

Метод внутренней точки. Самосогласованные барьеры

Методы оптимизации

Александр Безносиков

Московский физико-технический институт

16 ноября 2023



От штрафа к барьеру

- Рассмотрим следующую задачу с ограничениями:

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

От штрафа к барьеру

- Рассмотрим следующую задачу с ограничениями:

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

- 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 $y^+ = \max\{y, 0\}$.

От штрафа к барьеру

- Рассмотрим следующую задачу с ограничениями:

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

- 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 мы гарантированно было в пределах множества $G = \{x \in \mathbb{R}^d \mid g_i(x) \leq 0 \text{ для } i = 1, \dots, m\}$?

От штрафа к барьеру

- Топорный вариант:

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

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

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

От штрафа к барьеру

- Топорный вариант:

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

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?

От штрафа к барьеру

- Топорный вариант:

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

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.

От штрафа к барьеру

- Топорный вариант:

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

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.

От штрафа к барьеру

- 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 :

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

От штрафа к барьеру

- 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?

От штрафа к барьеру

- 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 неленепрерывен и недифференцируем.

От штрафа к барьеру

- 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 неленепрерывен и недифференцируем.
- Идея: воспроизвести поведение индикатора более плавно и непрерывно.

Барьерная функция

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

Барьерная функция

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

Барьерная функция

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

- Барьер Кэррола:

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

- Логарифмический барьер:

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

Барьерная функция

- Физика более менее уже вырисовывается: F это непрерывный дифференцируемый «индикатор», который при приближении к ∂G улетает на бесконечность. Осталось только разобраться с тем, что честный индикатор на $\text{int}G$ равен 0. **Вопрос:** идеи?

Барьерная функция

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

Барьерная функция

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

Барьерная функция

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

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

Барьерная задача

- F_ρ – непрерывно дифференцируемая на $\text{int} G$. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на $\text{int} G$.

Барьерная задача

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

Барьерная задача

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

Барьерная задача

- F_ρ – непрерывно дифференцируемая на $\text{int}G$. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на $\text{int}G$.
- $\{x_i\} \in \text{int}G$ такой, что $x_i \rightarrow x \in \partial G$ (граница множества G), выполнено $F_\rho(x_i) \rightarrow +\infty$. 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_ρ определена только на $\text{int}G$.

Барьерная задача

- F_ρ – непрерывно дифференцируемая на $\text{int}G$. Следует из того, что F непрерывно дифференцируемая на $\text{int}G$.
- $\{x_i\} \in \text{int}G$ такой, что $x_i \rightarrow x \in \partial G$ (граница множества G), выполнено $F_\rho(x_i) \rightarrow +\infty$. 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_ρ определена только на $\text{int}G$. 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 $F_\rho \rightarrow \infty$ при приближении к ∂G , а значит в какой-то момент, приближаясь к границе, F_ρ будет больше $F_\rho(x^0)$. Получаем, что x^k остается в $\text{int}G$. 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 $\rho > 0$ функция $F_\rho(x)$ принимает минимум на $\text{int}G$. А множества вида

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

являются компактами для любого a .

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

$$\begin{array}{ccc} x_i \rightarrow x & \nearrow & \partial G \\ & \searrow & \text{int } G \\ \in \text{int } G & & \end{array}$$

$$\bigcup_{x_i \in \text{int } G} F(x_i) \leq a$$

- 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 . **Вопрос:** что нужно доказать? $x \in U$.
Возможно две опции: $x \in \text{int}G$ или ∂G ? Если $x \in \partial G$, то $F_\rho(x_i) \rightarrow F_\rho(x) = \infty$, что невозможно, так как $F_\rho(x_i) \leq a$. Значит $x \in \text{int}G$.

$$\begin{aligned} x &\in \partial G \\ x_i &\in \varepsilon\text{-окр } \partial G \\ F_\rho(x_i) &> a \end{aligned}$$

Доказательство

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

$$\lim_{i \rightarrow \infty} F_\rho(x_i) \leq a$$
$$\underbrace{\hspace{10em}}_{F_\rho(x)} \leq a$$

$$x \in U$$

Доказательство

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

F_ρ имеет ограничение на U
 $x \in \text{int} G$
 $F_\rho(x) \leq a$

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

Свойства решений барьерной задачи

Свойство решений штрафной задачи

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

$$X_\epsilon^* = \{x \in \underline{G} \mid \exists x^* \in X^* : \|x - x^*\|_2 \leq \epsilon\},$$

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

Свойства решений барьерной задачи

Свойство решений штрафной задачи

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

$$X_\epsilon^* = \{x \in G \mid \exists x^* \in X^* : \|x - x^*\|_2 \leq \epsilon\},$$

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_ρ^* непустое, доказали в первом свойстве.

Доказательство

- От противного: $\exists \epsilon > 0$
 $g_i \rightarrow \infty : x_i^* \in X_{g_i}^* \hookrightarrow x_i^* \notin X_\epsilon^*$

Доказательство

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

$\subset \text{int } G$

откры.

x_i^* — отсюда после.

$$\widetilde{X_i^*} \rightarrow \widetilde{X^*}$$

Доказательство

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

Доказательство

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

$$\tilde{x}_i^* \in G \quad \tilde{x}^* \in \begin{matrix} \text{int } G \\ \cup \\ \partial G \end{matrix}$$

G

Доказательство

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

Доказательство

- От противного: пусть существует некоторое $\varepsilon > 0$ и последовательность $\{\rho_i\} \rightarrow \infty$, что $X^*(\rho_i)$ не содержится в X_ε^* , т.е. существуют $x_i^* \in X^*(\rho_i)$ не лежащие в X_ε^* .
- Так как G ограничено, то $X^*(\rho_i)$ ограничено. По теореме Больцана-Вейрштрасса из ограниченной последовательности можно выделить сходящуюся подпоследовательность: $\tilde{x}_i^* \rightarrow \tilde{x}^*$. 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 $\text{int} G$.
- Также \tilde{x}^* не должен лежать в X^* . **Вопрос:** почему?

$$\begin{aligned} f(\tilde{x}^*) &> \underbrace{f(x^*)}_{\min_{\in} f} + \delta \\ \tilde{x}^* &\in G \setminus X^* \\ \delta &> 0 \end{aligned}$$

Доказательство

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

Доказательство

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

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

где $x^* \in X^* \subseteq G$.

Доказательство

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

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

\tilde{x} такая x^*
 $\in \text{int} G$

$$\frac{F_{\tilde{g}_i}(\tilde{x}_i^*)}{\wedge} = f(\tilde{x}_i^*) + \frac{1}{\tilde{g}_i} F(\tilde{x}_i^*)$$

$$F_{\tilde{g}_i}(\tilde{x}) = f(\tilde{x}) + \frac{1}{\tilde{g}_i} F(\tilde{x})$$

$\in \text{int} G$

$$F_{\tilde{g}}(x_i) \geq C > \infty$$

$\in \text{int} G$

$$\lim_{\substack{\text{ } \\ f(x^*) + \delta < f(\tilde{x}^*)}} f(\tilde{x}_i^*) \leq \lim_{\substack{\text{ } \\ f(\tilde{x}) + \frac{1}{\tilde{g}_i} F(\tilde{x}) - \frac{1}{\tilde{g}_i} F(\tilde{x}_i^*)}} f(\tilde{x}_i^*)$$

$$\leq \lim_{\substack{\text{ } \\ f(\tilde{x}) + \frac{1}{\tilde{g}_i} F(\tilde{x}) - \frac{1}{\tilde{g}_i} \tilde{C}}} \left(f(\tilde{x}) + \frac{1}{\tilde{g}_i} F(\tilde{x}) - \frac{1}{\tilde{g}_i} \tilde{C} \right) = f(\tilde{x}) \leq f(x^*) + \frac{\delta}{2}$$

$\frac{F(x_i) \geq \tilde{C}}{\rightarrow -\infty}$

Доказательство

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

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

- Тогда

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

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

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

- Тогда

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

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

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

- С предыдущего слайда:

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

- 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:

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

- 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:

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

- Но

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

Противоречие.

Итог по барьерам на данный момент

- По факту условная задача превращена в безусловную.
- Увеличение ρ 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 ρ пытаемся решить задачу с барьером. Далее можно попробовать увеличить ρ .

Итог по барьерам на данный момент

- По факту условная задача превращена в безусловную.
- Увеличение ρ 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 ρ пытаемся решить задачу с барьером. Далее можно попробовать увеличить ρ .
- Далее рассмотрим фундаментальные азы теории вокруг барьеров, которая сильно продвинула вперед наука в этой области.

Самосогласованная функция

Самосогласованная функция

Выпуклая трижды непрерывно дифференцируемая на $\text{int}G$ функция называется самосогласованной, если выполнены следующие условия

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

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 $\text{int}G_1$ и F_2 на $\text{int}G_2$):

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

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

- Аффинное преобразование аргумента сохраняет самосогласованность: если $F(x)$ самосогласована на $\text{int}G$, тогда

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

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

Самосогласованный барьер

Самосогласованный барьер

Функция F является ν -самосогласованным барьером (ν всегда ≥ 1) на множестве $\text{int}G$, если

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

- Пример – логарифмический барьер от линейных ограничений:

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

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

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

Задача

- То с чего начинали:

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

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

Задача

- То с чего начинали:

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

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

- Переформулируем в форме эпиграфа:

$$\begin{aligned} \min_{(x,t) \in \mathbb{R}^{d+1}} \quad & \textcircled{t}, \quad 1^T (1, t) \\ \text{s.t.} \quad & g_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m \\ & \textcircled{f(x) - t \leq 0.} \end{aligned}$$

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

Задача

- Поэтому будем рассматривать задачу вида:

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

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 $x^0 \in \text{int}G$, стартовое значение параметра $\rho_{-1} > 0$, количество итераций K

1: **for** $k = 0, 1, \dots, K - 1$ **do**

2: Увеличить $\rho_k > \rho_{k-1}$

3: С помощью некоторого метода решить численно задачу безусловной оптимизации с целевой функцией F_{ρ_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 ν -самосогласованный барьеров.
- Чем меньше ν 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 ν -самосогласованный барьеров.
- Чем меньше ν тем лучше барьер и как увидим далее – быстрее сходится метод.

Линейная целевая функция и самосогласованный барьер

Введем дополнительные объекты:

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

$$\nabla^2 \Phi_\rho(x) = \nabla^2 F(x) \succeq 0$$
$$x^T A x = \|x\|_A^2$$

Алгоритм 2 Метод внутренней точки (частный случай)

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

1: **for** $k = 0, 1, \dots, K - 1$ **do**

2: Увеличить $\rho_k = \left(1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}}\right)^{-1} \rho_{k-1}$

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**

Выход: x^K

Линейная целевая функция

Введем дополнительные объекты:

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

Линейная целевая функция

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.

Линейная целевая функция

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 демпфированного метода Ньютона на большое число итераций.

Линейная целевая функция

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 демпфированного метода Ньютона на большое число итераций.
- Далее мы увеличиваем ρ . 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 закливаем. Осталось только показать, что и правда $\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^{k+1}) \leq e_1$.

Доказательство

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 самосопряженного барьера следует, что $H(x)$ положительно полуопределена, но можно показать и, что положительно определена.

Доказательство

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:

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

$$\sqrt{\nabla (\nabla^2)^{-1} \nabla}$$

$$\lambda(\Phi_{g_{k-1}}; x^k) \leq e_1$$

$$\lambda(\Phi_{g_k}; x^k) \leq ?$$

Доказательство

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:

$$\lambda(\Phi_\rho, x) = \|\nabla \Phi_\rho(x)\|_{H^{-1}(x)} = \|\rho c + \nabla F(x)\|_{H^{-1}(x)} = \frac{g_k - g_{k-1}}{g_k} \|g_k c\|_{H^{-1}(x^k)} = \frac{g_k - g_{k-1}}{g_k} \frac{1}{1 - \frac{g_{k+1}}{g_k}} \frac{1}{1 - \frac{e_2}{J}} = \frac{e_2}{J}$$

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

$$\begin{aligned} \lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) &= \|\rho_k c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \leq (g_k - g_{k-1} + g_{k-1})c + \nabla \\ &\leq \underbrace{\|\rho_{k-1} c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)}}_{\lambda(\Phi_{g_{k-1}}, x^k) \leq e_1} + \underbrace{\|(\rho_k - \rho_{k-1})c\|_{H^{-1}(x^k)}}_{\leq \frac{e_2}{J}} \end{aligned}$$

Доказательство

$$|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{J} \sqrt{h^T \nabla^2 F(x) h} \quad \forall h$$

$$|(\nabla F(x))^T H^{-1} \nabla F(x)| \leq \sqrt{J} \sqrt{\nabla F^T H^{-1} \nabla F} \quad h = H^{-1} \nabla F(x)$$

- Продолжаем с предыдущего слайда (просто подставляем ρ_k через ρ_{k-1}):

$$\sqrt{\nabla F^T H^{-1} \nabla F} \leq \sqrt{J}$$

$$\begin{aligned} \lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) &\leq \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} + \|(\rho_k - \rho_{k-1})c\|_{H^{-1}(x^k)} \\ &= \lambda(\Phi_{\rho_{k-1}}, x^k) + \frac{\rho_k - \rho_{k-1}}{\rho_{k-1}} \|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \\ &\leq e_1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}} \|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} \leq e_1 + \frac{e_2}{J} (e_1 + \sqrt{J}) \end{aligned}$$

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

$$\begin{aligned} \|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}(x^k)} - \|\nabla\|_{H^{-1}} &\leq \|\rho_{k-1}c + \nabla F(x^k)\|_{H^{-1}(x^k)} \leq e_1 \\ \|\rho_{k-1}c\|_{H^{-1}} &\leq e_1 + \|\nabla F(x)\|_{H^{-1}} \leq \sqrt{J} \end{aligned}$$

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

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

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

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

- Неравенство треугольника:

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

Доказательство

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

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

- Неравенство треугольника:

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

- Из определения самосопряженный барьера для любого h :
 $|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T \nabla^2 H(x) h}.$

Доказательство

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

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

- Неравенство треугольника:

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

- Из определения самосопряженный барьера для любого h :

$$|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T \nabla^2 H(x) h}. \text{ В том числе для } h = H^{-1} \nabla F(x):$$
$$[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) \nabla F(x) \leq \sqrt{\nu} \sqrt{[\nabla F(x)]^T H^{-T}(x) F(x)}$$

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

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

- Неравенство треугольника:

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

- Из определения самосопряженный барьера для любого h :

$$|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T \nabla^2 H(x) h}. \text{ В том числе для } h = H^{-1} \nabla F(x):$$

$$[\nabla F(x)]^T H^{-1}(x) \nabla F(x) \leq \sqrt{\nu} \sqrt{[\nabla F(x)]^T H^{-1}(x) \nabla F(x)}$$

В силу симметричности $H(x)$ получаем

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

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

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

- Неравенство треугольника:

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

- Из определения самосопряженный барьера для любого h :

$$|h^T \nabla F(x)| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{h^T \nabla^2 H(x) h}. \text{ В том числе для } h = H^{-1} \nabla F(x):$$

$$[\nabla F(x)]^T H^{-1}(x) \nabla F(x) \leq \sqrt{\nu} \sqrt{[\nabla F(x)]^T H^{-1}(x) \nabla F(x)}$$

В силу симметричности $H(x)$ получаем

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

- Итого:

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

- Объединяем результаты:

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

Доказательство

- Объединяем результаты:

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

$\rho > 1$

- Функция Φ_{ρ_k} является самосогласованной, как сумма двух самосогласованных (линейной и самосогласованного барьера).
Один демпфированного метод Ньютона дает:

Φ самосогл.

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^{k+1}) \leq \frac{2\lambda^2(\Phi_{\rho_k}, x^k)}{1 - \lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k)} \leq e_1$$

Доказательство

- Объединяем результаты:

$$\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k) \leq e_1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}}(e_1 + \sqrt{\nu}). \quad \cdot \checkmark \geq 1$$

- Функция Φ_{ρ_k} является самосогласованной, как сумма двух самосогласованных (линейной и самосогласованного барьера).
Один демпфированный метод Ньютона дает:

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

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 ρ влечет за собой приближение к исходной задаче.
- Осталось понять, как быстро приближаемся к решению исходной задачи с увеличением ρ .

Доказательство

- 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:

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

$$x = x^*(g)$$

$$\nabla \Phi_g(x) = 0$$

$$g \subset -$$

Доказательство

- Разберем упрощенный случай: пусть мы не просто близки к решению, пусть $\hat{x} = x^*(\rho)$, 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:

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

$\langle \cdot, x - x^* \rangle$

$$g c^T x - g c^T x^* = \sum \frac{a_i^T (x^* - x)}{b_i - a_i^T x} = \sum \frac{b_i - a_i^T x}{b_i - a_i^T x} =$$

$$= m = J$$

$$\frac{c^T x - c^T x^*}{f(x) - f(x^*)} = \frac{J}{g}$$

Доказательство

- 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 ρ увеличивается линейно, то и к решению мы приближаемся линейно.
- В общем случае справедлива следующая теорема.

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 ν -самосоогласованные барьеры. Тогда чтобы достичь ε решения $(f(x) - f(x^*))_{\varepsilon}$, необходимо

$$K = \mathcal{O} \left(\sqrt{\nu} \log \frac{\nu}{\varepsilon \rho_0} \right) \text{ итераций метода.}$$

$$\left(1 + \frac{0.08}{\sqrt{\nu}}\right)^k \sim \varepsilon$$

- 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.