1 Введение. Понятия и термины оптимизации

- Оптимизация (лат. optimus наилучший) процесс нахождения наилучшего (из множества возможных альтернатив) решения задачи при заданных требованиях и ограничениях.
- Множество альтернатив множество возможных (допустимых) решений технической задачи.
- Критерий оптимальности количественная оценка свойства объекта (системы), определяющего цель оптимизации.
- Задача оптимизации определение альтернативы, для которой критерий оптимальности дает наибольшую (наименьшую) количественную оценку

D

7 Постановка задачи оптимизации

Пусть $m{x}=(x_1,x_2,...,x_n)\in\Omega$ — вектор параметров оптимизации $\Omega\in\mathbb{R}^n$ — множество допустимых решений $f(m{x})$ — целевая функция $C(m{x})$ — вектор ограничений, заданный для переменных $m{x}$

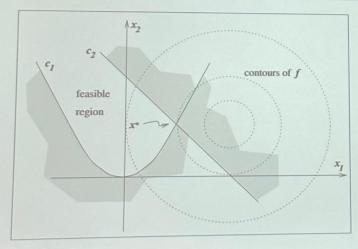
Тогда задачу оптимизации запишем следующим образом:

$$\min_{\mathbf{x}\in\Omega} f(\mathbf{x}), \begin{cases} c_i(\mathbf{x}) = 0, i \in M \\ c_j(\mathbf{x}) \ge 0, j \in N \end{cases}$$

Пример

Постановка задачи оптимизации

Графическое решение задачи оптимизации для целевой функции $f(\mathbf{x})$ в заданных ограничениях $c(\mathbf{x})$. На графике изображен контуры окружности — целевой функции, область допустимых решений (feasible region) и оптимальное решение \mathbf{x}^*



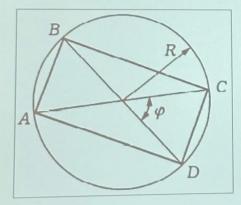
$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} \frac{(x_1 - 2)^2 + (x_2 - 1)^2}{f(\mathbf{x})},$$

$$\begin{cases} x_1^2 - x_2 \le 0 \\ x_1 + x_2 \le 2 \end{cases} c_j(\mathbf{x}), j \in \{1, 2\}$$

л Пример

Постановка задачи оптимизации

Геометрическая задача оптимизации — определение сторон прямоугольника x_1 и x_2 , вписанного в окружность заданного радиуса R и имеющего при этом наибольшую площадь S



$$\max_{x \in \mathbb{R}^{n}} \frac{x_{1} \cdot x_{2}}{s(x)},$$

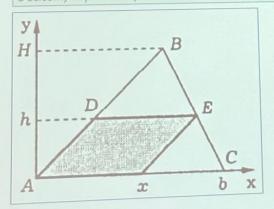
$$\begin{cases} x_{1}^{2} + x_{2}^{2} = 4R^{2}, R - const \\ x_{1} > 0 \\ x_{2} > 0 \end{cases}$$

$$c_{i}(x), i \in \{1\}$$

$$c_{j}(x), j \in \{1, 2\}$$

Среди всех параллелограммов, вписанных в заданный треугольник ABC с высотой Н и основанием b, найти тот, который имеет наибольшую площадь

В качестве параметров оптимизации возьмем длину стороны параллелограмма x, лежащей на прямой AC, и высоту параллелограмма h. Тогда задача оптимизации имеет вид:



$$\max_{h,x \in \mathbb{R}^n} h \cdot x,$$

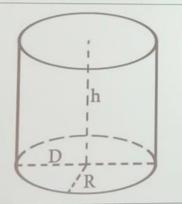
$$\begin{cases} \frac{H - h}{H} = \frac{x}{b}, H, b - const \\ h \ge 0 \\ x \ge 0 \end{cases}$$

6 Пример

Задача оптимального проектирования

Пусть требуется спроектировать бак горючего в виде прямого кругового цилиндра заданного объема V, на изготовление которого будет затрачено наименьшее количество листовой стали

В качестве параметров оптимизации возьмем радиус R и высоту h цилиндра. Тогда подлежащая оптимизации площадь полной поверхности цилиндра определена как $S=2\pi R(h+R)$, а задача оптимизации имеет вид:



$$\min_{h,x \in \mathbb{R}^n} 2\pi R(h+R),$$

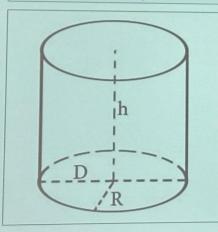
$$\begin{cases}
\pi R^2 h = V, \quad V - const \\
R > 0 \\
h > 0
\end{cases}$$

Пример

Задача оптимального проектирования

$$\min_{h,x\in\mathbb{R}^n} 2\pi R(h+R),$$

$$\pi R^2 h = V, R > 0, h > 0$$



Выразим высоту h через радиус R, чтобы исключить из целевой функции площади 5 вторую переменную, и найдем минимум целевой функции

$$1. \quad H = \frac{V}{\pi R^2}$$

2.
$$S(R) = 2\frac{V}{R} + 2\pi R^2$$

1.
$$H = \frac{V}{\pi R^2}$$

2. $S(R) = 2\frac{V}{R} + 2\pi R^2$
3. $S'(R_*) = -2\frac{V}{R_*^2} + 2\pi R_* = 0$
4. $R_* = \sqrt[3]{\frac{V}{2\pi}}$
5. $H = \frac{V}{\pi R_*^2} = \sqrt[3]{\frac{4V}{\pi}} = 2R_*$

4.
$$R_* = \sqrt[3]{\frac{V}{2\pi}}$$

5.
$$H = \frac{V}{\pi R_*^2} = \sqrt[3]{\frac{4V}{\pi}} = 2R_*$$

Классы задач оптимизации 8

$$\min_{\mathbf{x}\in\Omega} f(\mathbf{x}), \begin{cases} c_i(\mathbf{x}) = 0, i \in M \\ c_j(\mathbf{x}) \ge 0, j \in N \end{cases}$$

По наличию ограничений: условная (constrained optimization)

безусловная (unconstrained optimization)

- По виду целевой функции и ограничений: линейная (linear optimization) линейное программирование нелинейная (nonlinear) - нелинейное программирование выпуклая (convex optimization)
- По типу параметров оптимизации:

непрерывная (continuous optimization)

дискретная (discrete) - целочисленное программирование

10

$$\min_{\mathbf{x} \in \Omega} f(\mathbf{x}), \begin{cases} c_i(\mathbf{x}) = 0, i \in M \\ c_j(\mathbf{x}) \ge 0, j \in N \end{cases}$$

По виду искомого решения: глобальная (global optimization)

локальная (local optimization)

■ По типу исследуемой модели: детерминированная (stochastic optimization)

стохастическая (deterministic optimization)

Понятие выпуклости множества и функции

Множество $S \in \mathbb{R}^n$ является выпуклым, если все точки отрезка, образуемого любыми двумя точками данного множества, также принадлежат множеству:

$$\alpha x + (1-\alpha)y \in S$$
 $npu \forall x, y \in S, \alpha \in [0,1]$

Функция f(x) является выпуклой, если область её определения $S \in \mathbb{R}^n$ — выпуклое множество, и для двух любых различных точек (x, f(x)) и (y, f(y)) из области определения график функции лежит ниже прямой, соединяющей эти точки:

 $f(\alpha x + (1-\alpha)y) \le \alpha f(x) + (1-\alpha)f(y) \text{ npu } \forall x, y \in S, \alpha \in [0,1]$

Выпуклость целевой функции гарантирует схождение алгоритмов оптимизации на глобальном минимуме. Минимизация выпуклых функций — задача выпуклого программирования, распространенная в оценке и обработке сигналов, разработке автоматических систем управления, в финансах и статистике.

Пример Выпуклая функция $f(x) = (x_1 - 6)^2 + 0.04(x_2 - 4.5)^4$