

# Методы оптимизации

13 февраля 2024 г.

## Содержание

<b>1</b>	<b>Основные понятия</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>Интерполяция</b>	<b>4</b>

## Литература.

1. *Васильев — Численные методы решения экстремальных задач.* Функциональный анализ, сжато, сложно, математично.

# 1 Основные понятия

## Терминология.

1. Целевая функция — функция, у которой мы ищем экстремум.
2. Объект оптимизации — то, что мы оптимизируем.
3. Параметры оптимизации — параметры, от которых зависит целевая функция (аргументы).
4. Ограничения — равенства и неравенства, наложенные на параметры.

ПРИМЕР 1. Спроектировать бак горючего в виде прямого кругового цилиндра с заданным объёмом  $V$ , на изготовление которого будет потрачено наименьшее количество листовой стали, то есть он должен иметь *наименьшую площадь поверхности*.

РЕШЕНИЕ. Параметры оптимизации:  $R$  и  $H$ . Целевая функция — функция площади поверхности,  $S = 2\pi R^2 + 2\pi RH = 2\pi R(R + H) \rightarrow \min$ . Ограничения:  $\pi R^2 H = V$  ( $V > 0$ );  $R, H > 0$ . По известной формуле

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

Тогда

$$\begin{aligned} S &= 2\pi R \left( \frac{V}{\pi R^2} + R \right) = \frac{2\pi RV}{\pi R^2} + 2\pi R^2 = \\ &= \frac{2V}{R} + 2\pi R^2 = \frac{V}{R} + \frac{V}{R} + 2\pi R^2 \geq 3\sqrt[3]{\frac{V}{R} \frac{V}{R} 2\pi R^2} = 3\sqrt[3]{2\pi V^2} = S_{\min}. \end{aligned}$$

Здесь было использовано неравенство между средним арифметическим и средним геометрическим. Есть способ проще (через производные). Тогда  $S = S_{\min}$  при  $V/R = 2\pi R^2$ , то есть  $V = 2\pi R^3$  и  $R = \sqrt[3]{\frac{V}{2\pi}}$ , а

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

Отсюда

$$2R = 2\sqrt[3]{\frac{V}{2\pi}} = \sqrt[3]{\frac{84V}{2\pi}} = H.$$

□

Линейное программирование придумали в России (см. Канторович).

ПРИМЕР 2 (линейное программирование). Предприятие выпускает  $m$  наименований продукции, используя  $n$  видов ресурсов. Обозначим  $a_{ij}$  — затраты  $i$ -го вида ресурса на производство  $j$ -го вида продукции;  $x_j$  — планируемый объём выпуска продукции;  $d_j$  — цена единицы продукции  $j$ -го вида; а  $(x_1, \dots, x_n)$  — оптимальный план. Через  $b_i$  обозначим общий запас ресурса вида  $i$ .

Тогда целевая функция имеет вид

$$S = \sum_{j=1}^n d_j x_j \rightarrow \max,$$

а ограничения будут следующими:  $a_j \leq x_j \leq A_j$ ;  $a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n \leq b_i$ . Нишевые продукты тоже должны производиться. Аналогично, в транспортной задаче, задаче коммивояжёра и пр.

## 2 Интерполяция

1. Имеется набор значений функции где можно считать, что  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$  (во всяком случае, все они попарно различны). Тогда существует единственный многочлен  $f$  степени  $\deg f \leq n$ , такой что  $f(x_i) = y_i$ , где  $i = 0, \dots, n$ .

Запишем многочлен в виде

$$\begin{cases} f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n, \\ a_0 + a_1x_0 + \dots + a_nx_0^n = y_0, \\ \dots, \\ a_0 + a_1x_n + \dots + a_nx_n^n = y_n. \end{cases}$$

Здесь  $(n+1)$  уравнение и столько же переменных. Определитель СЛАУ есть определитель Вандермонда, он не равен нулю, поскольку все точки  $x_i$  попарно различны. Поэтому система имеет и единственное решение. Эту систему можно просто решить. Можно поступить хитрее.

Второй способ.

По теореме Безу  $x_1, \dots, x_n$  — корни, откуда  $g(x) = (x - x_1) \dots (x - x_n)$ .  $g_0(x) = c_0(x - x_1) \dots (x - x_n)$ ,  $c_0 \in \mathbb{R}$ .  $1 = g_0(x_0) = c_0(x_0 - x_1) \dots (x_0 - x_n)$ , поэтому

$$g_0(x) = \frac{(x - x_1) \dots (x - x_n)}{(x_0 - x_1) \dots (x_0 - x_n)} = \frac{\prod_{i=1}^n (x - x_i)}{\prod_{i=1}^n (x_0 - x_i)}.$$

Тогда

$$\begin{aligned} f(x) &= y_0g_0(x) + y_1g_1(x) + \dots + y_ng_n(x), \\ f(x_0) &= y_0g_0(x_0) + y_1g_1(x_0) + \dots + y_ng_n(x_0) \dots, \end{aligned}$$

где на второй строчке  $g_0(x_0) = 1$ ,  $g_1(x_0) = 0$ ,  $g_n(x_0) = 0$ .

**Интерполяционный полином Лагранжа.** Получили формулу

$$f(x) = \sum_{i=0}^n y_i \frac{\prod_{j=0, \dots, n; j \neq i} (x - x_j)}{\prod_{j=0, \dots, n; j \neq i} (x_i - x_j)}$$

Третий способ.

$$\begin{aligned} f_0(x) &= y_0, \\ (f_1 - f_0)(x_0) &= 0 \implies (x - x_0) \mid f_1 - f_0 \implies f_1(x) = f_0(x) + q_1(x - x_0), \\ f_1 &= f_0 + q_1(x - x_0), \quad y_1 = f_1(x_1) = f_0(x_1) + q_1(x_1 - x_0), \\ q_1 &= \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}, \quad f_1 = y_0 + \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}(x - x_0), \\ f_i - f_{i-1} &= q_i(x - x_0) \dots (x - x_{i-1}), \\ y_i &= f_i(x_i) = f_{i-1}(x_i) + q_i(x_i - x_0) \dots (x_i - x_{i-1}), \\ a_i &= \frac{y_i - f_{i-1}(x_i)}{(x_i - x_0) \dots (x_i - x_{i-1})}. \end{aligned}$$

Интерполяция помогает и удобный инструмент, когда точек мало. Когда точек много, точная интерполяция сложна и бессмысленна.

**2. Приближённая интерполяция.** Когда точек много и точки известны приблизительно, используют приближённую интерполяцию. *Метод наименьших квадратов.*

Ищем многочлен  $f$  степени  $\deg f = m < n$ . Так называемая «невязка»  $y_k - f(x_k)$ . Как минимизировать невязки? Самый популярный способ — минимизировать сумму квадратов невязок. Тогда

$$\Phi(a_0, \dots, a_m) = \sum_{k=0}^n (a_0 + a_1 x_k + \dots + a_m x_k^m - y_k)^2 \rightarrow \min.$$