

КИЇВСЬКИЙ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ  
ІМЕНІ ТАРАСА ШЕВЧЕНКА  
ФАКУЛЬТЕТ КОМП'ЮТЕРНИХ НАУК ТА КІБЕРНЕТИКИ

# Звіт до лабораторної роботи

з дисципліни  
Проблеми багатозначного аналізу

Варіант 6

Виконав  
студент II курсу магістратури  
групи ОМ-2  
Пишко Андрій

Київ – 2023

## Зміст

<b>1</b>	<b>Постановка задачі</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>Пошук субдиференціалу</b>	<b>3</b>
2.1	Перевірка на наявність субдиференціалу . . . . .	3
2.2	Обчислення субдиференціалу . . . . .	3
<b>3</b>	<b>Розв’язання задачі мінімізації</b>	<b>5</b>
3.1	Опис алгоритму . . . . .	5
3.2	Застосування алгоритму . . . . .	6
3.3	Результати . . . . .	8
<b>4</b>	<b>Висновки</b>	<b>11</b>

# 1 Постановка задачі

Задана функція

$$f(x_1, x_2) = |x_1 + x_2 - 4| + |x_1 - 2x_2 + 1|, \quad x = (x_1, x_2) \in \mathbb{R}^2.$$

Знайти субдиференціал функції  $f(x)$ , проаналізувати його властивості як багатозначного відображення. Побудувати графік субдиференціалу функції  $f(x)$  або відобразити його характеристики. Розв'язати задачу

$$f(x) \rightarrow \min,$$

застосовуючи один з числових методів негладкої оптимізації.

## 2 Пошук субдиференціалу

### 2.1 Перевірка на наявність субдиференціалу

Перед тим як шукати субдиференціал, треба переконатись, що він існує.

Обидва доданки  $f(x)$  є опуклими функціями. Звідси випливає опуклість самої функції  $f(x)$  (згідно з лемою 14.4 [1]).

Існування субдиференціалу випливає з того, що він є множиною всіх субградієнтів функції. А, як відомо, для опуклої функції, визначеної на відкритій опуклій множині, завжди існує хоча б один субградієнт у будь-якій точці множини.

### 2.2 Обчислення субдиференціалу

Для обчислення субдиференціалу функції  $f(x)$  представимо його як суму диференціалів функцій  $U(x)$  і  $V(x)$ :

$$\partial f(x_1, x_2) = \partial U(x_1, x_2) + \partial V(x_1, x_2),$$

де

$$U(x_1, x_2) = |x_1 + x_2 - 4|,$$

$$V(x_1, x_2) = |x_1 - 2x_2 + 1|.$$

Знайдемо субдиференціал функцій  $U(x)$  та  $V(x)$  як субдиференціал максимуму опуклих функцій. Для цього спочатку розкриємо модулі функцій  $U(x)$  та  $V(x)$  і запишемо систему:

$$U(x_1, x_2) = \begin{cases} -x_1 - x_2 + 4, & x_2 < -x_1 + 4, \\ 0, & x_2 = -x_1 + 4, \\ x_1 + x_2 - 4, & x_2 > -x_1 + 4, \end{cases}$$
$$V(x_1, x_2) = \begin{cases} x_1 - 2x_2 + 1, & x_2 < 0.5x_1 + 0.5, \\ 0, & x_2 = 0.5x_1 + 0.5, \\ -x_1 + 2x_2 - 1, & x_2 > 0.5x_1 + 0.5. \end{cases}$$

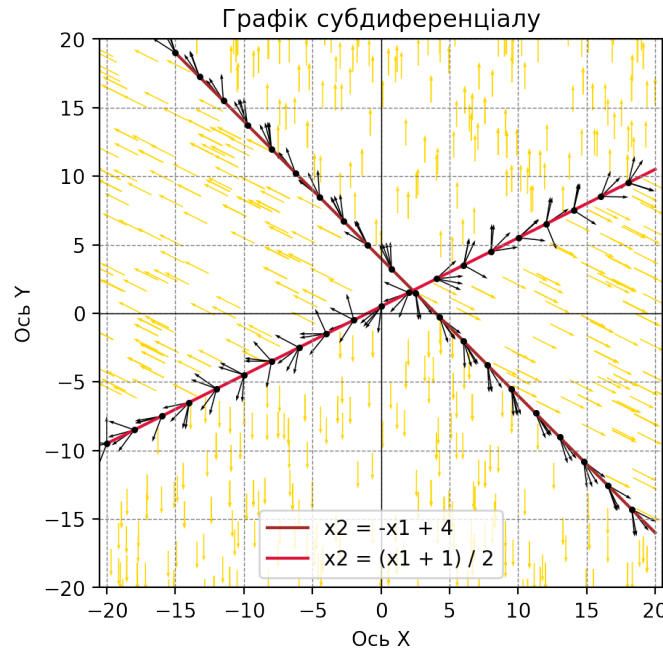
Тоді субдиференціал  $U(x)$  та  $V(x)$  матиме вигляд:

$$\partial U(x_1, x_2) = \begin{cases} \{(-1, -1)\}, & x_2 < -x_1 + 4, \\ \{(\alpha, \alpha)\}, & x_2 = -x_1 + 4, \quad -1 \leq \alpha \leq 1, \\ \{(1, 1)\}, & x_2 > -x_1 + 4, \end{cases}$$

$$\partial V(x_1, x_2) = \begin{cases} \{(1, -2)\}, & x_2 < 0.5x_1 + 0.5, \\ \{(\beta, -2\beta)\}, & x_2 = 0.5x_1 + 0.5, \quad -1 \leq \beta \leq 1, \\ \{(-1, 2)\}, & x_2 > 0.5x_1 + 0.5. \end{cases}$$

Оскільки  $\partial f(x_1, x_2) = \partial U(x_1, x_2) + \partial V(x_1, x_2)$ , маємо:

$$\partial f(x_1, x_2) = \begin{cases} \{(0, -3)\}, & x_2 < -x_1 + 4, \quad x_2 < 0.5x_1 + 0.5, \\ \{(-1 + \beta, -1 - 2\beta)\}, & x_2 < -x_1 + 4, \quad x_2 = 0.5x_1 + 0.5, \quad -1 \leq \beta \leq 1, \\ \{(-2, 1)\}, & x_2 < -x_1 + 4, \quad x_2 > 0.5x_1 + 0.5, \\ \{(1 + \alpha, -2 + \alpha)\}, & x_2 = -x_1 + 4, \quad x_2 < 0.5x_1 + 0.5, \quad -1 \leq \alpha \leq 1, \\ \{(\alpha + \beta, \alpha - 2\beta)\}, & x_2 = -x_1 + 4, \quad x_2 = 0.5x_1 + 0.5, \quad -1 \leq \alpha \leq 1, \quad -1 \leq \beta \leq 1, \\ \{(-1 + \alpha, 2 + \alpha)\}, & x_2 = -x_1 + 4, \quad x_2 > 0.5x_1 + 0.5, \quad -1 \leq \alpha \leq 1, \\ \{(2, -1)\}, & x_2 > -x_1 + 4, \quad x_2 < 0.5x_1 + 0.5, \\ \{(1 + \beta, 1 - 2\beta)\}, & x_2 > -x_1 + 4, \quad x_2 = 0.5x_1 + 0.5, \quad -1 \leq \beta \leq 1, \\ \{(0, 3)\}, & x_2 > -x_1 + 4, \quad x_2 > 0.5x_1 + 0.5. \end{cases}$$



## 3 Розв’язання задачі мінімізації

Для того, щоб розв’язати задачу мінімізації функції  $f(x_1, x_2)$ , скористаємося генетичним алгоритмом.

### 3.1 Опис алгоритму

Генетичний алгоритм - це еволюційний алгоритм, надхнений природним відбором та генетичними процесами, які відбуваються в живих організмах.

Процес генетичного алгоритму полягає у повторенні ітерацій, в яких створюються нові покоління рішень на основі придатності та генетичних операцій (схрещень та мутацій), поки не досягнута задовільна якість рішення або не вичерпані обмежені ресурси (в нашому випадку – обмежена кількість поколінь).

Будова генетичного алгоритму може бути узагальнена наступним чином:

1. **Ініціалізація.** Випадковим чином генерується початковий набір потенційних рішень (індивідів).
2. **Оцінка придатності.** Кожен індивід оцінюється за допомогою функції придатності (фітнес-функції), яка визначає, наскільки добре відповідає рішення вирішуваний задачі.
3. **Відбір індивідів для схрещування.** Вибираються найбільш придатні індивіди для участі у схрещуванні. У нашому випадку це будуть ті точки, в яких функція прийматиме найменше значення.
4. **Генетичні операції.**
  - (a) **Схрещування.** Пари батьків обмінюються генетичною інформацією для створення нащадка.
  - (b) **Мутація.** Зміни вносяться в генетичну інформацію індивідів, щоб не «застрягти» у локальному екстремумі.
5. **Формування нового покоління.** Нове покоління формується на основі результатів схрещування та мутації.
6. **Оцінка придатності нового покоління.**
7. **Завершення критерію.** Перевірка, чи виконано критерій завершення (наприклад, досягнення певного рівня придатності чи обмеження кількості ітерацій).
8. **Вивід результатів або повторення.**

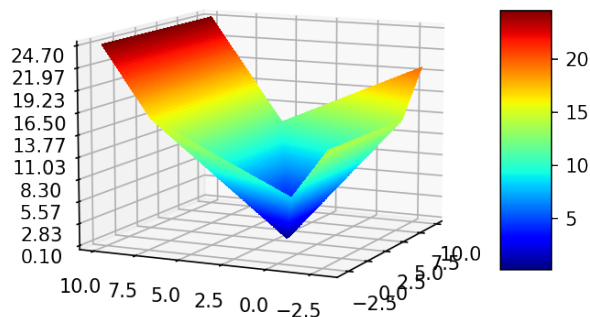
Щоб відповісти на питання «Чому саме генетичний алгоритм?», розглянемо деякі його переваги над традиційними методами оптимізації.

1. **Робота з нелінійністю та неперервністю.** Генетичні алгоритми добре пристосовані для оптимізації у випадках, коли функція придатності не має властивостей диференційовності або коли вона має багато локальних мінімумів.
2. **Глобальна оптимізація.** Генетичні алгоритми добре працюють для глобальної оптимізації, оскільки вони здатні виявляти рішення в різних частинах простору пошуку.
3. **Пошук оптимальних рішень в великому просторі.** Генетичні алгоритми дозволяють вирішувати задачі великої розмірності, де, наприклад, субградієнтні методи можуть стикатися з проблемою величезного обчислювального обсягу.
4. **Паралелізм.** Генетичні алгоритми можуть ефективно використовувати паралельні обчислення, що робить їх придатними для використання в обчислювально інтенсивних задачах.

### 3.2 Застосування алгоритму

Розглянемо трьохмірний графік функції  $f(x_1, x_2)$ .

Графік функції  $f$



З графіка видно, що мінімум  $f(x_1, x_2)$  лежить у проміжку  $x_1, x_2 \in (0, 10)$ . Проте не будемо полегшувати собі задачу та застосуємо генетичний алгоритм для обширного простору значень  $x_1$  та  $x_2$ .

Отже, для вхідних параметрів

Діапазон $x_1$	Діапазон $x_2$	Розмір популяції	Імовірність мутації
$(-10^{30}, 10^{30})$	$(-10^{30}, 10^{30})$	1000	0,2

з умовою зупинки  $f(x_{1,i-1}, x_{2,i-1}) - f(x_{1,i}, x_{2,i}) < 10^{-6}$ , отримали наступні результати (табл. 1):

Номер популяції	Найменше значення функції $f$
0	$6.455303395604928 \times 10^{28}$
1	$6.921743117417395 \times 10^{27}$
2	$6.151955859011057 \times 10^{26}$
3	$2.9581850056610194 \times 10^{26}$
4	$6.782960394158161 \times 10^{25}$
5	$4.953978663614238 \times 10^{24}$
6	$1.2527977034656404 \times 10^{24}$
7	$4.953912175531149 \times 10^{23}$
...	...
43	0.0011180133176273976
44	0.0003024255728623082
45	$2.4168908893340557 \times 10^{-05}$
46	$1.8554651727509253 \times 10^{-05}$
47	$1.4117626867538036 \times 10^{-06}$
48	$2.8936710272375876 \times 10^{-07}$
49	$1.6262509028308614 \times 10^{-07}$
50	$1.2548909467113845 \times 10^{-08}$

Таблиця 1

Найменшим значенням функції виявилось  $1.2548909467113845 \times 10^{-08}$ , при якому  $x_1 = 2.3333$  та  $x_2 = 1.6666$ .

Варто кілька слів сказати про умову завершення алгоритму. Мною було реалізовано два випадки, коли програма зупиняє роботу:

- 1)  $f(x_{1,i-1}, x_{2,i-1}) - f(x_{1,i}, x_{2,i}) < 10^{-6}$ ,
- 2) обмеження кількості поколінь.

Проте на практиці виявилось, що перший випадок краще підходить для великого пошукового діапазону, а другий – для малого. Це відбувається через те, що зміна «генів» поколінь відбувається випадковим чином, тому і різниця між поколіннями може бути як малою так і великою в залежності від функції рандому. Через це на малих діапазонах можлива ситуація, коли різниця між поколіннями настільки несуттєва, що виконується умова зупинки, а завдання мінімізації виконано гірше, ніж воно могло бути виконано за другої умови зупинки.

### 3.3 Результати

Проаналізуємо результати роботи програми для різних вхідних параметрів та умов зупинки.

Для початку застосуємо алгоритм до обширного діапазону  $x_1, x_2 \in (-10^{30}, 10^{30})$ . При цьому ймовірність мутації залишимо незмінною і рівною 20%, а умовою зупинки оберемо:

$$f(x_{1,i-1}, x_{2,i-1}) - f(x_{1,i}, x_{2,i}) < 10^{-6}.$$

Номер експерименту	1	2	3
Розмір популяції	$10^3$	$10^4$	$10^5$
К-ть створених поколінь	51	50	49
Час виконання, сек	2.4678	27.5919	313.0692
$x_{1best}$	2.333...	2.333...	2.333...
$x_{2best}$	1.666...	1.666...	1.666...
Найкращий результат	$1.2549 \times 10^{-08}$	$1.2563 \times 10^{-08}$	$2.0857 \times 10^{-08}$

Таблиця 2

З таблиці 2 бачимо, що мінімальне значення  $f(x_1, x_2)$  досягається при  $x_1 \approx 2.333$  та  $x_2 \approx 1.666$ .

Зауважимо, що збільшення розміру популяції суттєвого ефекту не дало та навіть трохи погіршило результат (це не є закономірністю). При цьому є помітним лінійне збільшення складності обчислень (рис. 1).

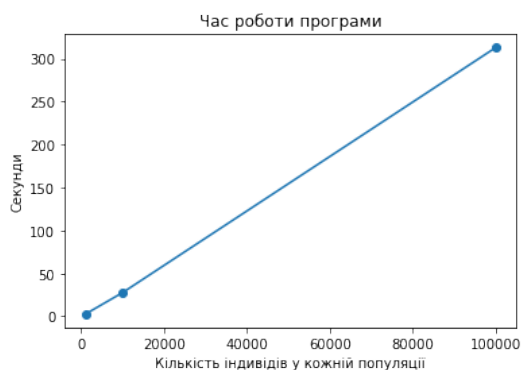


Рисунок 1

Тепер, враховуючи інформацію з попередніх обчислень про місцезнаходження шуканих  $x_1$  та  $x_2$ , звужимо простір обчислень до  $(-10, 10)^2$ . При



цьому ймовірність мутації залишимо незмінною і рівною 20%, а умовою зупинки оберемо обмеження на кількість поколінь у 100 одиниць. Результати роботи алгоритму для даних вхідних параметрів представлені у табл. 3.

Номер експерименту	1	2	3
Розмір популяції	$10^3$	$10^4$	$10^5$
Час виконання, сек	4.9336	56.5565	56.8277
$x_{1best}$	2.333...	2.333...	2.333...
$x_{2best}$	1.666...	1.666...	1.666...
Найкращий результат	0.0	0.0	0.0

Таблиця 3

З кожною новою популяцією, шукані  $x_1$  та  $x_2$  все більше й більше наближаються до 2.33(3) та 1.66(6) відповідно. При цьому, наприклад, для першого експерименту вже на 23-му поколінні мінімум функції  $f(x_1, x_2)$  набуває настільки малого значення, що комп'ютер перетворює його на нуль (табл. 4).

Номер покоління	Найменше значення $f(x_1, x_2)$
0	1.1047633971913076
1	0.2424391407110993
2	0.04295463169720071
3	0.010919297718240628
4	0.0017000493885102053
...	...
20	$3.5083047578154947 \times 10^{-14}$
21	$1.2434497875801753 \times 10^{-14}$
22	$1.7763568394002505 \times 10^{-15}$
23	0.0
24	0.0
...	...
100	0.0

Табл. 4 : Результати 1-го експерименту

Для другого та третього експерименту мінімальне  $f(x_1, x_2)$  набувало

настільки ж малого значення на 21-му та 20-му поколіннях відповідно.

Лінійне збільшення складності при збільшенні величини поколінь зберігається (рис. 2).

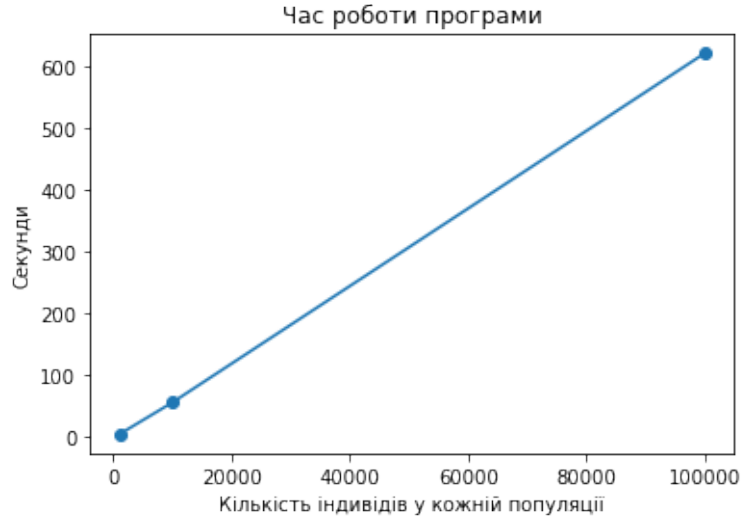


Рисунок 2

Під кінець розглянемо роботу програми при різних значеннях ймовірності мутації. При цьому  $x_1, x_2 \in (-10, 10)$ , кількість індивідів у поколінні обмежимо 100, а за умову зупинки візьмемо обмеження кількості поколінь у 100 одиниць (табл. 5).

Номер експерименту	1	2	3
Ймовірність мутації	20%	40%	60%
Час виконання, сек	0.4917	0.5223	0.5167
$x_{1best}$	2.33336...	2.33339...	2.33334...
$x_{2best}$	1.66664...	1.66661...	1.66665...
Найкращий результат	$8.1923 \times 10^{-5}$	$1.5739 \times 10^{-4}$	$2.9659 \times 10^{-5}$

Таблиця 5

Зміна величини ймовірності мутації на швидкість роботи програми майже не впливає (рис. 3).

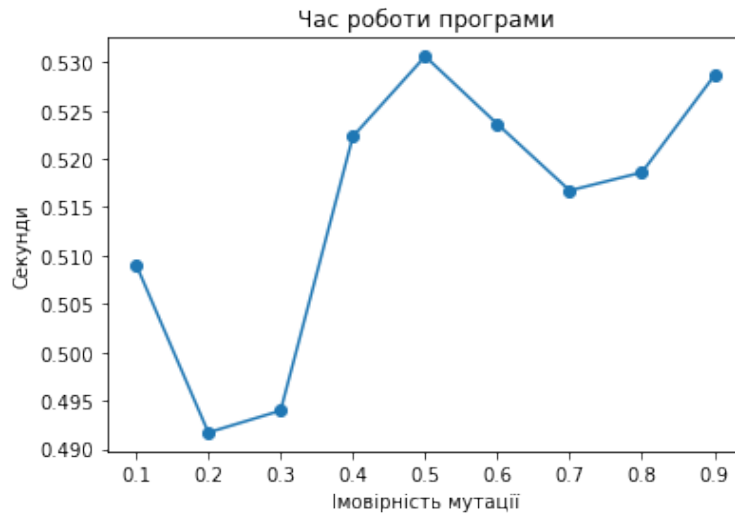


Рисунок 3

## 4 Висновки

У даній лабораторній роботі було розглянуто поняття субдиференціалу та обраховано його значення для функції

$$f(x_1, x_2) = |x_1 + x_2 - 4| + |x_1 - 2x_2 + 1|, \quad x = (x_1, x_2) \in \mathbb{R}^2.$$

з використанням апарату математичних інструментів. Було також побудовано графік субдиференціалу даної функції з використанням мови програмування Python, зокрема бібліотеки *matplotlib*.

Також було реалізовано генетичний алгоритм для знаходження мінімального значення функції  $f(x_1, x_2)$  та розглянуто його роботу при різних вхідних параметрах. Генетичний алгоритм виявився доволі зручним і швидким інструментом, що було, зокрема, продемонстровано на графіках залежності часу роботи програми від зміни певних вхідних параметрів алгоритму.

## Список використаних джерел

- [1] ЖАЛДАК, М. І.; ТРИУС, Ю. В. Основи теорії і методів оптимізації: навчальний посібник. Черкаси: Брама-Україна, 2005, 608.
- [2] MIRJALILI, Seyedali; MIRJALILI, Seyedali. Genetic algorithm. Evolutionary Algorithms and Neural Networks: Theory and Applications, 2019, 43-55.