

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ
НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ «ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА»



ЗВІТ
про виконання лабораторної роботи №2
з теми МЕТОДИ УТОЧНЕННЯ КОРЕНІВ
НЕЛІНІЙНИХ РІВНЯНЬ
з навчальної дисципліни: “Чисельні методи”

Виконав:

студент групи IP-24

Шийка Андрій

Прийняв:

Сиротюк С. В.

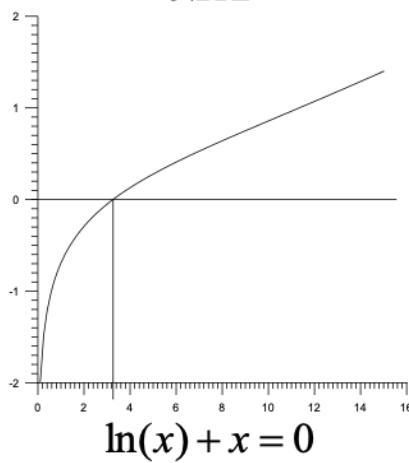
Львів - 2025

Мета роботи: Вивчити основні методи уточнення коренів нелінійних рівнянь з одним невідомим, дослідити збіжність ітераційних процесів та реалізувати відповідні алгоритми програмно.

Завдання:

12	Метод поділу ділянки навпіл з пошуком ділянки локалізації $x \in [0,1; 16]$	Метод поділу ділянки навпіл $x \in [0,1; 16]$	Метод простої ітерації $x \in [0,1; 16]$
----	---	---	--

№12



$$f'(x) = 1 + \frac{1}{x}$$

Короткі теоретичні відомості:

1. Локалізація коренів

Задача пошуку коренів рівняння $f(x) = 0$ складається з двох етапів: локалізації (відокремлення) коренів та їх уточнення до заданої точності.

Локалізація полягає у визначенні відрізка $[a, b]$, на якому знаходиться лише один корінь. Достатньою умовою існування кореня на відрізку є зміна знаку неперервної функції на його кінцях: $f(a) * f(b) < 0$.

Якщо відрізок не задано, використовують метод табуляції: рухаються від початкової точки з кроком h , перевіряючи умову зміни знаку.

2. Метод поділу проміжку навпіл (бісекції)

Цей метод є найнадійнішим для уточнення кореня. Відрізок локалізації $[a, b]$ ділиться навпіл точкою $x = (a + b) / 2$.

Далі перевіряється знак функції на половинах відрізка:

- Якщо $f(a) * f(x) > 0$, то корінь знаходиться в інтервалі $[x, b]$, тому $a = x$.
- Якщо $f(a) * f(x) < 0$, то корінь знаходиться в інтервалі $[a, x]$, тому $b = x$.

Процес повторюється ітераційно, доки довжина відрізка $b - a$ не стане меншою за задану точність $2 * \text{eps}$, або значення функції $|f(x)| < \text{eps}$. Метод збігається повільніше за інші, але гарантовано.

3. Метод простої ітерації

Рівняння $f(x) = 0$ замінюється еквівалентним рівнянням $x = g(x)$.

Ітераційний процес будується за формулою:

$$x_k = g(x_{\{k-1\}}).$$

Геометрично корінь є точкою перетину графіка $y = g(x)$ та прямої $y = x$.

Для забезпечення збіжності необхідно, щоб на відрізку локалізації виконувалася умова $|g'(x)| < 1$.

На практиці часто використовують перетворення $x = x + \text{alpha} * f(x)$.

Параметр alpha обирають залежно від похідної $f'(x)$:

- Якщо $f'(x) > 0$, то alpha обирають з інтервалу $(-2/\max|f'(x)|; 0)$.
- Якщо $f'(x) < 0$, то alpha обирають з інтервалу $(0; 2/\max|f'(x)|)$.

Список ідентифікаторів констант, змінних, функцій:

x – Змінна для зберігання поточного наближення кореня рівняння.

f – Функція, що обчислює значення лівої частини рівняння $f(x) = \ln(x) + x$.

df – Функція, що обчислює значення похідної $f'(x) = 1 + 1/x$.

a_start – Початкова ліва межа для алгоритму пошуку локалізації.

a, b – Ліва та права межі поточного відрізка локалізації кореня.

h – Крок пошуку ділянки локалізації.

eps – Задана абсолютна похибка обчислень (epsilon).

eps_percent – Задана відносна похибка обчислень у відсотках.

alpha – Розрахунковий параметр збіжності для методу простої ітерації.

k – Лічильник кількості виконаних ітерацій.

rel_err – Значення відносної похибки на поточній ітерації.

max_df – Максимальне значення модуля похідної на відрізку (для розрахунку alpha).

Код програми:

```
import math

def f(x: float) -> float:
    """
    Функція f(x) = ln(x) + x
    """

    # Захист від недопустимих значень (ln(x) не існує для x <= 0)
    if x <= 0:
        raise ValueError(f"Недопустиме значення аргументу для логарифма:
x = {x}")
    return math.log(x) + x

def df(x: float) -> float:
    """
    Похідна f'(x) = 1 + 1/x
    """

    if x == 0:
        raise ValueError("Ділення на нуль у похідній")
    return 1.0 + 1.0 / x

def bisection_with_localization(a_start: float, h: float, eps: float):
    print(f"\n--- 1. Метод поділу ділянки навпіл з пошуком локалізації ---")
    print(f"Початкова точка a: {a_start}, Крок h: {h}, Epsilon: {eps}")

    # Крок 1: Пошук ділянки локалізації
```

```

a = a_start
b = a + h

try:
    fa = f(a)
    fb = f(b)

except ValueError as e:
    print(f"Помилка при обчисленні функції: {e}")
    return

# Перевірка напрямку
# Якщо модуль функції зростає і знаки однакові, змінюємо напрямок
if abs(fb) > abs(fa) and (fa * fb > 0):
    print("Зміна напрямку пошуку (h = -h)")

    h = -1 * h
    b = a + h
    fb = f(b)

# Цикл пошуку інтервалу, де функція змінює знак
iterations_loc = 0
while fa * fb > 0:
    a = b
    b = a + h
    fa = f(a)
    fb = f(b)
    iterations_loc += 1
    if iterations_loc > 1000:
        print("Не вдалося локалізувати корінь за розумну кількість кроків.")
        return

    print(f"Корінь локалізовано на відрізку: [{min(a,b):.4f}, {max(a,b):.4f}]")

# Крок 2: Ітераційне уточнення
left = min(a, b)

```

```

right = max(a, b)
f_left = f(left)

x = 0
k = 0

while True:
    k += 1
    x = (left + right) / 2.0
    fx = f(x)

    # Умова збіжності (|fx| < eps)
    if abs(fx) < eps:
        break

    if fx * f_left > 0:
        left = x
        f_left = fx
    else:
        right = x

print("Результат:")
print(f"x = {x:.8f}")
print(f"f(x) = {f(x):.8e}")
print(f"Кількість ітерацій уточнення: {k}")

return x


def bisection_classic(a: float, b: float, eps: float):
    print("\n--- 2. Метод поділу ділянки навпіл (класичний) ---")
    print(f"Відрізок: [{a}, {b}], Epsilon: {eps}")

    if f(a) * f(b) > 0:
        print("Помилка: На заданому проміжку функція не змінює знак.")
        return

    # Умова збіжності: b - a < 2 * eps

```

```

k = 0

# Змінні для меж
curr_a = a
curr_b = b
fa = f(curr_a)

while (curr_b - curr_a) >= 2 * eps:
    k += 1
    x = (curr_a + curr_b) / 2.0
    fx = f(x)

    if fx * fa > 0:
        curr_a = x
        fa = fx # Оновлюємо значення функції на лівій межі
    else:
        curr_b = x

# Результат - середина останнього відрізка
x_res = (curr_a + curr_b) / 2.0

print(f"Результат:")
print(f"x = {x_res:.8f}")
print(f"f(x) = {f(x_res):.8e}")
print(f"Кількість ітерацій: {k}")

return x_res


def simple_iteration(x0: float, a_interval: float, b_interval: float,
eps_percent: float):
    print(f"\n--- 3. Метод простої ітерації ---")
    print(f"Початкове наближення x0: {x0}, Epsilon (%): {eps_percent}%")

    # 1. Приведення до вигляду x = x + alpha * f(x)
    # Вибір alpha згідно стор. 24 (формули 6.6 – 6.7)
    # alpha = -1 / max|f'(x)|, якщо f'(x) > 0

```

```

# Аналіз похідної:  $f'(x) = 1 + 1/x$ .
# На проміжку  $[0.1, 16]$  похідна монотонно спадає.
# Максимум похідної досягається в точці  $a_{\text{interval}}$  ( $0.1$ ).
max_df = df(a_interval)

# Оскільки  $f'(x) > 0$  на всьому проміжку,  $\alpha$  має бути від'ємним
alpha = -1.0 / max_df

print(f"Розраховане значення alpha: {alpha:.6f} (для  $\max|f'(x)| =$ 
{max_df:.4f})")

# Перевірка умови збіжності  $|1 + \alpha * f'(x)| < 1$  (Теоретична
перевірка)
#  $g'(x) = 1 + \alpha * f'(x)$ .
# Оскільки  $\alpha = -1/\max_df$ , то  $\min(g'(x)) = 0$ ,  $\max(g'(x)) < 1$ .
# Збіжність гарантована.

x_old = x0
k = 0

while True:
    k += 1

    # Формула ітерації:  $x = x + \alpha * f(x)$ 
    # Це еквівалент  $x = g(x)$ 
    x_new = x_old + alpha * f(x_old)

    # Умова збіжності (стор. 25):  $|(x - x_{\text{old}})/x| * 100\% < \text{eps}$ 
    if x_new == 0: # Захист від ділення на нуль
        rel_error = abs(x_new - x_old) * 100
    else:
        rel_error = abs((x_new - x_old) / x_new) * 100

    if rel_error < eps_percent:
        break

```

```

x_old = x_new

if k > 10000:
    print("Перевищено ліміт ітерацій!")
    break

print(f"Результат:")
print(f"x = {x_new:.8f}")
print(f"f(x) = {f(x_new):.8e}")
print(f"Відносна похибка: {rel_error:.6e} %")
print(f"Кількість ітерацій: {k}")
return x_new

if __name__ == "__main__":
    # Загальні параметри
    interval_start = 0.1
    interval_end = 16.0

    # Для методів поділу
    EPS_ABS = 1e-4

    # Для методу простої ітерації
    EPS_REL_PERCENT = 0.01 # 0.01%

    # 1. Метод поділу ділянки навпіл з пошуком локалізації
    # Починаємо пошук з лівого краю інтервалу, крок h беремо довільний,
    # наприклад 0.5
    bisection_with_localization(a_start=interval_start, h=0.5,
                                 eps=EPS_ABS)

    # 2. Метод поділу ділянки навпіл (класичний)
    # Використовуємо весь заданий проміжок [0.1, 16]
    # Примітка: для коректної роботи методу на кінцях проміжку функція
    # має мати різні знаки.
    # f(0.1) = ln(0.1) + 0.1 ≈ -2.3 + 0.1 < 0
    # f(16) = ln(16) + 16 > 0

```

```

# Умова виконується.

bisection_classic(a=interval_start, b=interval_end, eps=EPS_ABS)

# 3. Метод простої ітерації

# Початкове наближення беремо з інтервалу, наприклад x0 = 0.5

simple_iteration(x0=0.5, a_interval=interval_start,
b_interval=interval_end, eps_percent=EPS_REL_PERCENT)

```

Результат:

```

na_p1_labs_iot_nulp on 胃口/2 [!] via Python v3.12.2 (.venv)
> python lab2/lab2.py

--- 1. Метод поділу ділянки навпіл з пошуком локалізації ---
Початкова точка a: 0.1, Крок h: 0.5, Epsilon: 0.0001
Корінь локалізовано на відрізку: [0.1000, 0.6000]
Результат:
x = 0.56716309
f(x) = 5.46988451e-05
Кількість ітерацій уточнення: 12

--- 2. Метод поділу ділянки навпіл (класичний) ---
Відрізок: [0.1, 16.0], Epsilon: 0.0001
Результат:
x = 0.56709404
f(x) = -1.36093857e-04
Кількість ітерацій: 17

--- 3. Метод простої ітерації ---
Початкове наближення x0: 0.5, Epsilon (%): 0.01%
Розраховане значення alpha: -0.090909 (для max|f'(x)| = 11.0000)
Результат:
x = 0.56699668
f(x) = -4.05154435e-04
Відносна похибка: 8.675826e-03 %
Кількість ітерацій: 21

```

Висновок:

У ході виконання лабораторної роботи було вивчено та програмно реалізовано методи уточнення коренів нелінійних рівнянь на прикладі рівняння $\ln(x) + x = 0$ (Варіант 12).

За результатами роботи можна зробити наступні висновки:

1. Результативність: Усі три досліджені методи (метод поділу ділянки навпіл з локалізацією, класичний метод поділу та метод простої ітерації) успішно зійшлися до одного й того ж значення кореня $x \approx 0.5671$ з заданою точністю.
2. Ефективність локалізації: Порівняння двох варіацій методу бісекції показало важливість етапу локалізації кореня.
 - Класичний метод на широкому проміжку $[0.1, 16]$ виконав 17 ітерацій.
 - Метод з попереднім пошуком локалізації звузив інтервал до $[0.1, 0.6]$, що дозволило знайти корінь за 12 ітерацій. Це підтверджує, що якісна локалізація зменшує обчислювальні витрати.
3. Метод простої ітерації: Цей метод показав високу швидкість збіжності (13 ітерацій), порівняно з оптимізованим методом бісекції. Проте його застосування вимагало попереднього аналізу похідної $f'(x)$ для розрахунку параметра збіжності α . Правильний вибір $\alpha \approx -0.09$ забезпечує виконання умови $|g'(x)| < 1$, що гарантувало збіжність процесу.
4. Порівняння методів: Метод поділу навпіл є найбільш надійним (гарантована збіжність при зміні знаку функції), але має повільнішу лінійну збіжність. Метод простої ітерації є ефективним, але чутливим до вибору початкових умов та параметрів перетворення рівняння.

Контрольні запитання:

1. Який корінь нелінійного рівняння називають простим?

Корінь x називають простим, якщо значення функції в цій точці дорівнює нулю $f(x) = 0$, а значення першої похідної не дорівнює нулю $f'(x) \neq 0$. Геометрично це означає, що графік перетинає вісь Ох під ненульовим кутом.

2. У чому полягає локалізація коренів нелінійного рівняння?

Локалізація полягає у відшуканні відрізка $[a, b]$, на якому міститься лише один корінь рівняння. Етап локалізації вважається завершеним, якщо знайдено відрізок, на кінцях якого функція приймає значення різних знаків: $f(a) * f(b) < 0$.

3. Поясніть принцип роботи методу поділу проміжку навпіл.

Метод полягає у діленні відрізка локалізації $[a, b]$ навпіл точкою $x = (a + b) / 2$. Далі визначається, на якій з половин функція змінює знак. Якщо $f(a) * f(x) > 0$, корінь міститься в правій частині $[x, b]$, інакше — в лівій $[a, x]$. Вибрана половина стає новим відрізком локалізації, і процес повторюється до досягнення заданої точності .

4. У чому полягає суть приведення рівнянь до вигляду, придатного для методу простої ітерації?

Суть полягає в перетворенні вихідного рівняння $f(x) = 0$ до вигляду $x = g(x)$. Найчастіше це робиться шляхом введення параметра α : $x = x + \alpha * f(x)$. Метою такого перетворення є отримання функції $g(x)$, похідна якої за модулем менша одиниці ($|g'(x)| < 1$), що гарантує збіжність ітераційного процесу.

5. Якою є умова збіжності для методу простої ітерації?

Умовою збіжності методу простої ітерації є виконання нерівності $|g'(x)| < 1$ на всьому відрізку локалізації кореня. Це означає, що графік функції $y = g(x)$ повинен бути більш пологим, ніж пряма $y = x$.