

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ  
НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ "ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА"

Курсова робота  
з курсу "Чисельні методи"  
на тему:  
"Мінімаксна апроксимація функцій многочленними сплайнами"

Виконав:  
ст. гр. ПМКМ-11  
Левантович Богдан  
Перевірив:  
доц. каф. ПМ  
Пізюр Я.В.

Львів 2018

# Зміст

<b>Вступ . . . . .</b>	<b>3</b>
<b>1 Найкраще чебишовське наближення . . . . .</b>	<b>4</b>
1.1 Схема Ремеза побудови чебишовського наближення . . . . .	5
1.2 Алгоритм Валле-Пуссена заміни точок альтернансу . . . . .	7
<b>2 Наближення сплайнами . . . . .</b>	<b>9</b>
2.1 Рівномірне наближення сплайнами. Точність . . . . .	9
2.2 Алгоритм побудови рівномірного наближення чебишовськи- ми сплайнами . . . . .	11
<b>3 Опис програми та отриманих результатів . . . . .</b>	<b>12</b>
3.1 Вхідні дані . . . . .	12
3.2 Вихідні дані . . . . .	12
<b>Висновки . . . . .</b>	<b>13</b>
<b>Список використаної літератури . . . . .</b>	<b>14</b>
<b>4 Додатки . . . . .</b>	<b>15</b>
4.1 Текст програми . . . . .	15
4.2 Приклади виконання програми . . . . .	17

# Вступ

Необхідність моделювання функціональних залежностей виникає в багатьох галузях прикладної математики та інформатики. При розв'язуванні багатьох задач науково-технічного характеру доводиться використовувати функції задані таблицею. Проте часто необхідно мати значення функції в точках, яких немає в таблиці. Також виникає необхідність використання простої функції замість складної.

Особливістю моделей, які побудовані на основі мінімаксного (чебишовського) наближення, є те, що вони забезпечують найменшу із можливих похибку апроксимації при заданій кількості параметрів. Саме це зумовлює їхню практичну цінність в отриманні розв'язків задач, для яких важлива висока точність відтворення функціональної залежності. Також інтерес викликає побудова мінімаксних сплайнів, які дають змогу суттєво зменшити величину похибки для задач, які вимагають високої точності.

# 1 Найкраще чебишовське наближення

За теоремою Вейерштрасса для довільних неперервних на обмеженому проміжку  $[a, b]$  функцій  $f(x)$  та  $w(x) > 0$  і довільного  $\epsilon > 0$  можна знайти такий многочлен  $P_m(x)$ , що

$$|\rho(x)| = \frac{|f(x) - P_m(x)|}{w(x)} < \epsilon, \quad x \in [a, b].$$

Ясно, що найменше при цьому значення степеня  $m$  многочлена  $P_m(x)$  суттєво залежить від способу наближення. Серед усіх способів наближення функцій найменшу похибку а, значить, і найменше  $m$  при заданому  $\epsilon$ , дає найкраще чебишовське наближення.

Вираз  $F(A, x) \in F(B, x)$ , для якого максимальне значення абсолютної величини зваженої похибки (??) досягає на проміжку  $[a, b]$  найменшого значення

$$\min_{c \in B} \max_{x \in [a, b]} \frac{|f(x) - F(C, x)|}{w(x)} = \max_{x \in [a, b]} \frac{|f(x) - F(A, x)|}{w(x)}, \quad (1)$$

звемо найкращим чебишовським зваженим (з вагою  $w(x)$ ) наближенням функції  $f(x)$  за допомогою виразу виду  $F(A, x)$  на проміжку  $[a, b]$ .

У цій курсові розглянуто лише найкращі чебишовські наближення. Слова “чебишовські” і “зважені” будемо часом пропускати. При  $w(x) = 1$  маємо найкраще абсолютне наближення, при  $w(x) = f(x)$  - найкраще відносне.

Величину (1) називатимемо мінімальним (зваженим) відхиленням і позначаємо  $E(f, W) \equiv \mu_0$ ;  $E(f, 1) \equiv E(f) \equiv \Delta_0$  - мінімальне абсолютне відхилення;  $E(f, f) \equiv \delta_0$  - мінімальне відносне відхилення.

Далі розглянемо властивості найкращих наближень многочленом.

**Теорема 1.** *Для будь-яких неперервних на проміжку  $[a, b]$  функцій  $f(x)$  та  $w(x) > 0$  і довільного  $\epsilon$ , існує єдиний многочлен  $P_m(x)$  степеня  $m$ , що має найменше відхилення  $E(f, w)$ .*

**Теорема 2.** *Нехай на проміжку  $[a, b]$  задано неперервні функції  $f(x)$  та  $w(x) > 0$ . Тоді для того, щоб деякий многочлен  $P_m(x)$  степеня не вище  $m$  був многочленом найкращого чебишовського зваженого наближення функції  $f(x)$  на проміжку  $[a, b]$  необхідно і достатньо, щоб на цьому проміж-*

ку знайшлась принаймні одна система з  $m + 2$  точок

$T = \{t_k\}_{k=0}^{m+1}$   $a \leq t_0 < t_1 < t_2 < \dots \leq t_{m+1}$ , у яких зважена різниця (??) по чергово набувала значень різних знаків і досягала за модулем найбільшого на  $[a, b]$  значення тобто:

$$\rho(t_0) = -\rho(t_1) = \rho(t_2) = \dots = (-1)^{m+1} \rho(t_{m+1}) = \pm E(f, W). \quad (2)$$

Система точок  $T$  із теореми 2 зветься системою точок (чебишовського альтернансу). Для побудови многочлена найкращого наближення необхідно визначити ці точки. Точно визначити їх значення можна тільки у часткових випадках.

## 1.1 Схема Ремеза побудови чебишовського наближення

У загальному випадку процес знаходження точок  $T$  побудовано на ітераційних методах. Найбільше практичне значення мають методи розроблені українським математиком Є.Я. Ремезом. Коротко розглянемо один з методів. Він складається з таких етапів.

1. З проміжку  $[a, b]$  вибираємо початкове наближення  $T_0$  до альтернансу

$$T : t_0^{(0)} < t_1^{(0)} < t_2^{(0)} < \dots < t_{m+1}^{(0)}.$$

Можна, наприклад, прийняти  $t_k^{(0)} = a + \frac{(b-a)k}{m+1}$ .

2. Здійснюємо чебишовську інтерполяцію для множини точок  $T_j = \{t_k\}_{k=0}^{m+1}, t_k^{(j)} < t_{k+1}^{(j)}, k = \overline{0, m}$ , тобто визначаємо коефіцієнти многочлена  $P_m^i(x)$  і величину  $\mu_j$ , для яких виконуються умови  $\rho(t_k^{(j)}) = (-1)^k \mu_k$   $k = \overline{0, m+1}$ . Для знаходження вказаних величин розв'язуємо систему рівнянь:

[illegible]

Система є системою  $m + 2$  алгебраїчних рівнянь з  $m + 2$  невідомими:  $a_0, a_1, \dots, a_m$  та  $\mu$ .

### 3. Перевіряємо виконання рівності

$$|\mu_j| = \max_{x \in [a, b]} |f(x) - P_m^{(j)}(x)|/w(x) \equiv \rho_j. \quad (4)$$

Якщо рівність виконується, то у відповідності з теоремою 2 многочлен  $P_m^{(j)}(x)$  і є шуканий многочлен найкращого наближення. При машинній реалізації алгоритму перевірку рівності заміняють перевіркою нерівності

$$\rho_j - |\mu_j| \leq \epsilon |\mu_j|, \quad (5)$$

де  $\epsilon$  - допустима відносна помилка у визначенні похибки наближення. Можна, наприклад, прийняти  $\epsilon = 10^{-2}$  чи  $\epsilon = 10^{-3}$ .

4. Якщо умова 4 чи 5 не виконується, то приймаємо  $j := j + 1$  і вибираємо наступне (уточнене) наближення до точок чебишовського альтернансу (наступний V-альтернанс). Далі виконання алгоритму повторюється починаючи з п.2.

При обчисленнях на ЕОМ у цьому пункті іноді додатково перевіряються умови

$$\left| t_k^{(j-1)} - t_k^j \right| < \eta, \quad k = \overline{0, m+1},$$

де  $\eta$  - допустима помилка у визначенні точок альтернансу. Якщо остання нерівність справедлива для всіх точок  $k = \overline{0, m+1}$ , то вважаємо, що многочлен найкращого наближення знайдено.

## 1.2 Алгоритм Валле-Пуссена заміни точок альтернансу

Існує кілька методів заміни точок альтернансу. Можлива заміна одної або кількох точок одночасно. Найпростішим алгоритмом є алгоритм Є.Я. Ремеза з однотоковою заміною (алгоритм Валле-Пуссена). Опишемо цей алгоритм.

Нехай при виконанні п.3 знайдена точка  $\tilde{x}$ , для якої справедливо  $\rho_j = |\rho(\tilde{x})|$ . Можливі три випадки взаємного розміщення точок V-альтернансу та точки  $\tilde{x}$ :

1.  $t_0^{(j)} < \tilde{x} < t_{m+1}^{(j)}$
2.  $\tilde{x} < t_0^{(j)}$
3.  $\tilde{x} > t_{m+1}^{(j)}$

Розглянемо спосіб заміни точок V-альтернансу у кожному випадку.

1. Знайдемо ціле число  $v$  таке, що  $t_v^{(j)} < \tilde{x} < t_{v+1}^{(j)}$ . Якщо  $\text{sign}(\rho(\tilde{x})) = \text{sign}(\rho(t_{m+1}^{(j)}))$ , то приймаємо  $t_v^{(j+1)} := \tilde{x}$ , у протилежному випадку  $t_{v+1}^{(j+1)} := \tilde{x}$ . Решту точок V-альтернансу не змінюємо.
2. Якщо  $\text{sign} \rho(\tilde{x}) = \text{sign} \rho(t_0^{(j)})$ , то приймаємо  $t_0^{(j+1)} := \tilde{x}$ , а решту точок V-альтернансу не змінюємо. Якщо це не так, то заміняємо усі точки альтернансу за формулами:

$$t_0^{(j+1)} := \tilde{x}; \quad t_k^{(j+1)} := t_{k-1}^{(j)}, \quad k = \overline{1, m+1}.$$

У цьому випадку із V-альтернансу виключається точка  $t_{m+1}^{(j)}$

3. Якщо  $\text{sign} \rho(\tilde{x}) = \text{sign} \rho(t_{m+1}^{(j)})$ , то приймаємо  $t_{m+1}^{(j+1)} := \tilde{x}$ . і решту точок V-альтернансу не змінюємо. Якщо це не так, то замінюємо усі точки V-альтернансу за формулами:

$$t_k^{(j+1)} := t_{k+1}^{(j)}, \quad k = \overline{0, m}; \quad t_{m+1}^{(j+1)} := \tilde{x}.$$

У цьому випадку із V-альтернансу виключається точка  $t_0^{(j)}$ .

Отже черговий V-альтернанс відрізняється від попереднього тим, що точка  $\tilde{x}$ , у якій досягається максимум абсолютної величини зваженої похибки, вводиться у V-альтернанс замість однієї із старих точок. Відомо, що алгоритм Валле-Пуссена для заміни точок альтернансу при знаходженні найкращого наближення попередньої функції многочленом на проміжку  $[a, b]$  збігається незалежно від початкового наближення до точок альтернансу. Більш того у цьому випадку цей алгоритм збігається зі швидкістю геометричної прогресії у тому сенсі, що знайдуться такі числа  $A$  та  $0 < q < 1$ , що відхилення  $E^{(k)}(f, W)$  многочлена  $P_m^{(k)}(x)$  від функції  $f(x)$  будуть задовольняти нерівності

$$E^{(k)}(f, W) - E(f, W) \leq Aq^k; \quad k = 1, 2, \dots$$

Фактична швидкість збіжності залежить від диференціальних властивостей функції та використовуваного алгоритму заміни точок альтернансу. Відомо, що коли  $f(x) \in C^{m+1}[a, b]$ ,  $w(x) = 1$  або  $w(x) = f(x)$  і  $f^{(m+1)}(x)$  не змінює знак при  $x \in [a, b]$ , то граничні точки проміжку  $[a, b]$  є точками альтернансу. Тому у цьому випадку алгоритм Валле-Пуссена для наближення многочленами невисоких степенів  $m = \overline{0, 2}$  практично не програє у швидкості порівняно з іншими алгоритмами типу Є.Я. Ремеза. Зазначимо, що всі перелічені властивості найкращого чебишовського наближення первної при  $x \in [a, b]$  функції  $f(x)$  многочленом справедливі також і для наближення табличної функції. Більш того, при заміні неперервної функції її значеннями в точках  $x_k = a + \frac{(b-a)k}{N}$  різниця між відповідними відхиленнями при  $N \rightarrow \infty$  прямує до нуля.



## 2 Наближення сплайнами

### 2.1 Рівномірне наближення сплайнами. Точність

На проміжку  $[a, b]$  розглянемо множину точок  $Z = z_{i=0}^r$   $a = z_0 < z_1 < \dots < z_r = b$ . Якщо на кожному проміжку  $[z_{i-1}, z_i]$  функцію  $f(x)$  наближати за допомогою виразу  $F(A_i, x)$  виду

$$F(A, x) = F(a_0, a_1, \dots, a_m; x), \quad (6)$$

, то на всьому проміжку  $[a, b]$  функція  $f(x)$  буде наближена сплайном

$$S(F, x) = \sum_{i=1}^r F(A_i, x) \theta((x - z_{i-1})(z_i - x)) \quad (7)$$

де

$$\theta(x) = \begin{cases} 0 & \text{при } x < 0 \\ 1 & \text{при } x \geq 0 \end{cases} - \text{функція Хевісайда}$$

Сплайн 7, кожна ланка якого  $F(A_i, x), \overline{1, r}$  є найкращим чебишовським наближенням функції  $f(x)$  на проміжку  $[z_{i-1}, z_i]$ , звемо чебишовським сплайном. Можна розглядати многочлений, раціональний чи нелінійний чебишовський сплайн.

Наближення функції  $f(x)$  сплайном  $S(F, x)$  звемо рівномірним наближенням із заданою похибкою  $\mu$ , якщо

$$\mu_i = \max_{x \in [z_{i-1}, z_i]} |f(x) - S(F, x)| / w(x) = \mu, i = \overline{1, r-1}, \mu_r \leq \mu \quad (8)$$

Наближення функції  $f(x)$  сплайном  $S(F, x)$  називаємо рівномірним наближенням із заданою кількістю  $r$  ланок, якщо

$$\max_{x \in [z_0, z_1]} \frac{|f(x) - S(F, x)|}{w(x)} = \max_{x \in [z_{i-1}, z_i]} \frac{|f(x) - S(F, x)|}{w(x)}, i = \overline{2, r} \quad (9)$$

З умов рівномірності 8 чи 9 визначаються границі ланок (вузли  $Z$  сплайна  $S(F, x)$ ). Рівномірні наближення неперервної функції чебишовським сплайном є і оптимальні у тому сенсі, що при заданій похибці одержуємо міні-

мально можливу кількість ланок, а при заданій кількості ланок - мінімально можливу похибку. Ця властивість справедлива і для наближення деякими многочленним сплайнами степеня  $m$ , якщо  $f^{(m+1)}(x) \neq 0$  при  $x \in [a, b]$ . В таких випадках говорять також про оптимальний розподіл вузлів сітки. Рівномірне наближення із заданою кількістю ланок будемо іноді називати просто рівномірним наближенням сплайнами. Встановимо точність рівномірного наближення сплайнами

Теорема. Нехай  $f(x) \in C^{m+2}[a, b]$ ,  $w(x) \in C^1[a, b]$ ,

$$\eta(f, F) = \eta(f(x), F) \in C^1[a, b], w(x) > 0, \eta(f, F) \neq 0$$

при  $x \in [a, b]$  і максимальна зважена похибка  $\mu_i = \max_{x \in [z_{i-1}, z_i]} \frac{|f(x) - S(F, x)|}{w(x)}$

Наближення сплайном  $S(F, x)$  функції  $f(x)$  на кожному проміжку  $[z_{i-1}, z_i]$  може бути представлена у вигляді

$$\mu_i = \frac{1}{\lambda_i} \frac{|\eta(f(\xi_i), F)|}{w(\xi_i)} \Delta x_i^{m+1},$$

де  $\Delta x_i = z_i - z_{i-1}$ ,  $\xi_i \in (z_{i-1}, z_i)$ ,  $\lambda_i$  - константа не залежна від  $f(x)$ ,  $\lambda_i > 0$ ,  $i = \overline{1, r}$ . Тоді при  $r \rightarrow \infty$  похибка  $\mu$  рівномірного наближення функції  $f(x)$  сплайном  $S(F, x)$  з  $r$  ланками визначається на проміжку  $[a, b]$  за формулою

$$\mu = S_r^{m-1} \left( \int_a^b |\eta(f, F)/w(x)|^{\frac{1}{m+1}} dx \right)^{m+1} \left[ 1 + O\left(\frac{b-a}{r}\right) \right],$$

де  $S_r = \sum_{j=1}^r \lambda_j^{1/(m+1)}$

## 2.2 Алгоритм побудови рівномірного наближення чебишовськими сплайнами

Наведемо алгоритм рівномірного наближення чебишовськими сплайнами із заданою похибкою. Алгоритм не залежить від виду сплайна.

1. Будуємо ланку нелінійного чебишовського сплайна на всьому інтервалі  $[a, b]$ . Ліва границя  $z_e = a$ , права  $z_p = b$ .
2. Знаходимо похибку наближення  $\mu_1 = \max \left| \frac{f(x) - S(A, x)}{w(x)} \right|$ .
3. Якщо  $\mu_1 < \mu$ , то наближення побудоване. Кінець
4. Якщо  $\mu_1 > \mu$ , то зсуваємо праву границю інтервалу вліво, поки похибка на даному інтервалі не стане меншою від заданої похибки  $\mu$ . Допустимо, що при  $k$ -му зсуві границі вліво (т.  $z^-$ ) похибка рівна  $\mu_k < \mu$ , а на попередньому кроці  $\mu_{k-1} > \mu$  (права границя  $z^+$ ,  $z^+ > z^-$ ). Тоді можна знайти таку праву границю  $z_p \in [z^-, z^+]$ , при якій похибка  $\mu^*$  буде як завгодно мало відрізнитись від заданої  $|\mu - \mu^*| < \epsilon$  ( $\epsilon = O(\mu)$ ). Точку  $z_p$  можна знайти одним із відомих способів, наприклад методом ділення відрізка навпіл або методом хорд.
5. Запам'ятовуємо границі ланки і параметри чебишовського сплайна.
6. Лівою границею наступної ланки є права границя попередньої ланки. Правую границею можна завжди вважати точку  $b$ , але можна також екстраполюватися точкою  $z_p = z_p + \Delta z$ , де  $\Delta z$  - довжина попередньої ланки.
7. Будуємо сплайн і знаходимо похибку.
8. Якщо  $\mu_1 > \mu$ , то переходимо до пункту 4.

Очевидно, що описаний алгоритм приводить до єдиного рішення, якщо наближувана функція  $f(x)$  і сплайн  $S(A, x)$  такі, що функція похибки  $\rho(b) = \max_{x \in [z_e, b]} |(f(x) - S(A, x))/w(x)|$  є неспадною функцією від  $b$ . Для цього достатньо, щоб ядро наближення  $\eta(f, F) \neq 0$  при  $x \in [a, b]$ .

## 3 Опис програми та отриманих результатів

Мета програми: знаходження найкращого чебишовського наближення сплайнами для заданої функції і допустимої похибки на кожній ланці сплайна.

Програма написана на мові програмування *Python* з використанням таких бібліотек: *Sympy*, *Numpy*, *Plotly*.

### 3.1 Вхідні дані

1. Початок інтервалу.
2. Кінець інтервалу.
3. Степінь многочлена.
4. Функція для апроксимації.
5. Точність (за замовчуванням  $10^{-2}$ ).
6. Допустима похибка на одній ланці сплайна.

### 3.2 Вихідні дані

1. Коефіцієнти многочлена і похибки на кожній ланці сплайна.
2. Графік похибоки.
3. Графік сплайна і функції.

## Висновки

У цій курсовій я розглянув найкраще чебишовське наближення многочленами сплайнами. Написав програму для знаходження ланок цього сплайна при заданій допустимій похибці. Також в програмі реалізував побудову графіків похибки та наближення сплайном, вивід максимальної похибки на кожній ланці, коефіцієнтів ланок сплайна та їх інтервали.

## Список використаної літератури

1. Демьянов В.Ф., Малоземов В.Н. Введение в минимакс. -М.: Наука, 1972. - 368 с.
2. Попов Б.А. Равномерное приближение сплайнами. -Киев: Наук. думка, 1989. - 272 с.
3. Попов Б.А., Теслер Г.С. Приближение функций для технических приложений. - Киев: Наук. думка, 1980. - 352 с.
4. Ремез Е.Я. Основы численных методов чебышевского приближения. Киев: Наук. думка, 1969, - 623 с.
5. Попов Б.О. Чисельні методи рівномірного наближення сплайнами. Конспект лекцій. -Львів: ЛДУ, 1992. - 92 с.
6. Самарский А.А., Гулин А.В. Численные методы. -М.: Наука, 1989. - 432 с.
7. <https://plot.ly/> - для побудови графіків
8. <http://www.sympy.org/> - для розв'язування систем
9. <http://www.numpy.org/> - для наукових розрахунків

## 4 Додатки

### 4.1 Текст програми

```
1 import minmax
2
3 def getError(result):
4     iterations = len(result)
5     error = result[str(iterations)][ "max_err" ]
6     return abs(error)
7
8 def shrinkInterval(interval, history = []):
9     [start, end] = interval
10    if (start > end):
11        print('Begining of interval is greater than its end')
12        return
13    left_boundaries = sorted(filter(lambda x: x < end, map(lambda x: x[1],
14        history)))
15    if len(left_boundaries) > 0:
16        nearest_left_neighbor = left_boundaries[-1]
17        delta = (end - nearest_left_neighbor) / 2.0
18        return [start, end - delta]
19    else:
20        mid = (end - start) / 2.0
21        return [start, start + mid]
22
23 def expandInterval(interval, history):
24     [start, end] = interval
25     if (start > end):
26         print('Begining of interval is greater than its end')
27         return
28     if len(history) == 0:
29         print('when expanding there should be history')
30         return
31     right_boundaries = sorted(filter(lambda x: x > end, map(lambda x: x[1],
32         history)))
33     if len(right_boundaries) > 0:
34         nearest_right_neighbor = right_boundaries[0]
35         delta = (nearest_right_neighbor - end) / 2.0
36         return [start, end + delta]
37
38 def main(func, deg, start, end, precision, allowed_error):
39     interval = [start, end]
40     historyOfIntervals = []
41     splines = []
42
43     def approximate(interval):
44         if type(interval) is list:
```

```

45     return minmax.main(f_str=func, start=interval[0], end=interval[1],
46                        degree=deg, precision=precision)
47
48 def make_approximation_on_one_segment(overallInterval):
49     if not type(overallInterval) is list:
50         print overallInterval
51         return
52     result = approximate(overallInterval)
53     max_error = getError(result)
54     print("Interval {}".format(overallInterval))
55     # print("max_error: {} Interval {} history {}".format(max_error,
56     overallInterval, historyOfIntervals))
57     condition = abs(abs(max_error) - allowed_error)
58
59     if condition > (allowed_error / 10):
60
61         if (max_error > allowed_error):
62             shrunkInterval = shrinkInterval(overallInterval, historyOfIntervals)
63             if len(historyOfIntervals) == 0:
64                 historyOfIntervals.append(overallInterval)
65                 historyOfIntervals.append(shrunkInterval)
66                 make_approximation_on_one_segment(shrunkInterval)
67             else:
68                 if overallInterval[1] != interval[1]:
69                     expandedInterval = expandInterval(overallInterval,
70 historyOfIntervals)
71                     historyOfIntervals.append(expandedInterval)
72                     make_approximation_on_one_segment(expandedInterval)
73                 else:
74                     splines.append({
75                         "interval": overallInterval,
76                         "spline": result,
77                         "max_error": max_error
78                     })
79             else:
80                 splines.append({
81                     "interval": overallInterval,
82                     "spline": result,
83                     "max_error": max_error
84                 })
85             if overallInterval[1] < interval[1]:
86                 historyOfIntervals[:] = []
87                 make_approximation_on_one_segment([overallInterval[1], interval[1]])
88
89 make_approximation_on_one_segment(interval)
90 return splines
91
92 # print main('sin(x)', deg=2, start=1, end=4, precision=0.1, allowed_error
93 =0.001)

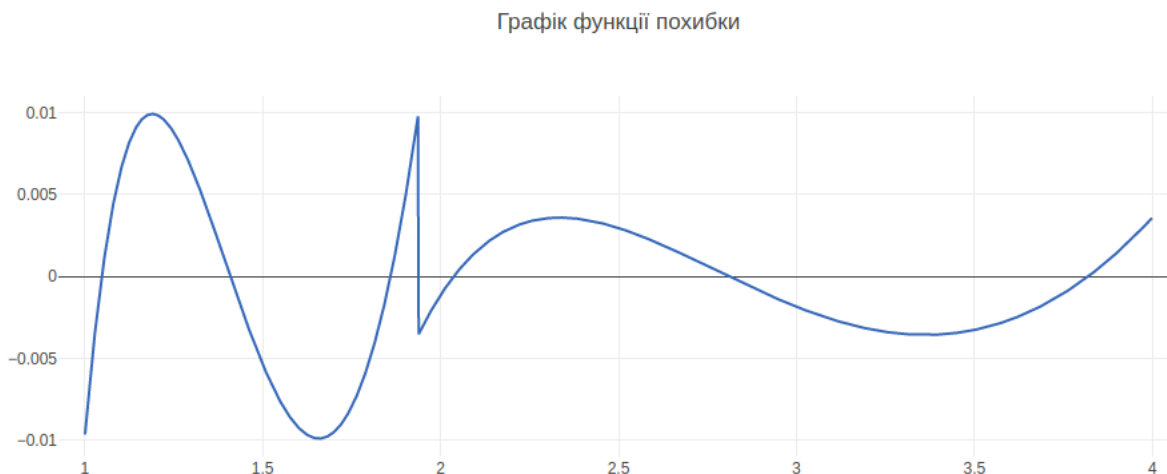
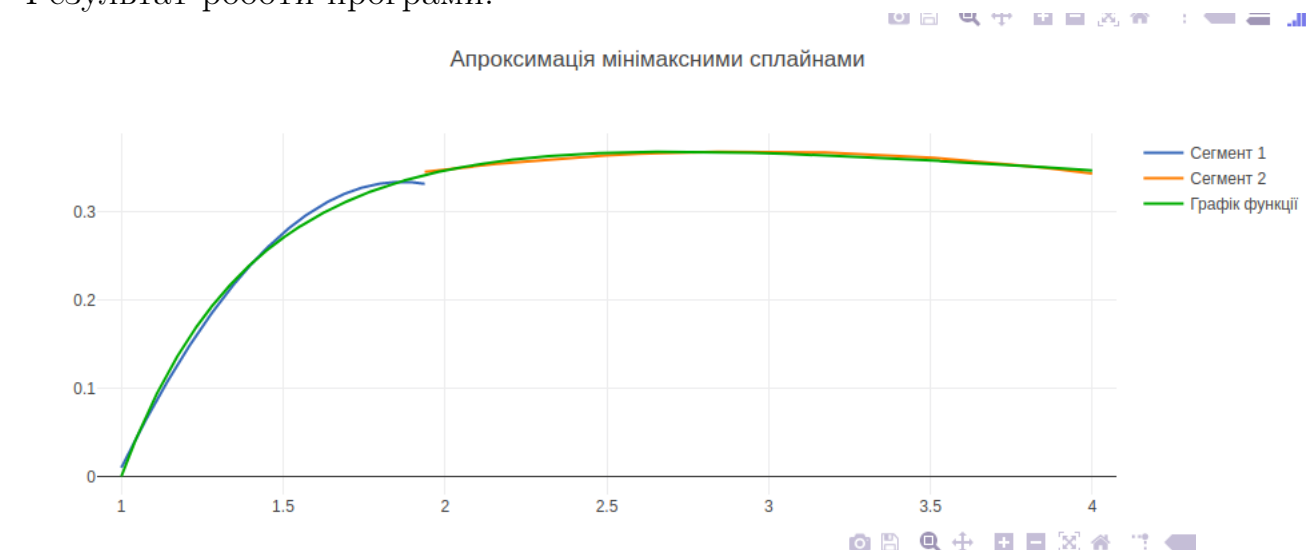
```



## 4.2 Приклади виконання програми

**Приклад 1** Знайдемо чебишовське наближення поліномом степеня 2 для функції  $f(x) = \frac{\ln(x)}{x}$  на проміжку  $[1, 4]$ . Точність ( $\epsilon = 0.01$ ). Максимально допустима похибка на ланці сплайна 0.01

Результат роботи програми:



Сегмент	Максимальна похибка	Інтервал	Аналітичний вигляд
1	0.010	[1.000; 1.938]	$-0.4309x^2 + 1.6089x - 1.1680$
2	0.004	[1.938; 4.000]	$-0.0227x^2 + 0.1338x + 0.1707$

## Приклад 2 Вхідні дані:

Функція, яку апроксимуємо

$\sin(x)$

Степінь многочлена

1

Початок інтервалу

0

Кінець інтервалу

3.1415

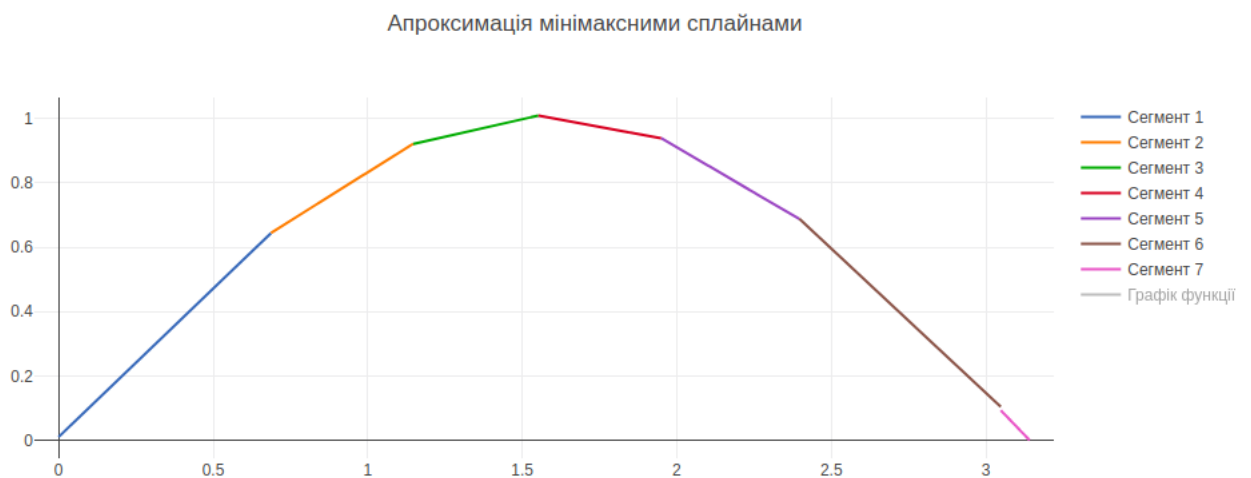
Точність

0.01

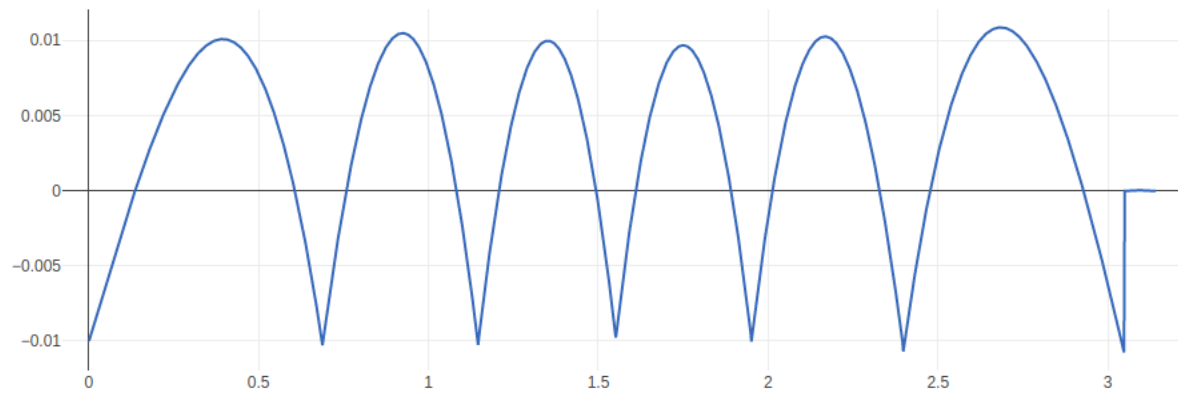
Допустима похибка на одному відрізку сплайна

0.01

## Результат роботи програми:



Графік функції похибки



Сегмент	Максимальна похибка	Інтервал	Аналітичний вигляд
1	0.01009	[0.000; 0.687]	$0.9231x + 0.0100$
2	0.01048	[0.687; 1.147]	$0.6026x + 0.2307$
3	0.00997	[1.147; 1.552]	$0.2175x + 0.6719$
4	0.00967	[1.552; 1.950]	$-0.1781x + 1.2860$
5	0.01026	[1.950; 2.397]	$-0.5618x + 2.0348$
6	0.01086	[2.397; 3.048]	$-0.8973x + 2.8394$
7	0.00003	[3.048; 3.142]	$-0.9985x + 3.1370$

### Приклад 3 Вхідні дані:

Функція, яку апроксимуємо

$e^x$

Степінь многочлена

2

Початок інтервалу

1

Кінець інтервалу

4

Точність

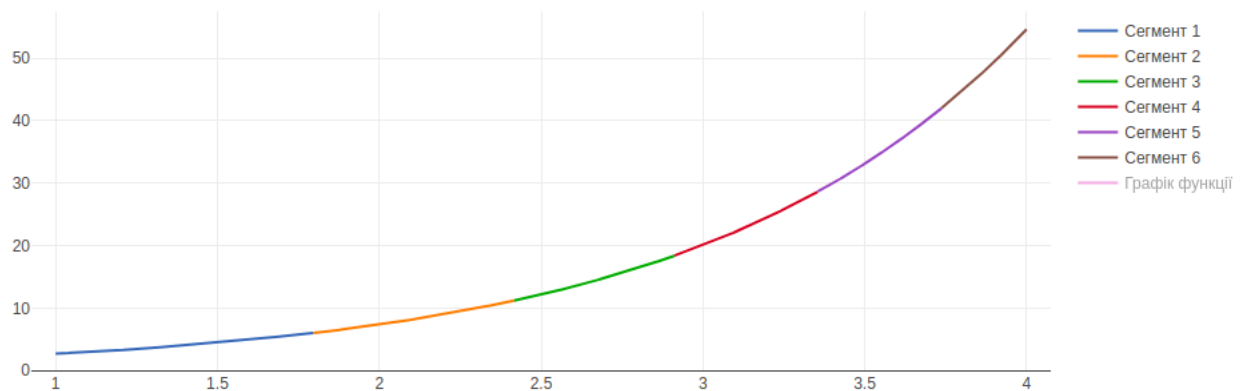
0.01

Допустима похибка на одному відрізку сплайна

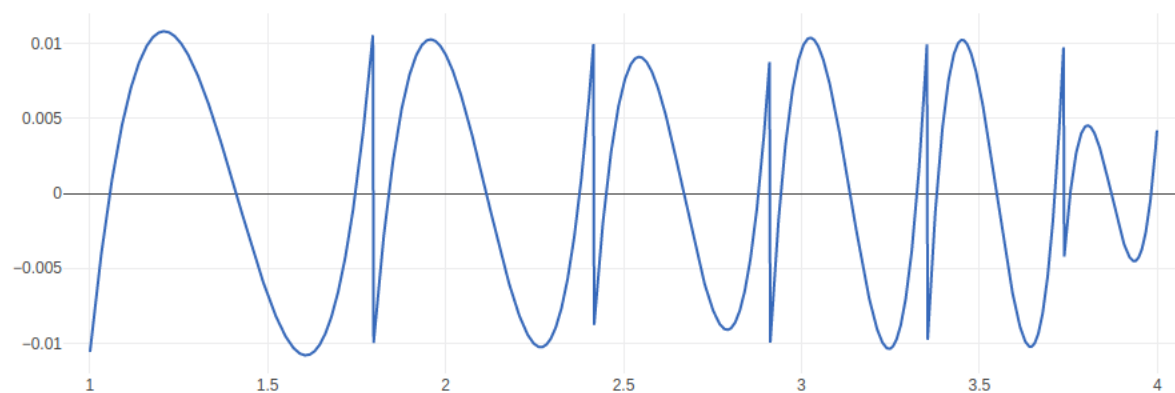
0.01

### Результат роботи програми:

Апроксимація мінімаксними сплайнами



Графік функції похибки



Сегмент	Максимальна похибка	Інтервал	Аналітичний вигляд
1	0.01080	[1.000; 1.797]	$2.0581x^2 - 1.6265x + 2.2975$
2	0.01026	[1.797; 2.417]	$4.1517x^2 - 9.1727x + 9.1184$
3	0.00910	[2.417; 2.911]	$7.2221x^2 - 24.0156x + 27.0762$
4	0.01037	[2.911; 3.354]	$11.5238x^2 - 49.1252x + 63.7371$
5	0.01024	[3.354; 3.737]	$17.3951x^2 - 88.5323x + 129.8808$
6	0.00452	[3.737; 4.000]	$23.9830x^2 - 137.5833x + 221.1976$