



Міністерство освіти і науки України  
Національний технічний університет України  
«Київський політехнічний інститут ім. І. Сікорського»  
Інститут прикладного системного аналізу

**Лабораторна робота**  
з курсу «Методи оптимізації»  
з теми «Метод лінеаризації в нелінійному програмуванні»

Виконали студенти 3 курсу групи КА-81  
Галганов Олексій  
Єрко Андрій  
Фордуй Нікіта

Перевірили  
Спекторський Ігор Якович  
Яковлева Алла Петрівна

Київ 2021

**Завдання.** Реалізувати метод лінеаризації для задачі мінімізації нелінійної функції на множині, що задана набором нелінійних нерівностей:

$$\begin{cases} f_0(x) \rightarrow \min \\ f_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m \end{cases} \quad (1)$$

Усі функції  $f_0, f_1, \dots, f_m \in C^1(\mathbb{R}^n)$  — неперервно диференційовні на  $\mathbb{R}^n$ .

**Опис методу.** Покладемо  $\Phi_N(x) = f(x) + N \cdot F(x)$  для великого  $N > 0$ .  $F(x) = \max\{0, f_1(x), \dots, f_m(x)\} \geq 0$  для всіх  $x \in \mathbb{R}^n$ , причому рівність досягається тоді і тільки тоді, коли  $f_i(x) \leq 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ .  $N$  є одним з параметрів методу. Нехай  $x_0 \in \mathbb{R}^n$  — довільна початкова точка. На  $k$ -тому кроці роботи методу спочатку розв'язується задача квадратичного програмування відносно  $p$ :

$$\begin{cases} \frac{1}{2}\|p\|^2 + \langle f'_0(x^k), p \rangle \rightarrow \min_p \\ f_i(x^k) + \langle f'_i(x^k), p \rangle \leq 0, \quad i = 1, \dots, m \end{cases} \quad (2)$$

Позначимо

$$D = \begin{pmatrix} -f'_1(x^k) \\ -f'_2(x^k) \\ \dots \\ -f'_m(x^k) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -(\text{grad } f_1(x^k))^T \\ -(\text{grad } f_2(x^k))^T \\ \dots \\ -(\text{grad } f_m(x^k))^T \end{pmatrix}, \quad f = \begin{pmatrix} f_1(x^k) \\ f_2(x^k) \\ \dots \\ f_m(x^k) \end{pmatrix}, \quad c = f'_0(x^k)$$

Тоді задача (2) запишеться як

$$\begin{cases} \frac{1}{2}\|p\|^2 + \langle c, p \rangle \rightarrow \min_p \\ Dp \geq f \end{cases} \quad (3)$$

Ця задача є лінійним наближенням вихідної задачі в околі точки  $x^k$ . Якщо  $p^k$  — розв'язок цієї задачі, то  $x_{k+1} = x^k + \alpha^k p^k$ , де  $\alpha^k$  — перше число в послідовності  $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \dots$ , при якому виконується нерівність

$$\Phi_N(x^k + \alpha^k p^k) \leq \Phi_N(x^k) - \varepsilon \alpha^k \|p^k\|^2 \quad (4)$$

Б. М. Пшеничний в книзі «Метод лінеаризації» [1] доводить, що точка  $x \in \mathbb{R}^n$  є стаціонарною для вихідної задачі тоді і тільки тоді, коли задача квадратичного програмування

$$\begin{cases} \frac{1}{2}\|p\|^2 + \langle f'_0(x), p \rangle \rightarrow \min_p \\ f_i(x) + \langle f'_i(x), p \rangle \leq 0, \quad i = 1, \dots, m \end{cases} \quad (5)$$

має розв'язок  $p(x)$  і він рівний нулю. Там само доводиться, що за деяких умов (наприклад, ліпшицевість градієнтів функцій, що задають обмеження), метод є збіжним до стаціонарних точок.

Квадратичну задачу (3), що виникає на кожному кроці роботи методу, можна замінити так званою дуальною (двоїстою) задачею:

$$\begin{cases} -\frac{1}{2}\|u\|^2 + \langle f, v \rangle \rightarrow \max_{u,v} \\ D^T v - u = c \\ v \geq 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \frac{1}{2}\|u\|^2 - \langle f, v \rangle \rightarrow \min_{u,v} \\ D^T v - u = c \\ v \geq 0 \end{cases} \quad (6)$$

Виключивши з задачі  $u = D^T v - c$ , отримаємо

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \langle DD^T v, v \rangle - \langle Dc + f, v \rangle \rightarrow \min_v \\ v \geq 0 \end{cases} \quad (7)$$

Якщо  $v^*$  — її розв'язок, то  $p = u^* = D^T v^* - c$  буде розв'язком вихідної квадратичної задачі, як показано в [1] та [2].

Задачу (7) можна розв'язати *методом мультиплікативних оновлень*, викладеним у [3]: для задачі

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \langle Av, v \rangle + \langle b, v \rangle \rightarrow \min_v \\ v \geq 0 \end{cases}$$

з  $A > 0$  покладають  $A^+ = \max\{0, A\}$ ,  $A^- = -\min\{0, A\}$  (поелементно). Нехай  $v^0$  — деяке початкове наближення, на кожній ітерації його координати оновлюють за формулою

$$v_i^{k+1} = v_i^k \cdot \left( \frac{-b_i + \sqrt{b_i^2 + 4(A^+ v^k)_i (A^- v^k)_i}}{2(A^+ v^k)_i} \right), \quad i = 1, \dots, n$$

Ці оновлення можна записати як  $v^{k+1} = \varphi(v^k)$ . В [3] доводиться, що таке відображення  $\varphi$  має нерухому точку, яка є розв'язком задачі мінімізації, тому послідовність  $v^k$  збігається до розв'язку задачі.

Нарешті, у [1] показано, що замість вибору параметру  $N$  у методі лінеаризації можна задавати деяке велике початкове значення  $N_0$ , а потім на кожній ітерації оновлювати його за допомогою вектора  $v^k$ , отриманого при розв'язанні дуальної задачі (7), за правилом

$$\begin{cases} N_{k+1} = 2 \sum_{i=1}^m v_i^k, & \text{якщо } \sum_{i=1}^m v_i^k > N_k \\ N_{k+1} = N_k, & \text{інакше} \end{cases}$$

Також зауважимо, що метод можна застосувати до обмежень-рівностей виду  $f(x) = 0$ , оскільки вони еквівалентні виконанню двох обмежень-нерівностей  $f(x) \leq 0$  та  $f(x) \geq 0$ .

**Результати роботи.** Ми перевірили роботу методу на декількох задачах зі ста випадкових початкових точок:

задача	середня к-сть ітерацій
$\begin{cases} x^2 + y^2 + z^2 \rightarrow \min \\ x + y + z = 1 \end{cases}$	4.17
$\begin{cases} x + 4y + z \rightarrow \min \\ x^2 + 3y^2 + 2z^2 \leq 1 \end{cases}$	241.5
$\begin{cases} (x - 2)^2 + (y - 1)^2 \rightarrow \min \\ y - x^2 \leq 0 \end{cases}$	20.23
$\begin{cases} -xy \rightarrow \min \\ x^2 + y^2 \leq 1 \\ x \geq 0, y \geq 0 \end{cases}$	20.9
$\begin{cases} x^2 + y \rightarrow \min \\ x + y - 1 \leq 0 \\ x^2 + y^2 \leq 9 \end{cases}$	27.7

В цілому, метод лінеаризації досить швидко збігається до розв'язку задачі, але іноді збіжність була довгою через вибір початкової точки.

**Лістинг.** Текст програми було розділено на `Optimizer.py` з реалізацією методу лінеаризації та `lab5.py`, де викликаються необхідні функції та зберігаються результати.

`Optimizer.py`

```
import numpy as np

def gradient(target_func, x, h=0.005):
    n = len(x)
    grad = np.zeros_like(x)
    for i in range(n):
        x_plus = np.copy(x)
        x_plus[i] += h
        x_minus = np.copy(x)
        x_minus[i] -= h
        grad[i] = (target_func(x_plus) - target_func(x_minus))/(2*h)
    return grad

def NonnegativeQuadraticOptimizer(A, b):
    """
    Solve 1/2 * (Av, v) + (b, v) -> min under v >= 0
    """
    A_plus, A_minus = np.maximum(0, A), -np.minimum(0, A)
    v = np.random.rand(len(b))
    v_temp = v.copy()
    for _ in range(100):
        Ap_v, Am_v = A_plus @ v, A_minus @ v
        for i in range(len(v)):
            if np.abs(Ap_v[i]) >= 1e-8:
                v_temp[i] = v[i] * (-b[i] + np.sqrt(b[i]**2 + 4*Ap_v[i]*Am_v[i]))/(2*Ap_v[i])
            else:
                v = np.random.rand(len(b))
```

```

        break
    if np.linalg.norm(v - v_temp) < 1e-7:
        v = v_temp.copy()
        break
    v = v_temp.copy()
return v

def GeneralQuadraticOptimizer(p, A, b):
    """
    Solve  $1/2 * ||x||^2 + (p, x) \rightarrow \min$  under  $A * x \geq b$ 
    using dual problem:
         $1/2 * ||u||^2 - (b, v) \rightarrow \min$  under
         $A.T * v - u = p$ 
         $v \geq 0$ 
    solution in u == solution in x
    """
    # dual target:  $u = A.T @ v - p$ , so it equals
    #  $1/2*(A.A.T*v, v) - (A*p + b, v) + ||p||^2 \rightarrow \min, v \geq 0$ 
    v = NonnegativeQuadraticOptimizer(A @ A.T, -A @ p - b)
    u = A.T @ v - p
    return u, v

def LinearizationOptimizer(f0, constraints, x0, eps, tol=1e-5, max_iter=100):
    """
    Solve  $f_0(x) \rightarrow \min$  under  $f_i(x) \leq 0$  for  $f_i$  in constraints
    using linearization method
     $0 < \text{eps} < 1$  is method parameter
    """
    N_k = 100
    def F_N(x, N):
        return f0(x) + N*max([0] + [f(x) for f in constraints])
    history = []
    x = np.copy(x0).astype(float)
    history.append([*x0, f0(x0)])
    for k in range(max_iter):
        df0 = gradient(f0, x)
        d_constr = []
        constr_val = []
        for i in range(len(constraints)):
            d_constr.append(gradient(constraints[i], x))
            constr_val.append(constraints[i](x))
        d_constr = np.array(d_constr)
        constr_val = np.array(constr_val)
        p, v = GeneralQuadraticOptimizer(df0, -d_constr, constr_val)
        alpha = 1
        while F_N(x + alpha*p, N_k) > F_N(x, N_k) - eps*alpha*np.linalg.norm(p)
    **2:
        alpha = alpha * 0.5
        x = x + alpha*p
        if v.sum() > N_k:
            N_k = 2 * v.sum()
        history.append([*x, f0(x)])
        if k > 0 and np.linalg.norm(p) < tol:
            break
    return np.array(history)

```

lab4.py

```

import numpy as np
from Optimizer import LinearizationOptimizer

"""def f0(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return (x-2)**2 + (y-1)**2

```

```

def f1(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return -(-x**2 + y)"""

"""def f0(x_vect):
    x, y, z = x_vect[0], x_vect[1], x_vect[2]
    return x + 4*y + z

def f1(x_vect):
    x, y, z = x_vect[0], x_vect[1], x_vect[2]
    return x**2 + 3*y**2 + 2*z**2 - 1"""

"""def f0(x_vect):
    x, y, z = x_vect[0], x_vect[1], x_vect[2]
    return x**2 + y**2 + z**2

def f1(x_vect):
    x, y, z = x_vect[0], x_vect[1], x_vect[2]
    return x + y + z - 1

def f2(x_vect):
    x, y, z = x_vect[0], x_vect[1], x_vect[2]
    return -(x + y + z - 1)"""

"""def f0(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return -x*y

def f1(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return -(x**2 + y**2)

def f2(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return x**2 + y**2 - 1

def f3(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return -x

def f4(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return -y"""

def f0(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return x**2 + y

def f1(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return x + y - 1

def f2(x_vect):
    x, y = x_vect[0], x_vect[1]
    return x**2 + y**2 - 9

res = []
for k in range(10):
    x0 = np.random.randn(2)
    hist = LinearizationOptimizer(f0, [f1, f2], x0, eps=0.5, max_iter=1000)
    res.append(len(hist))
    print(f'{k}\targmin = {hist[-1, :-1]}, found in {len(hist)} iterations')
print('average =', sum(res)/len(res))

```

**Висновки.** Реалізований нами метод лінеаризації виявився досить швидким та універсальним методом розв'язання задач умовної мінімізації нелінійної функції на множині, заданій нелінійними обмеженнями-нерівностями та рівностями. Він є складним у реалізації та з обчислювальної точки зору, оскільки на кожному кроці необхідно розв'язувати задачу квадратичного програмування з лінійними обмеженнями, але ця складність виправдовується універсальністю застосування методу: цільова функція та функції-обмеження мають бути лише неперервно-диференційовними. Але через те, що опуклість функцій-обмежень та строга опуклість цільової функції не вимагається, в загальному випадку метод збігається лише до стаціонарних точок, тому в таких випадках краще запустити мінімізацію з декількох початкових точок та порівняти отримані значення.

# Бібліографія

- [1] Пшеничный Б.Н. *Метод линеаризации*. — М.: Наука. Главная редакция физико-математической литературы, 1983. — 136 с.
- [2] Dorn, W., 1960. Duality in quadratic programming. *Quarterly of Applied Mathematics*, 18(2), pp.155-162.
- [3] Sha, F., Lin, Y., Saul, L. and Lee, D., 2007. Multiplicative Updates for Nonnegative Quadratic Programming. *Neural Computation*, 19(8), pp.2004-2031.