### ЛЕКЦИЯ № 6

Методы математического программирования

### <u> 1. Классификация ММП.</u>

1. Сеточные методы.

- Равномерная сетка.
- ЛП- последовательности.
- 1. Методы спуска.
  - Методы одномерной оптимизации.
  - Методы безусловной оптимизации.
  - Методы условной оптимизации.
- 2. Методы многоэкстремальной оптимизации.
  - Методы «мультистарта».
  - Методы «тяжелого шарика».
  - Комбинации методов глобального случайного поиска и локального поиска.
- 3. Методы многокритериальной оптимизации.
  - Методы «идеальной точки»
  - Методы последовательной оптимизации по критериям.
  - Методы многоуровневой оптимизации
- 4. Методы оптимизации в условиях неопределенности.
  - Нечеткие вычисления. Неточные вычисления. Стохастические модели.
  - Генетические алгоритмы.
  - Нейросетевые алгоритмы.
  - Гибридные алгоритмы.

Методы математического программирования основаны на использовании итерационных алгоритмов поиска значений переменных проектирования  $\bar{\chi}$  , отвечающих экстремуму целевой функции при заданных ограничениях. При этом строится алгоритмическое отображение над функцией спуска $\varphi(x)$ , включающей как целевую функцию f(x), так и функции ограничений g(x)

3B
$$\Pi$$
 
$$\begin{cases} x^e = Arg \min f(x), x \in X; \\ x_i \ge 0, i = 1,...,n; \\ g_j(x) \le 0, j = 1,...,m. \end{cases}$$

$$x^e, \overline{x} \in \Omega_{\varepsilon}, \overline{x} = \lim_{k \to N} x^k$$

Алгоритмическое отображение состоит в том, что требуется на каждой итерации производить поиск  $x^{(k+1)} = A\{\varphi[f(x^{(k)}), g(x^{(k)})]\}$  так, чтобы

$$\varphi(x^{(k+1)}) \le \varphi(x^{(k)})$$

$$\|x^{e} - \overline{x}\| \le \delta \qquad x^{e}, \overline{x} \in \Omega_{\varepsilon}$$

$$|f(x^{e}) - f(\overline{x})| \le \varepsilon$$

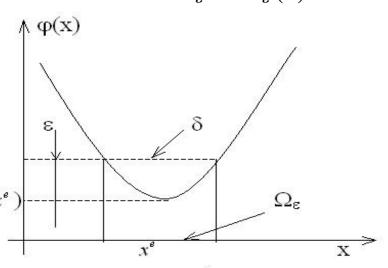
Выпуклая функция:

$$\varphi(x) = \varphi[f(x), g(x)]$$

$$\varphi: X \to R$$

$$X \subset E^n$$

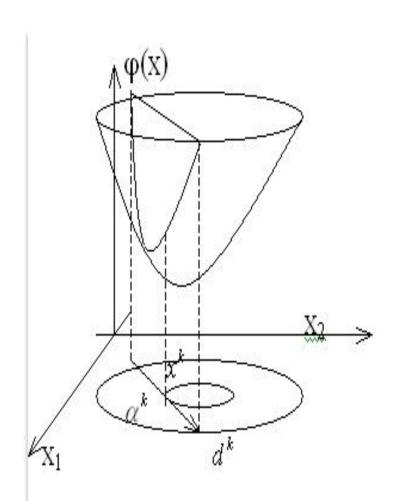
$$\Omega_{\varepsilon} \subseteq U_{\varepsilon}(x) \subset \mathbf{E}^n$$

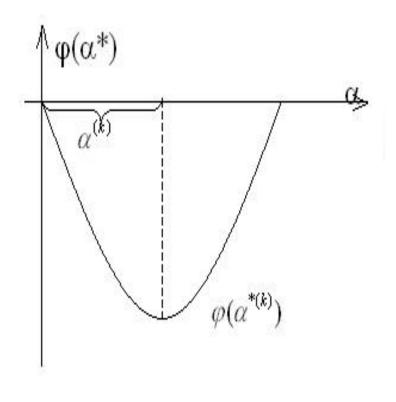


Стратегия ММП для ЗВП состоит в выборе  $x^{(k+1)} = x^{(k)} + \Delta x^{(k)}$  таким образом,  $\varphi(x^{(k)} + \Delta x^{(k)}) \leq \varphi(x^{(k)})$  для  $\forall x^{(k)} \subset X$  чтобы При этом для большинства методов МП  $\Delta x^{(k)} = \alpha^{(k)} d^{(k)}$  ,

Решение задачи ММП состоит в следующем:

- 1.Выбор направления поиска на каждой итерации оптимизации  $d^{(k)} \in X \subset E^n$
- 2. Выбор величины шага $\alpha^{*(k)} \in E^1$  таким образом, чтобы  $\alpha^{*(k)} = Arg \min \varphi(x^{(k)} + \alpha^{(k)}d^{(k)})$  в направлении вектор $\mathbf{a}^{(k)} \in X \subset E^n$





# Простейшие методы ММП для решения ЗВП.

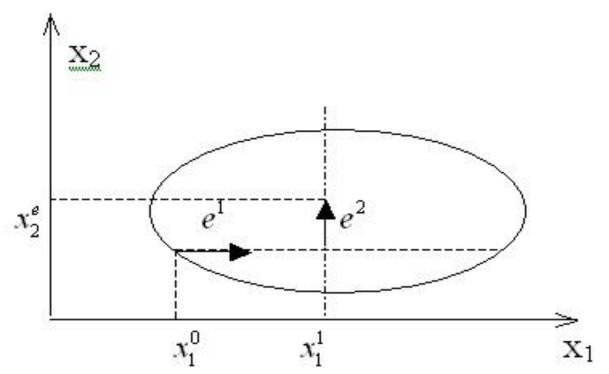
Их можно разбить на 3 основных класса:

- 1.Методы 0-го порядка (не использующие производные).
- 2.Методы 1-го порядка (использующие 1-е производные).
- 3.Методы 2-го порядка (использующие 2-е производные).

Рассмотрим простейшие представители каждого из этих классов.

# Метод покоординатного спуска (метод 0-го порядка)

Функция  $\varphi(x) \in C^0(X)$  — непрерывная функция.



### Алгоритм:

Ш1. Направление  $d^k$  - выбирается вдоль координаты  $\mathcal{X}_k$  от точки  $\mathbf{x}^{(k)}$ , т.е.  $d^{(k)} = \frac{x_k}{\|x_k\|} = e^k$ 

Ш2. Определяется величина шага

$$\alpha^{*(k)} = Arg \min_{\alpha \in E^{1}} \varphi(x^{(k)} + \alpha^{(k)} d^{(k)})$$

Ш3. Формируется новое значение

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha^{*(k)} d^{(k)}$$

Ш4. Проверка сходимости:

$$_{\text{Если}} \left( \left| \varphi(x^{(k+1)}) - \varphi(x^{(k)}) \right| \le \varepsilon, \left\| x^{(k+1)} - x^{(k)} \right\| \le \delta \right)$$
, то *КОНЕЦ*

Иначе к=к+1 и переход на Ш 1.

<u>Достоинства:</u> возможность оптимизации для задач с недифференцируемыми функциями.

#### Недостатки:

- 1. Низкая скорость сходимости (сублинейная, т.е.  $\gamma$ <1)
- 2.Возможность зацикливания при плохой обусловленности задачи, т.е. когда функция  $\phi(x)$  имеет овражный характер.

# Обусловленность задачи

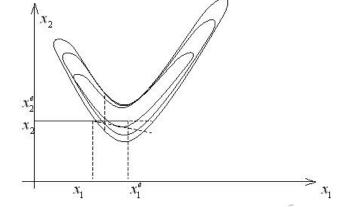
Определяется числом обусловленности матрицы Гессе (если она существует), т.е. отношением  $\chi = \frac{L}{I}$  .

Где L - максимальное собственное число

I — минимальное собственное чис $\mathbf{MO}(x^{(k)})$  .

В случае отсутствия матрицы Гессе числом обусловленности может быть отношение:  $\chi = \lim_{\delta \to 0} \frac{\sup \left\| x^{(k)} - x^e \right\|^2}{\inf \left\| x^{(k)} - x^e \right\|^2}$ 

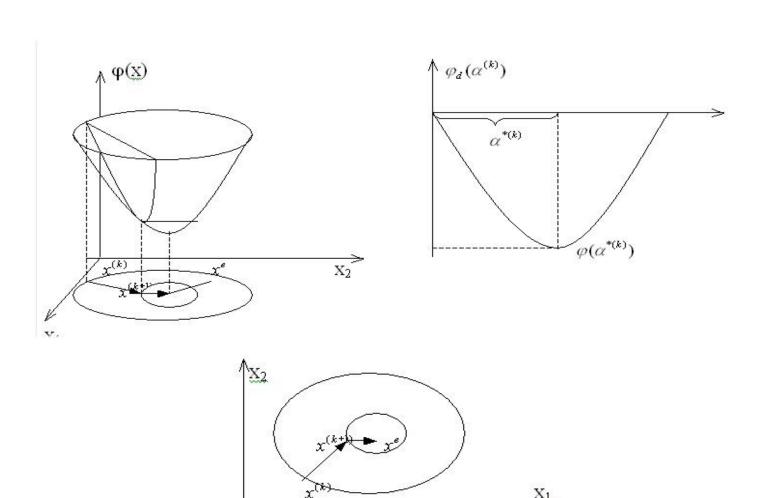
$$\lim_{\delta \to 0} \frac{\sup_{x \to \infty} x}{\inf_{x \to \infty} \left\| x^{(k)} - x^e \right\|^2}$$



Пример функция Розенброка:

$$f(x_1, x_2) = 100(x_2^2 - x_1)^2 + (x_2 - 1)^2$$

# Метод наискорейшего спуска (метод 1-го порядка).



# <u>Метод наискорейшего спуска</u> (метод 1-го порядка).

Функция  $\varphi(x) \in C^1(X)$  - класс 1 раз дифференцируемых функций.

$$x^{(k+1)}=x^{(k)}+\Delta x^{(k)}=x^{(k)}+lpha^{(k)}d^{(k)}$$
 — в ряд Тейлора, тогда, если учитывать Разложим функцию  $\varphi(x^k+lpha^{(k)}d^{(k)})$  только 2 члена ряда, получим:

$$\varphi(x^{(k+1)}) = \varphi(x^{(k)}) + \nabla^T \varphi(x^{(k)}) \Delta x^{(k)} + o(\|\Delta x^{(k)}\|)$$

Для того, чтобы функция уменьшалась, необходимо, чтобы

$$d^{(k)} \sim -\nabla \varphi(x^{(k)})$$

$$d^{(k)} = -rac{
abla arphi(x^{(k)})}{\left\|
abla arphi(x^{(k)})
ight\|}$$
 . Тогда  $x^{(k+1)} = x^{(k)} - rac{
abla arphi(x^{(k)})}{\left\|
abla arphi(x^{(k)})
ight\|} lpha^{*(k)}$ 

При этом  $\alpha^{*(k)} = Arg \min_{x \in F^1} \varphi(x^{(k)} + \alpha^{*(k)} d^{(k)})$ 

Особенность МНС: 
$$\nabla^T \varphi(x^{(k+1)}) \nabla \varphi(x^{(k)}) = 0$$
; то есть  $d^{(k+1)T} I d^{(k)} = 0$ .

Достоинства. Линейная скорость сходимости для функций ф(х) близких к квадратичным.

Недостатки: 1. Функция  $\varphi(x) \in C^1(X)$  — должна быть дифференцируема.

2. Возможность зацикливания при плохой обусловленности задачи.

# <u>Метод Ньютона</u> (метод второго порядка).

Условием использования этого метода является:  $\varphi(x) \in C^2(X)$  ,

а также условие выпуклости  $\phi(x)$  в окрестности точки поиска.

Точка  $x^*$  – стационарная точка (точка локального экстремума)

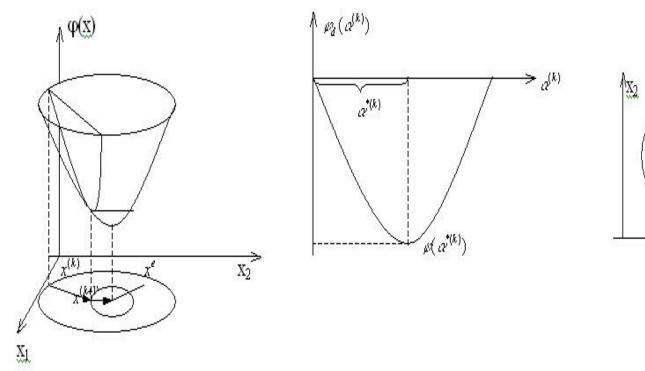
Пусть: 
$$\varphi(x^*) = \min(\varphi(x))$$
 Тогда: 
$$\overline{x} \in U_{\varepsilon}(x^*) \quad \varphi(x^*) = \varphi(\overline{x} + \Delta x) = \varphi(\overline{x}) + \nabla^T \varphi(x) \Delta x^* + \frac{1}{2} \Delta x^T H(\overline{x}) \Delta x + o(\|\Delta x\|^3)$$
  $x^* = \overline{x} + \Delta x$  где  $H(\overline{x}) = \left\{ \frac{\partial^2 \varphi(\overline{x})}{\partial x_i \partial x_j} \right\}_{\substack{i=1..n \\ i=1.n}}^{i=1..n}$ 

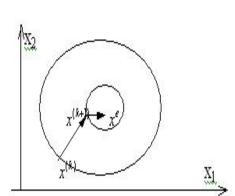
Разложение функции  $\phi(x^*)$  в окрестности  $x^*$  в ряд Тейлора до 3-го члена дает квадратичную аппроксимацию этой функции в U $\epsilon(x^*)$ :

$$O = \nabla \varphi(\bar{x}) + H^{T}(\bar{x})(x^{*} - \bar{x}) \cdot x^{(k+1)} = x^{(k)} - H^{-1}(x^{(k)})\nabla \varphi(x^{(k)}).$$

$$d^{(k)} = -H^{-1}(x^{(k)})\nabla \varphi(x^{(k)}); \ \alpha^{*(k)} = Arg \min \varphi_d(\alpha^{(k)}); \ x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha^{*(k)}d^{(k)}.$$

# <u>Метод Ньютона</u> (метод второго порядка).





# <u>Метод Ньютона</u> (метод второго порядка).

Сопряженность:  $d^{(k+1)}H^{-1}(x^{(k)})d^{(k)} = 0$ 

#### Достоинства:

Для функций, близких к квадратичным, скорость сходимости алгоритма суперлинейная.

#### Недостатки:

- 1. Необходимость вычисления  $H^{-1}(x^{(k)})$ .
- 2.Процесс решения сильно зависит от выбора  $\chi^{(0)}$  (т.е. от начальной точки)
- 3. Функция  $\varphi(x)$  должна быть выпуклой во всех точках  $x^{(k)}$  , то есть  $det H(x^k) > 0$  .