



МГТУ имени Н.Э. Баумана

Кафедра ИУ-1 «Системы автоматического управления»

Методы оптимизации

Методы доверительной области

Завьялов Роман Александрович
zavialov@bmstu.ru

2023 г.

В рамках стратегии доверительной области информация, известная о целевой функции $f(x)$, используется для её аппроксимации с помощью некоторой функции $m_k(x)$, поведение которой рядом с точкой x_k схоже (совпадает) с целевой функцией. После аппроксимации, поиск минимума ведут уже для функции $m_k(x)$:

$$\min_p m_k(x_k + p),$$

Где $m_k(x)$, как правило, находят в виде:

$$m_k(x_k + p) = f_k + p^T \nabla f_k + \frac{1}{2} p^T B_k p$$

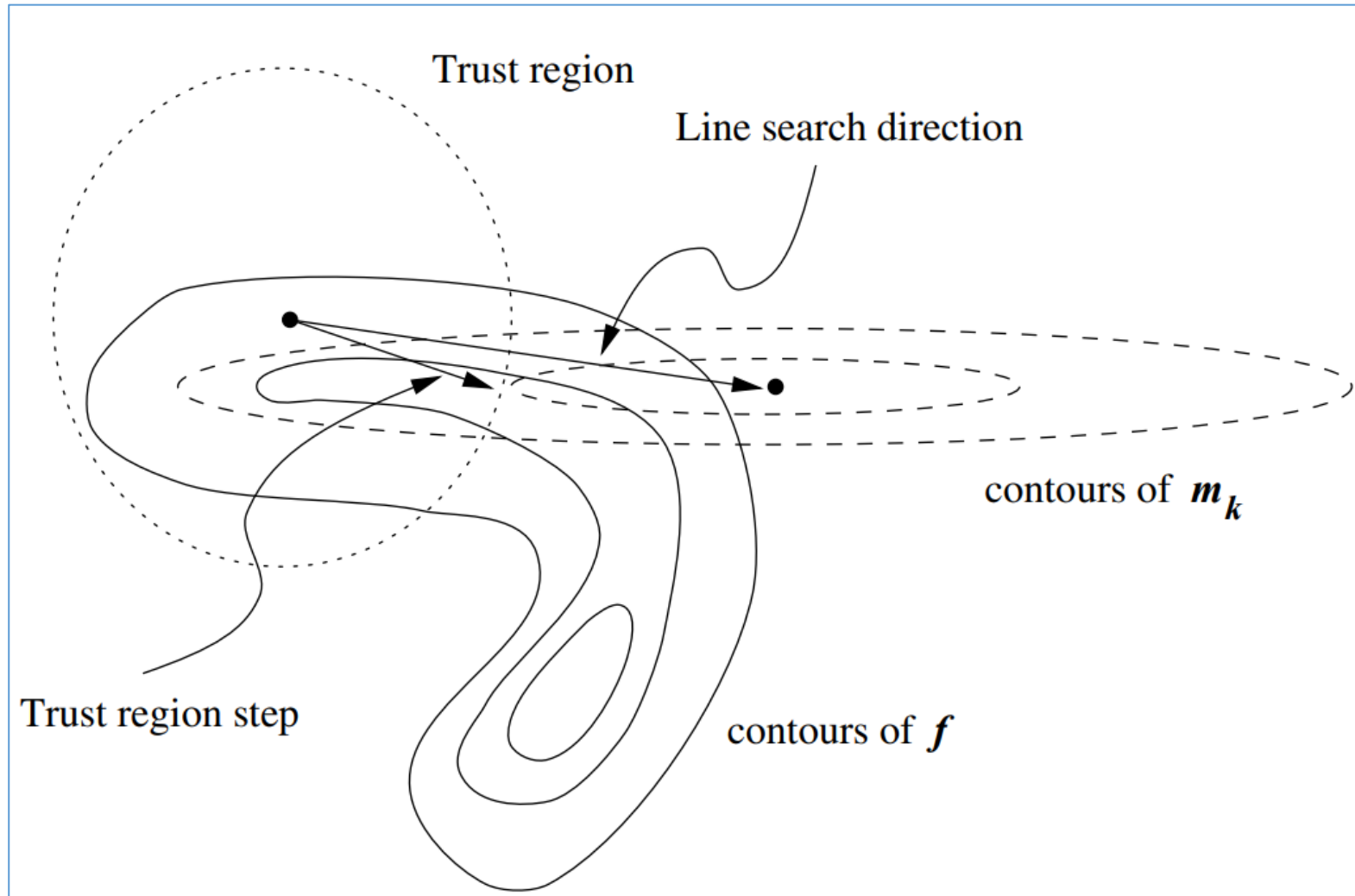
где $f_k, \nabla f_k$ – значения целевой функции и градиента целевой функции в точке x_k соответственно,

B_k – гессиан (или некоторое приближение гессиана) целевой функции в точке x_k .

Однако функция $m_k(x)$ аппроксимирует целевую функцию достаточно точно лишь в некоторой окрестности точки x_k . По этой причине поиск минимума аппроксимированной функции ведут в некоторой доверительной области точки x_k . Как правило, доверительную область определяют как $\|p\|_2 \leq \Delta$, где $\Delta > 0$ – радиус доверительной области.

Итерация метода линейного поиска предполагает нахождение направления и длины шага квадратичной аппроксимации $m_k(x)$ целевой функции $f(x)$. При этом, минимум аппроксимирующей функции далек от действительного минимума целевой функции, и итерация не приводит к существенному прогрессу.

Итерация метода доверительной области приводит к минимуму квадратичной аппроксимации целевой функции в пределах области, ограниченной окружностью радиуса Δ_k (обозначена мелким штрихом). В данном случае приближение к минимуму, найденное за итерацию, обеспечивает больший прогресс.



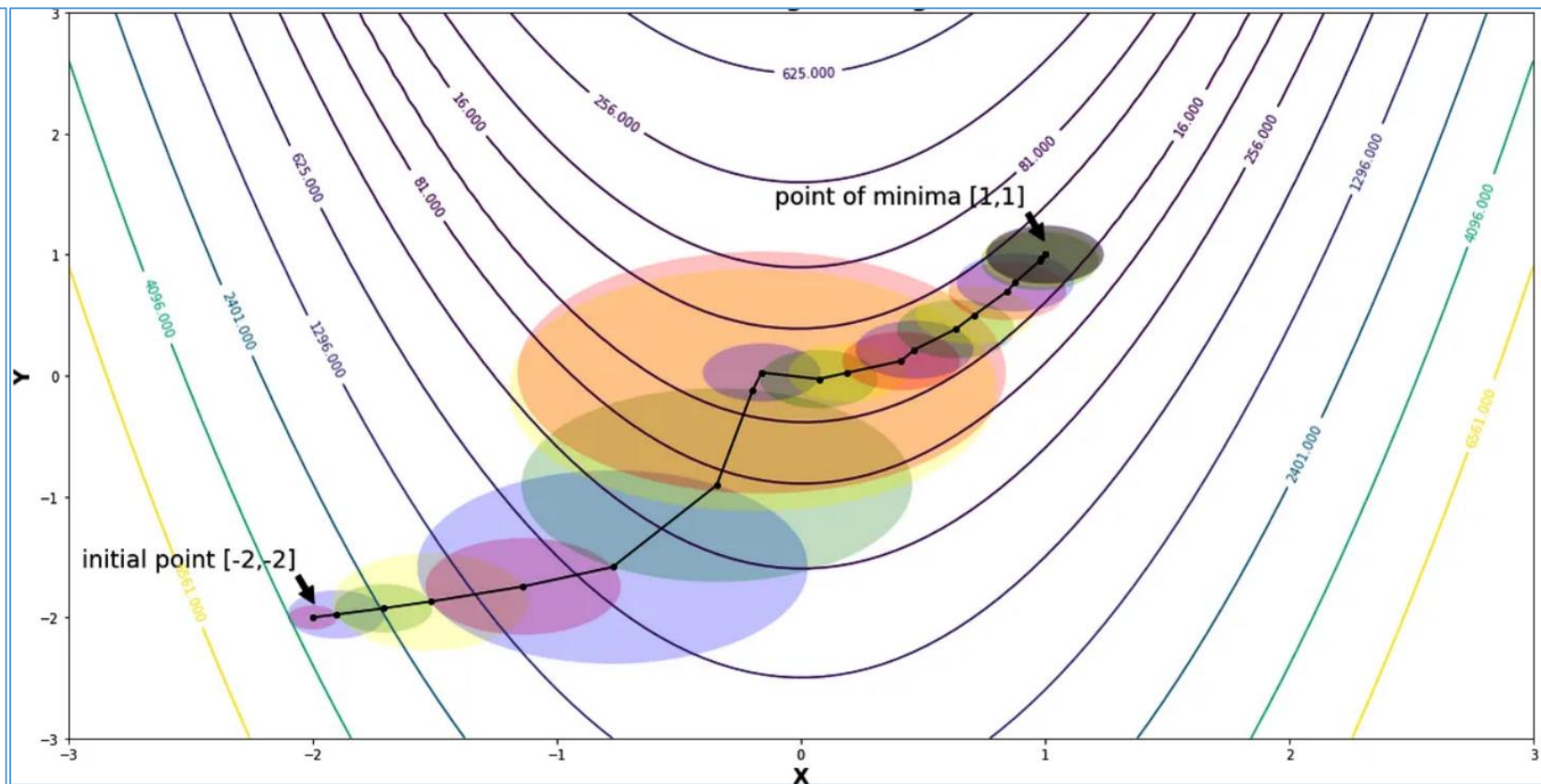
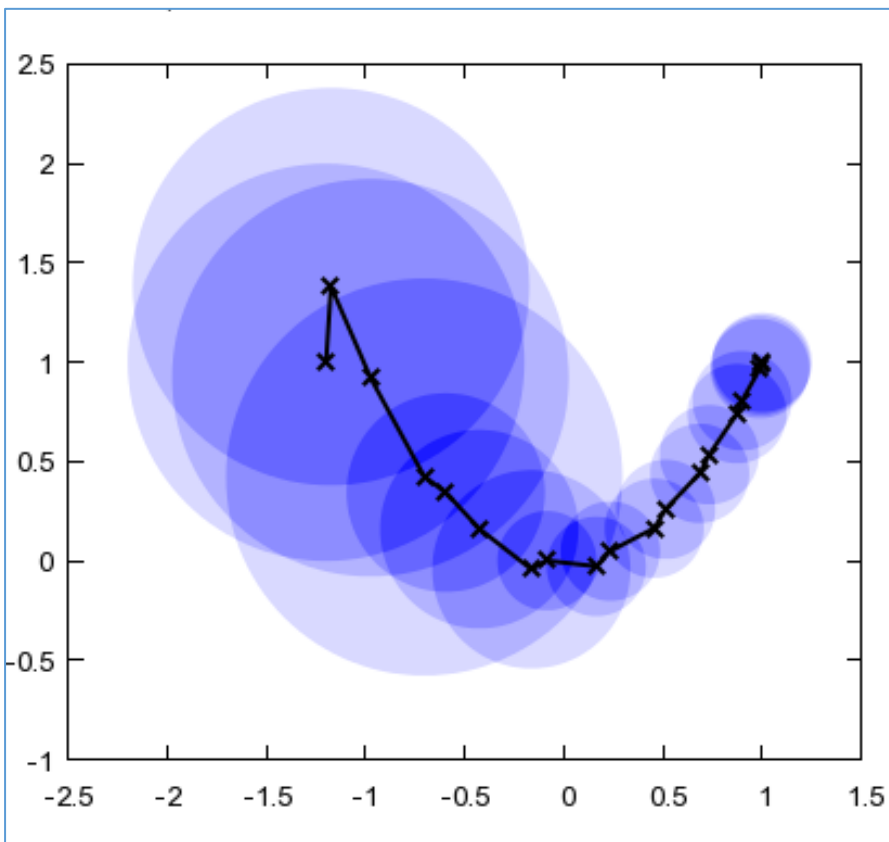
И методы линейного поиска, и методы доверительной области используют аппроксимацию целевой функции квадратичной моделью. Однако цели применения модели различны:

- **Методы линейного поиска** используют аппроксимацию целевой функции для поиска направления оптимизации. После выбора направления следует поиск длины шага оптимизации.
- **Методы доверительной области**, напротив, предполагают использование аппроксимации исключительно в ограниченной области вокруг текущего положения (начальной точки итерации), в пределах которой квадратичная модель адекватна целевой функции. Направление и длина шага оптимизации определяют единовременно. Радиус доверительной области обновляют каждую итерацию.

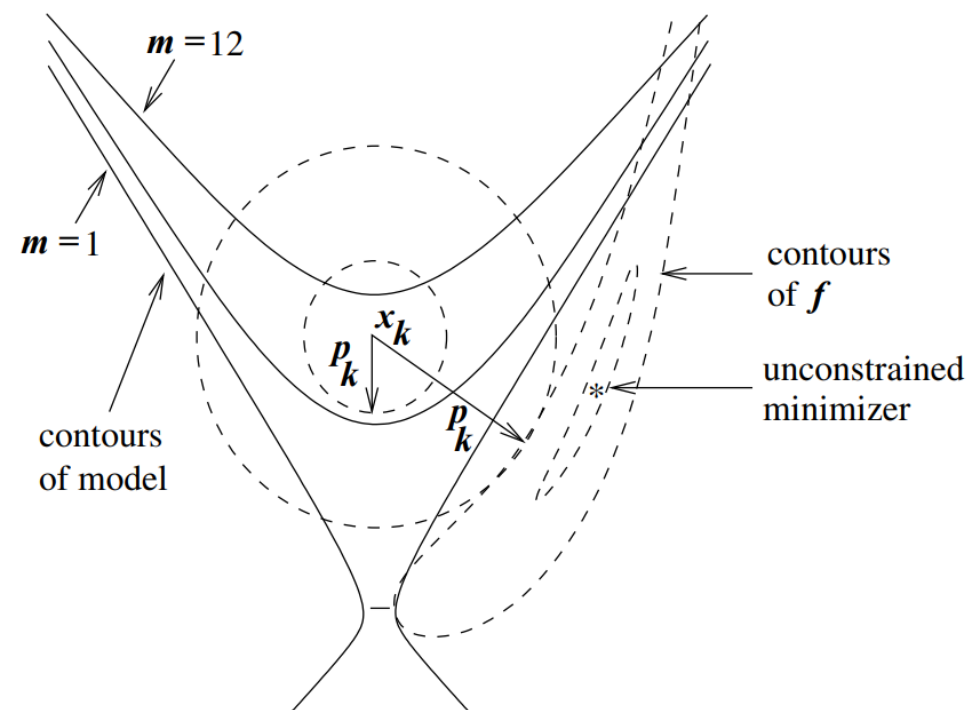
Успешность и эффективность поиска методом доверительной области зависит от выбора радиуса доверительной области. При выборе важно найти баланс:

- если **доверительная область велика**, минимум аппроксимирующей функции может оказаться далеко от действительного минимума целевой функции в области;
- если **доверительная область мала**, итерация не приведёт к существенному приближению к минимуму целевой функции.

Выбор доверительной области на текущей итерации опирается на результат выполнения предыдущей. Если квадратичная аппроксимация достаточно точно соответствует целевой функции и позволяет совершать эффективные шаги оптимизации, границы доверительной области расширяют. Если, напротив, предпринятый шаг был неэффективным, границы доверительной области сужают.



Идея подхода: находим приближение к минимуму целевой функции, учитывая изменение (уменьшение) значения как целевой функции $f(x)$, так её аппроксимации $m^i(x)$.



Подготовительный этап:

Зададим начальное приближение x^0 и точность расчета ε : $|\nabla f(x^i)| < \varepsilon$. Определим значение градиента $\nabla f(x^0)$ и гессиана $H(x^0)$ целевой функции в точке x^0 . Зададим начальный Δ^0 и максимальный $\bar{\Delta}$ радиус доверительной области, а также константу $\eta \in [0; 0.25)$.

Шаг 1:

Определим первый шаг p^i с помощью метода Dogleg или точки Коши.

Вычислим коэффициент ρ^i :

$$\rho^i = \frac{f(x^i) - f(x^i + p^i)}{m^i(0) - m^i(p^i)}$$

Определим радиус доверительной области Δ^{i+1} для следующей итерации:

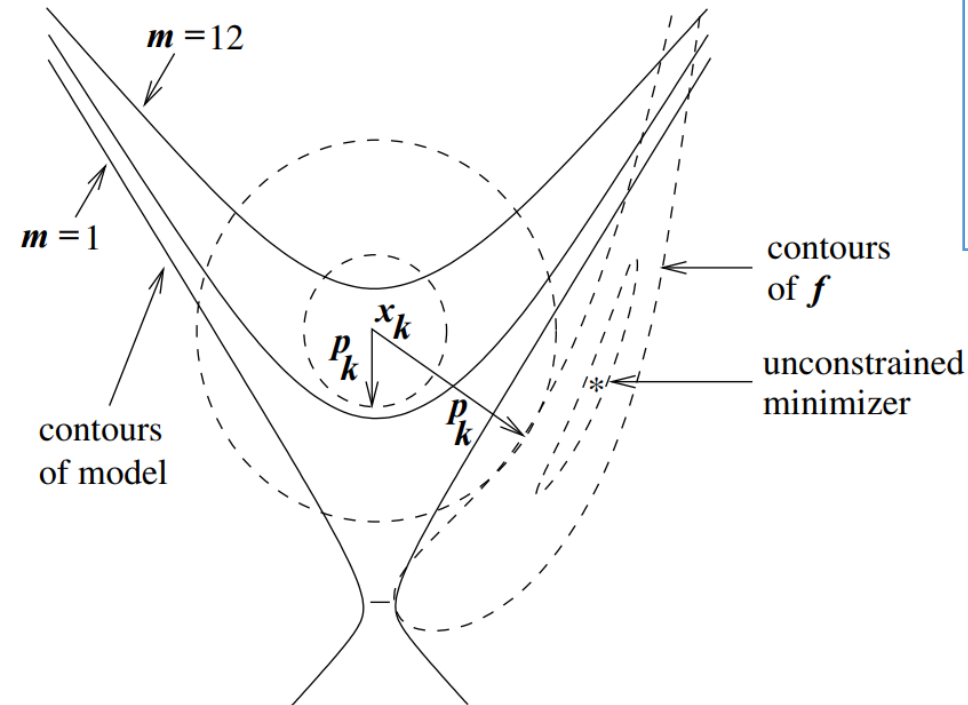
если $\rho^i < \frac{1}{4}$, то $\Delta^{i+1} = \frac{1}{4} |p^i|$

иначе:

если $\rho^i > \frac{3}{4}$ и $|p^i| = \Delta^i$, то $\Delta^{i+1} = \min(2\Delta^i, \bar{\Delta})$

иначе $\Delta^{i+1} = \Delta^i$

Идея подхода: находим приближение к минимуму целевой функции, учитывая изменение (уменьшение) значения как целевой функции $f(x)$, так её аппроксимации $m^i(x)$.



Шаг 1 (продолжение)

Определим приближение к точке минимума x^{i+1} :

если $\rho^i > \eta$, то

$$x^{i+1} = x^i + p^i$$

иначе:

$$x^{i+1} = x^i$$

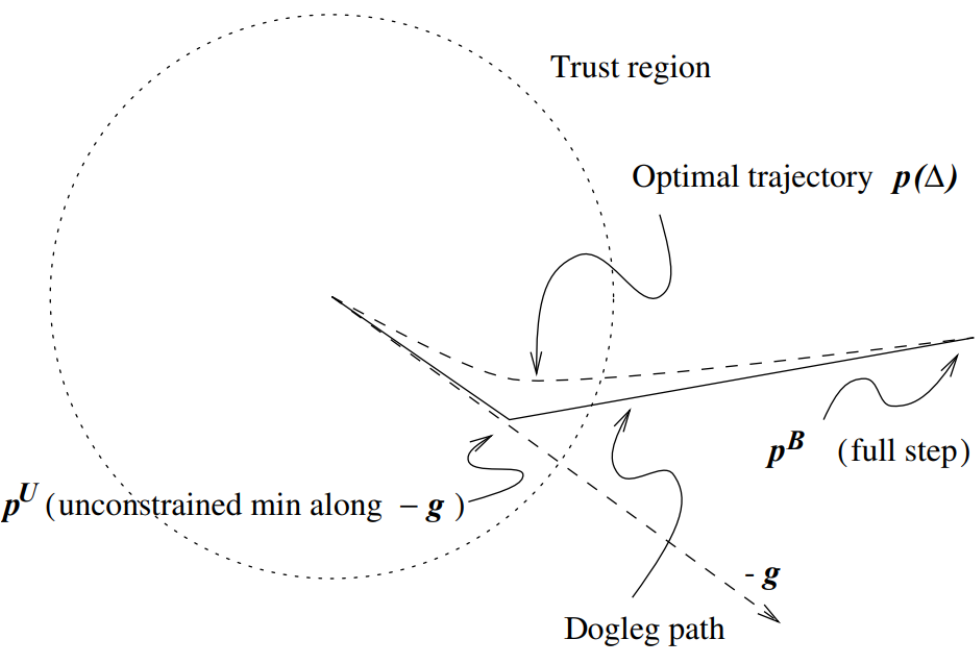
Шаг 2:

Проверим выполнение условия останова:

Если $|\nabla f(x^{i+1})| \geq \varepsilon$, то $i = i + 1$ и возвращаемся к шагу 1.

Иначе – завершаем поиск со значением $x^ = x^{i+1}$.*

Идея подхода: находим шаг оптимизации как совокупность двух прямых, аппроксимирующих оптимальную траекторию.



Подготовительный этап:

Зададим начальное приближение x^0 и начальный радиус доверительной области Δ^0 . Определим значение градиента $g = \nabla f(x^0)$ и гессиана $H(x^0)$ целевой функции в точке x^0 .

Шаг 1:

Определим шаг p^U :

$$p^U = -\frac{g^T g}{g^T H g} g$$

Определим шаг p^B :

$$p^B = -H(x^i)^{-1} g$$

Определим значение ρ^i , решив уравнение:

$$\left| (p^U)^2 + (\tau - 1)(p^B - p^U) \right| = \Delta_k^2$$

Определим итоговый шаг оптимизации:

$$p(\tau) = \begin{cases} \tau p^U & 0 \leq \tau \leq 1 \\ p^U + (\tau - 1)(p^B - p^U), & 1 \leq \tau \leq 2 \end{cases}$$

Шаг 2

Со значением $p = p(\tau)$ возвращаемся к алгоритму Trust Region.