 Квадратичная функция с симметричной положительно полуопределенной матрицей:

$$f(x) = \frac{1}{2}x^T A x + b^T x + c,$$

является самосогласованной на  $\mathbb{R}^d$ .

• Отрицательный логарифм:

$$f(x) = -\ln(x),$$

является самосогласованным на  $\mathbb{R}_+$ .

• Отрицательный логарифм квадратичной функции  $g(x) = \frac{1}{2}x^T A x + b^T x + c$ :

$$f(x) = -\ln(-g(x))$$

является самосогласованным на  $G = \{x \in \mathbb{R}^d \mid g(x) < 0\}$ .



#### Самосогласованная функция: операции сохраняющие

• Сумма двух самосогласованных функций ( $F_1$  на int $G_1$  и  $F_2$  на int $G_2$ ):

$$F(x) = \alpha_1 F_1(x) + \alpha_2 F_2(x),$$

где  $\alpha_1, \alpha_2 \ge 1$ , также является самосогласованной.

• Аффинное преобразование аргумента сохраняет самосогласованность: если F(x) самосогласована на int G, тогда

$$\tilde{F}(x) = F(Ax + b)$$

самосогласована на  $\inf \tilde{G} = \{x \mid Ax + b \in \inf G\}.$ 

#### Самосогласованный барьер

#### Самосогласованный барьер

Функция F является u-самосогласованным барьером (u всегда  $\ge 1$ ) на множестве int G, если

- F самосогласована на int G;
- Выполнено условие:  $|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T \nabla^2 F(x) h}$  для любых  $x \in \operatorname{int} G$  и  $h \in \mathbb{R}^d$ .
- Пример логарифмический барьер от лилейных ограничений:

$$F(x) = -\sum_{i=1} -\ln(b_i - a_i^T x),$$

где  $\{b_i - a_i^T x\}$  удовлетворяют условию Слейтера, является m-самосогласованным барьером на

 $G = \{x \in \mathbb{R}^d \mid a_i^\mathsf{T} x \leq b_i, \ i = 1, \dots, m\}$ 

#### Задача

• То с чего начинали:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x),$$
s.t.  $g_i(x) \le 0, i = 1, \dots m$ .

Только пусть теперь все функции f и  $g_i$  выпуклые на G.

#### Задача

• То с чего начинали:

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^d} f(\mathbf{x}),$$
  
s.t.  $g_i(\mathbf{x}) \le 0, i = 1, \dots m.$ 

Только пусть теперь все функции f и  $g_i$  выпуклые на G.

• Переформулируем в форме эпиграфа:

$$\min_{(x,t)\in\mathbb{R}^{d+1}} t,$$
s.t.  $g_i(x) \leq 0, \ i=1,\ldots m$ 
 $f(x)-t \leq 0.$ 

Задача остается выпуклой (эпиграф выпуклый тогда и только тогда, когда функция выпукла). Добавилась линейность целевой функции.

#### |Задача

• Поэтому будем рассматривать задачу вида:

$$\begin{aligned} & \min_{x \in \mathbb{R}^d} & c^T x, \\ & \text{s.t.} & g_i(x) \le 0, \ i = 1, \dots m, \end{aligned}$$

с выпуклыми функциями  $g_i$ .

#### Общий случай метода

Сначала посмотрим на общую схему, которая подойдет для любой задачи.

#### Алгоритм 1 Метод внутренней точки (общий случай)

**Вход:** стартовая точка  $x^0\in \mathrm{int} G$ , стартовое значение параметра  $ho_{-1}>0$ , количество итераций K

- 1: **for** k = 0, 1, ..., K 1 **do**
- 2: Увеличить  $\rho_k > \rho_{k-1}$
- 3: С помощью некоторого метода решить численно задачу безусловной оптимизации с целевой функцией  $F_{\rho_k}$  и стартовой точкой  $x_k$ . Гарантировать, что выход метода  $x_{k+1}$  будет близок к реальному решению  $x^*(\rho_k)$ .
- 4: end for

Выход:  $x^K$ 



# Линейная целевая функция и самосогласованный барьер

- Теперь перейдем к частному случаю линейной целевой функции и u-самосогласованных барьеров.
- Чем меньше  $\nu$  тем лучше барьер и как увидим далее быстрее сходится метод.

# Линейная целевая функция и самосогласованный барьер

- Теперь перейдем к частному случаю линейной целевой функции и u-самосогласованных барьеров.
- Чем меньше  $\nu$  тем лучше барьер и как увидим далее быстрее сходится метод.

## Линейная целевая функция и самосогласованный барьер

Введем дополнительные объекты:

- $\Phi_{\rho}(x) = \rho F_{\rho}(x) = \rho c^{\mathsf{T}} x + F(x)$
- $\lambda(\Phi_{\rho}, x) = \sqrt{[\nabla \Phi_{\rho}(x)]^T [\nabla^2 \Phi_{\rho}(x)]^{-1} \nabla \Phi_{\rho}(x)}$

Алгоритм 2 Метод внутренней точки (частный случай)

**Вход:** параметры  $e_1,e_2\in(0;1)$ , стартовое значение параметра  $\rho_{-1}>0$ , стартовая точка  $x^0\in \mathrm{int} G$  такая, что  $\lambda(\Phi_{\rho_{-1}},x^0)\leq e_1$ , количество итераций K

- 1: **for** k = 0, 1, ..., K 1 **do**
- 2: Увеличить  $ho_k = \left(1 + rac{\mathsf{e_2}}{\sqrt{
  u}}
  ight)
  ho_{k-1}$
- 3: Сделать шаг демпфированного метода Ньютона:

$$x^{k+1} = x^k - \frac{1}{1 + \lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k)} [\nabla^2 \Phi_{\rho_k}(x^k)]^{-1} \nabla \Phi_{\rho_k}(x^k)$$

(возможно, понадобится больше одного шага метода Ньютона, но при правильном соотношении  $e_1$  и  $e_2$  достаточно ровно одного)

4: end for

Rhyon: xK

Александр Безносиков Лекция 10 16 ноября 2023 23 / 33

Введем дополнительные объекты:

• С помощью хитрого критерия (ньютоновского декремента):  $\lambda(\Phi_{\rho},x)$  мы измеряем «близость» x к  $x^*(\rho)$ .

Введем дополнительные объекты:

- С помощью хитрого критерия (ньютоновского декремента):  $\lambda(\Phi_{\rho},x)$  мы измеряем «близость» x к  $x^*(\rho)$ .
- для положительно определенной матрицы  $\nabla^2 \Phi_{\rho}(x)$  декремент представляет собой некоторую модификацию критерия вида  $\|\nabla \Phi_{\rho}(x)\|_2$ , но по норме, индуцированной матрицей.

#### Введем дополнительные объекты:

- С помощью хитрого критерия (ньютоновского декремента):  $\lambda(\Phi_{\rho}, x)$  мы измеряем «близость» x к  $x^*(\rho)$ .
- для положительно определенной матрицы  $\nabla^2 \Phi_{\rho}(x)$  декремент представляет собой некоторую модификацию критерия вида  $\|\nabla \Phi_{\rho}(x)\|_2$ , но по норме, индуцированной матрицей.
- Мы задаем  $x^0$  так, что он сразу близок к  $x^*(\rho)$ . Это можно сделать, например, запустив демпфированный метод Ньютона на большое число итераций.

#### Введем дополнительные объекты:

- С помощью хитрого критерия (ньютоновского декремента):  $\lambda(\Phi_{\rho},x)$  мы измеряем «близость» x к  $x^*(\rho)$ .
- для положительно определенной матрицы  $\nabla^2 \Phi_{\rho}(x)$  декремент представляет собой некоторую модификацию критерия вида  $\|\nabla \Phi_{\rho}(x)\|_2$ , но по норме, индуцированной матрицей.
- Мы задаем  $x^0$  так, что он сразу близок к  $x^*(\rho)$ . Это можно сделать, например, запустив демпфированный метод Ньютона на большое число итераций.
- Далее мы увеличиваем  $\rho$ . И оказывается, что теперь достаточно только одного шага Ньютона, чтобы снова гарантированно быть близко к  $x^*(\rho)$ , а точнее  $\lambda(\Phi_{\rho_k},x^{k+1}) \leq e_1$ . А дальше зацикливаем. Осталось только показать, что и правда  $\lambda(\Phi_{\rho_k},x^{k+1}) < e_1$ .

4□▶ 4₫▶ 4½▶ 4½▶ ½ 900

Еще одно обозначение:  $H(x) = \nabla^2 \Phi_{\rho}(x) = \nabla^2 F(x)$ , и уже знакомая нам норма, индуцированная положительно определенной матрицей:  $\|x\|_{\Delta}^2 = x^T A x$ .

Сразу из определения самосогласованного барьера следует, что H(x) положительно полуопределена, но можно показать и, что положительно определена.

Еще одно обозначение:  $H(x) = \nabla^2 \Phi_{\rho}(x) = \nabla^2 F(x)$ , и уже знакомая нам норма, индуцированная положительно определенной матрицей:  $\|x\|_{\Delta}^2 = x^T A x$ .

Сразу из определения самосогласованного барьера следует, что H(x) положительно полуопределена, но можно показать и, что положительно определена.

• В новых обозначениях:

$$\lambda(\Phi_{\rho}, x) = \|\nabla \Phi_{\rho}(x)\|_{H^{-1}(x)} = \|\rho c + \nabla F(x)\|_{H^{-1}(x)}$$

Еще одно обозначение:  $H(x) = \nabla^2 \Phi_{\rho}(x) = \nabla^2 F(x)$ , и уже знакомая нам норма, индуцированная положительно определенной матрицей:  $\|x\|_A^2 = x^T A x$ .

Сразу из определения самосогласованного барьера следует, что H(x) положительно полуопределена, но можно показать и, что положительно определена.

• В новых обозначениях:

$$\lambda(\Phi_{\rho}, x) = \|\nabla \Phi_{\rho}(x)\|_{H^{-1}(x)} = \|\rho c + \nabla F(x)\|_{H^{-1}(x)}$$

• Попробуем оценить  $\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k)$  через  $\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k)$ , т.е. насколько ухудшает ситуацию увеличение  $\rho$  (здесь используем просто неравенство треугольника):

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) = \|\rho_k c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}$$
  
 
$$\leq \|\rho_{k-1} c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} + \|(\rho_k - \rho_{k-1})c\|_{H^{-1}(x^k)}$$

• Продолжаем с предыдущего слайда (просто подставляем  $\rho_k$  через  $\rho_{k-1}$ ):

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k}}, x^{k}) \leq \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^{k})\|_{H^{-1}(x^{k})} + \|(\rho_{k} - \rho_{k-1})c\|_{H^{-1}(x^{k})}$$

$$= \lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^{k}) + \frac{\rho_{k} - \rho_{k-1}}{\rho_{k-1}} \|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^{k})}$$

$$\leq e_{1} + \frac{e_{2}}{\sqrt{\nu}} \|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^{k})}$$

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ .

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ :

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) = \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1$$

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ :

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) = \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1$$

• Неравенство треугольника:

$$\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1 + \|\nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}$$

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ :

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) = \|\hat{\rho}_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1$$

• Неравенство треугольника:

$$\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1 + \|\nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}$$

• Из определения самосогласованного барьера для любого h:  $|h^T \nabla F(x)| \le \sqrt{\nu} \sqrt{h^T H(x) h}$ .

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ :

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) = \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1$$

• Неравенство треугольника:

$$\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1 + \|\nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}$$

• Из определения самосогласованного барьера для любого h:  $|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T H(x) h}$ . В том числе для  $h = H^{-1}(x) \nabla F(x)$ :  $[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x) \leq \sqrt{\nu} \sqrt{[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x)}$ 

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ :

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) = \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1$$

• Неравенство треугольника:

$$\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1 + \|\nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}$$

• Из определения самосогласованного барьера для любого h:

$$|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T H(x) h}$$
. В том числе для  $h = H^{-1}(x) \nabla F(x)$ :  $[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x) \leq \sqrt{\nu} \sqrt{[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x)}$ 

В силу симметричности H(x) получаем

$$\|\nabla F(x)\|_{H^{-1}(x)} \le \sqrt{\nu}$$

• Нужно оценить  $\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)}$ :

$$\lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) = \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1$$

• Неравенство треугольника:

$$\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1 + \|\nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}$$

• Из определения самосогласованного барьера для любого h:

$$|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T H(x) h}$$
. В том числе для  $h = H^{-1}(x) \nabla F(x)$ :  $[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x) \leq \sqrt{\nu} \sqrt{[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x)}$ 

В силу симметричности H(x) получаем

$$\|\nabla F(x)\|_{H^{-1}(x)} \le \sqrt{\nu}$$

Итого:

$$\|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \le e_1 + \sqrt{\nu}$$



• Объединяем результаты:

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) \leq e_1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}}(e_1 + \sqrt{\nu}).$$

• Объединяем результаты:

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) \leq e_1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}}(e_1 + \sqrt{\nu}).$$

• Функция  $\Phi_{\rho_k}$  является самосогласованной, как сумма двух самосогласованных (линейной и самосогласованного барьера). Один шаг демпфированного метода Ньютона дает:

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^{k+1}) \le \frac{2\lambda^2(\Phi_{\rho_k}, x^k)}{1 - \lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k)}.$$

• Объединяем результаты:

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) \leq e_1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}}(e_1 + \sqrt{\nu}).$$

• Функция  $\Phi_{
ho_k}$  является самосогласованной, как сумма двух самосогласованных (линейной и самосогласованного барьера). Один шаг демпфированного метода Ньютона дает:

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^{k+1}) \le \frac{2\lambda^2(\Phi_{\rho_k}, x^k)}{1 - \lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k)}.$$

В частности, если  $e_1=0,05$  и  $e_2=0,08$ , то

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^{k+1}) \leq 0,05 = e_1.$$

Что и требовалось.



- Мы всегда близко к текущему  $x^*(\rho)$ .
- Уже знаем, что увеличение  $\rho$  влечет за собой приближение к исходной задаче.
- Осталось понять, как быстро приближаемся к решению исходной задачи с увеличением  $\rho$ .

• Разберем упрощенный случай: пусть мы не просто близки к решению, пусть  $x=x^*(\rho)$ , также остановимся на случае логарифмических барьеров с линейными функциями в качестве ограничений:

$$F(x) = -\sum_{i=1}^m \ln(b_i - a_i^T x).$$

• Разберем упрощенный случай: пусть мы не просто близки к решению, пусть  $x=x^*(\rho)$ , также остановимся на случае логарифмических барьеров с линейными функциями в качестве ограничений:

$$F(x) = -\sum_{i=1}^m \ln(b_i - a_i^T x).$$

• Так как  $x = x^*(\rho)$ , то по условию оптимальности:

$$\nabla \Phi_{\rho}(x) = \rho c + \sum_{i=1}^{m} \frac{a_i}{b_i - a_i^T x} = 0.$$

• Разберем упрощенный случай: пусть мы не просто близки к решению, пусть  $x=x^*(\rho)$ , также остановимся на случае логарифмических барьеров с линейными функциями в качестве ограничений:

$$F(x) = -\sum_{i=1}^m \ln(b_i - a_i^T x).$$

• Так как  $x = x^*(\rho)$ , то по условию оптимальности:

$$\nabla \Phi_{\rho}(x) = \rho c + \sum_{i=1}^{m} \frac{a_i}{b_i - a_i^T x} = 0.$$

• Возьмем скалярное произведение с  $(x - x^*)$ :

$$\rho c^{T}(x-x^{*}) = \sum_{i=1}^{m} \frac{a_{i}^{T}(x^{*}-x)}{b_{i}-a_{i}^{T}x} = \sum_{i=1}^{m} \frac{b_{i}-a_{i}^{T}x}{b_{i}-a_{i}^{T}x} = m$$

• В итоге (пользуясь, что для нашего барьера  $\nu = m$ ):

$$f(x) - f(x^*) = c^T(x - x^*) = \frac{m}{\rho} = \frac{\nu}{\rho}$$

• В итоге (пользуясь, что для нашего барьера  $\nu = m$ ):

$$f(x) - f(x^*) = c^T(x - x^*) = \frac{m}{\rho} = \frac{\nu}{\rho}$$

- Так как  $\rho$  увеличивается линейно, то и к решению мы приближаемся линейно.
- В общем случае справедлива следующая теорема.

#### Сходимость

#### Сходимость метода внутренней точки

Пусть с помощью метода внутренней точки решается задача оптимизации с линейной целевой функцией и выпуклыми ограничениями вида неравенств, при этом используются  $\nu$ -самосогласованные барьеры. Тогда чтобы достичь  $\varepsilon$  решения  $(f(x)-f(x^*)\leq \varepsilon)$ , необходимо

$$K = \mathcal{O}\left(\sqrt{
u}\log rac{
u}{arepsilon
ho_0}
ight)$$
 итераций метода.

#### Итого

- Метод внутренней точки хорошая альтернатива методу барьеров, которая дополнительно гарантирует соблюдение ограничений.
- Для выпуклых задач метод внутренней точки обладает фундаментальной теорией и сильными гарантиями сходимости.