

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ
НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ "ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА"

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

Виконав:
ст. гр. ПМ-41
Левантович Богдан
Перевірив:
доц. каф. ПМ
Пізюр Я.В.

Львів 2017

Зміст

Вступ	3
Способи задання функцій. Норма похибки	4
Найкраще чебишовське наближення	5
Схема Ремеза побудови чебишовського наближення	7
Алгоритм Валле-Пуссена заміни точок альтернансу	8
Опис програми	11
Вхідні дані	11
Вихідні дані	11
Текст програми	12
Приклади виконання програми	16
$f(x) = \ln(x)$	16
$f(x) = e^x$	18
Висновки	20
Список використаної літератури	21

Вступ

Багатьом із тих, хто стикається з науковими та інженерними розрахунками часто доводиться оперувати наборами значень, отриманих експериментальним шляхом чи методом випадкової вибірки. Як правило, на підставі цих наборів потрібно побудувати функцію, зі значеннями якої могли б з високою точністю збігатися інші отримувані значення. Така задача називається апроксимацією кривої. Інтерполяцією називають такий різновид апроксимації, при якій крива побудованої функції проходить точно через наявні точки даних.

Способи задання функцій. Норма похибки

Наближена функція $f(x)$ у практичних обчисленнях найчастіше задається або в аналітичному вигляді або у вигляді дискретних значень (табличне задання функції). Таблично задану функцію можна представити у вигляді

$$y_k = f_k = f(x_k), k = \overline{1, N}$$

де значення аргумента $X = \{x_k\}_1^N \in [a, b]$. Далі припускатимемо, що аргументи упорядковані за зростанням:

$$a \leq x_1 < x_2 < \dots < x_N \leq b$$

При використанні наближених методів на ЕОМ неможливо врахувати значення функції $f(x)$ у всіх точках $[a, b]$, бо кількість N чисел, що може бути представлена на ЕОМ обмежена. Тому обчислювальні методи повинні бути побудовані так, щоб розв'язок задачі на проміжку $[a, b]$ був еквівалентний її розв'язку на характерній підмножині $X_0 \subset X \subset [a, b]$, що складається з обмеженої кількості точок.

Для наближення функції $f(x)$ використовуємо простіший вираз

$$F(A, x) = F(a_0, a_1, \dots, a_m; x) \quad (1)$$

з $m + 1$ параметром. Частинним випадком виразу (1) є многочлен степеня m

$$P_m(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_mx^m \quad (2)$$

Якість наближення функції $f(x)$ за допомогою виразу (1) на проміжку $[a, b]$ характеризується віддалю між цими функціями. Спосіб виміру цієї віддалі визначає норму похибки наближення функції $f(x)$ за допомогою виразу (1) на проміжку $[a, b]$ (або на множині X). Для більшої загальності у виразах для похибки часто використовують зважену віддаль (зважену різниця)

$$\rho(x) = \frac{f(x) - F(A, x)}{W(x)} \quad (3)$$

де вага $W(x) > 0$ при $x \in [a, b]$, $W_k = W(x_k)$, $k = \overline{1, N}$

Використання тієї чи іншої норми похибки залежить передусім від конкретних задач, що стоять при наближенні функцій. У теоретичних дослідженнях часто використовується норма похибки L_p

$$\|f - F\|_{L_p} = \left(\int_a^b \left| \frac{f(x) - F(A, x)}{W(x)} \right|^p dx \right)^{\frac{1}{p}} = \left(\sum_{k=1}^N \left| \frac{y_k - F(A, x_k)}{W_k} \right|^p \right)^{\frac{1}{p}}$$

Найбільш вживані частинні випадки цієї норми L_1 , L_2 та L_∞ . Норму L_1 слід вживати там, де необхідно зменшити суму площ, що обмежуються кривими $y = f(x)$ та $y = F(A, x)$.

$$\|f - F\|_{L_1} = \int_a^b \frac{|f(x) - F(A, x)|}{W(x)} dx = \sum_{k=1}^N \frac{|y_k - F(A, x_k)|}{W_k}$$

Норму L_2 або середньо квадратичну похибку найчастіше використовують при обробці дослідних даних

$$\|f - F\|_{L_2} = \left(\int_a^b \left(\frac{f(x) - F(A, x)}{W(x)} \right)^2 dx \right)^{1/2} = \left(\sum_{k=1}^N \left(\frac{y_k - F(A, x_k)}{W_k} \right)^2 \right)^{1/2}$$

Норму L_∞ (її часто називають чебишовською нормою або нормою C) використовують, щоб найточніше представити кожне значення наближуваної функції $f(x)$. Припускається, що ця остання відома достатньо точно:

$$\|f - F\|_{L_\infty} = \|f - F\|_C = \max_{x \in [a, b]} \frac{|f(x) - F(A, x)|}{W(x)} = \max_{x_k \in X} \frac{|y_k - F(A, x)|}{W_k}$$

При обчисленнях з чебишовською нормою, функцію (3) звать функцією похибки, її графік - кривою похибки.

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 ϵ , значить, і найменше m при заданому ϵ , дає найкраще чебишовське наближення.

Вираз $F(A, x) \in F(B, x)$, для якого максимальне значення абсолютної величини зваженої похибки (3) досягає на проміжку $[a, b]$ найменшого значення

$$\min_{C \in B} \max_{x \in [a, b]} \frac{|f(x) - F(C, x)|}{W(x)} = \max_{x \in [a, b]} \frac{|f(x) - F(A, x)|}{W(x)}, \quad (4)$$

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 (4) 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 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 проміжку знайшлась принаймні одна система з $m + 2$ точок

$T = \{t_k\}_{k=0}^{m+1}$ $a \leq t_0 < t_1 < t_2 < \dots < t_{m+1}$, у яких зважена різниця (3) по чергово набувала значень різних знаків і досягала за модулем найбільшого на $[a, b]$ значення тобто:

$$\rho(t_0) = -\rho(t_1) = \rho(t_2) = \dots = (-1)^{m+1} \rho(t_{m+1}) = \pm E(f, W) \quad (5)$$

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.

Схема Ремеза побудови чебишоського наближення

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

- 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 μ_j , для яких виконуються умови $\rho(t_k^{(j)}) = (-1)^k \mu_k \quad k = \overline{0, m+1}$. 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 μ

3. Перевіряємо виконання рівності

$$|\mu_j| = \max_{x \in [a, b]} |f(x) - P_m^{(j)}(x)|/W(x) \equiv \rho_j \quad (7)$$

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

$$\rho_j - |\mu_j| \leq \epsilon |\mu_j| \quad (8)$$

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

4. Якщо умова 7 чи 8 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 η - 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.

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 одноточною 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 непервної 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.

Опис програми

Мета програми: знаходження найкращого чебишовського наближення для заданої функції

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

Вхідні дані:

1. Початок інтервалу
2. Кінець інтервалу
3. Степінь многочлена
4. Функція для апроксимації
5. Точність (за замовчуванням 10^{-2})

Вихідні дані:

1. Коефіцієнти многочлена
2. Графіки похибок на кожній ітерації
3. Графік многочлена і функції

Текст програми

```
1 import plotlys
2 from plotly.graph_objs import Scatter, Layout
3 import numpy as np
4 import sympy
5
6 plotly.offline.init_notebook_mode()
7 x = sympy.Symbol('x')
8
9 sympy.init_printing()
10
11 start = 1 # start
12 end = 4 # end
13 degree = 3 # degree of polynomial
14
15 error_on_iteration = 0 # error on each iteration
16 precision = 1e-2
17
18 # first alternance
19 alternance = [start + (end-start) * k / float(degree + 1) \
20               for k in range(degree+2)]
21
22 f = np.e**x # function to approximate
23
24 def make_eq(coefs, point):
25     _f = sympy.lambdify(x, f)
26     eq = _f(point)
27     for i, c in enumerate(coefs):
28         eq -= c*point**i
29     return eq
30
31 def pol(t):
32     global error_on_iteration
33     e = sympy.Symbol('e')
34     vars_str = ' '.join(['a' + str(i) for i in range(degree+1)])
35     variables = sympy.symbols(vars_str)
36     eqs = []
37
38     for i in range(degree+2):
39         eqs.append(make_eq(variables, t[i]) + e)
40         e *= -1
41     if (degree + 2) % 2 == 1:
42         e *= -1
43
44     solution = sympy.solve(eqs, variables + (e,))
45
46     error_on_iteration = solution[e]
47     polynom = x - x
48     for i, v in enumerate(variables):
```

```

49         polynom += solution[v] * x**i
50
51     return polynom
52
53 def max_error():
54     polyn = pol(alternance)
55     err_fun = np.vectorize(sympy.lambdify(x, f - polyn))
56     x_vals = np.linspace(start, end, (end - start) * 1000)
57     y_vals = err_fun(x_vals)
58
59     neg_err = min(y_vals)
60     pos_err = max(y_vals)
61
62     if abs(neg_err) > pos_err:
63         e_max = neg_err
64     else:
65         e_max = pos_err
66     return e_max
67
68 def x_of_max_error():
69     polyn = pol(alternance)
70     err_fun = np.vectorize(sympy.lambdify(x, f - polyn))
71     x_vals = np.linspace(start, end, (end - start) * 10000)
72     y_vals = err_fun(x_vals)
73
74     absolute_y_vals = list(map(lambda x: abs(x), y_vals))
75     e_max = max(absolute_y_vals)
76
77     i = list(absolute_y_vals).index(e_max)
78
79     return x_vals[i]
80
81 def error():
82     return np.vectorize(sympy.lambdify(x, f - pol(alternance)))
83
84 def plot_error_function(plot_max_err=False, title="Error"):
85
86     x = sympy.Symbol('x')
87     _f = np.vectorize(sympy.lambdify(x, f))
88     p = np.vectorize(sympy.lambdify(x, pol(alternance)))
89     x_vals = np.linspace(start, end, (end - start) * 1000)
90
91     if plot_max_err == False:
92         data = [Scatter(x=x_vals, y = _f(x_vals) - p(x_vals))]
93
94     else:
95         y_err = max_error()
96         x_err = x_of_max_error()
97         data = [Scatter(x=x_vals, y = _f(x_vals) - p(x_vals)),
98                 Scatter(x=[x_err for i in range(100)], y=np.linspace(0, y_err, 100))]
99

```

```

100 plotly.offline.iplot({
101     "data": data,
102     "layout": Layout(title=title)
103 })
104
105
106 def plot_approximation(plot_max_error=False):
107
108     x = sympy.Symbol('x')
109     _f = np.vectorize(sympy.lambdify(x, f))
110     p = np.vectorize(sympy.lambdify(x, pol(alternance)))
111     x_vals = np.linspace(start, end, (end - start) * 1000)
112     data = [Scatter(x=x_vals, y=_f(x_vals), name='f(x)'),
113            Scatter(x=x_vals, y=p(x_vals), name='p(x)')]
114
115     if plot_max_error == True:
116         y_err = max_error()
117         x_err = x_of_max_error()
118         data.append(Scatter(x=[x_err for i in range(100)],
119                             y=np.linspace(_f(x_err), p(x_err), 100), name='Error'))
120
121     plotly.offline.iplot({
122         "data": data,
123         "layout": Layout(title="Function and polynomial")
124     })
125
126 plot_approximation(True)
127
128 plot_error_function(plot_max_err=True)
129
130 def sign(x):
131     if x > 0: return '+'
132     elif x < 0: return '-'
133     else: return 0
134
135 sign = np.vectorize(sign)
136
137 def change_alternance():
138     global alternance
139     x_err = x_of_max_error()
140     temp = alternance[:]
141     temp.append(x_err)
142     temp.sort()
143     index_of_x_err = temp.index(x_err)
144     if index_of_x_err != 0 and index_of_x_err != (len(temp)-1):
145         if sign(error()(temp[index_of_x_err])) == \
146            sign(error()(temp[index_of_x_err-1])):
147             del temp[index_of_x_err-1]
148
149     else: del temp[index_of_x_err+1]
150

```

```

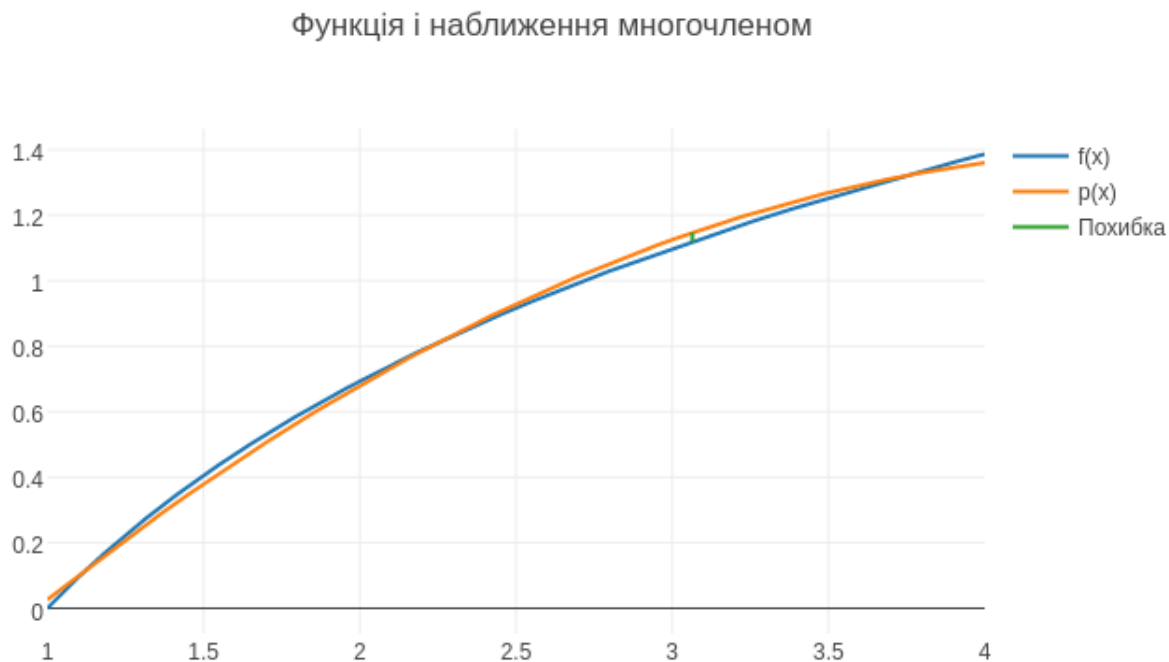
151     alternance = temp[:]
152     else: print('Index {}'.format(index_of_x_err))
153
154 alternance = [start + (end-start) * k / float(degree + 1) for k in range(
    degree+2)]
155 iterations = 0
156 while abs(abs(max_error()) - abs(error_on_iteration)) / \
157     abs(error_on_iteration) > precision:
158     print('Alternance before: {}'.format(alternance))
159     print('Signs of alternance: {}'.format(sign(error()(alternance))))
160     print('Max error: {}'.format(max_error()))
161     print('Error on iteration: {}'.format(error_on_iteration))
162     print('X in which max error: {}'.format(x_of_max_error()))
163     change_alternance()
164
165     print('Alternance after: {}'.format(alternance))
166     print('Signs of Alternance: {}'.format(sign(error()(alternance))))
167     plot_error_function(True, title="Error on {} iteration".format(iterations
+1))
168     print('\n\n')
169     iterations += 1
170
171 print('Max error: {}'.format(max_error()))
172 print('Error on iteration: {}'.format(error_on_iteration))
173 print('Difference of errors: {}'.format(abs(abs(max_error()) - \
174     abs(error_on_iteration)) / abs(error_on_iteration)))
175 print('Iterations: {}'.format(iterations))
176
177 pol(alternance) # polynomial of best Chebyshev's approximation

```

Приклади виконання програми

$$f(x) = \ln(x)$$

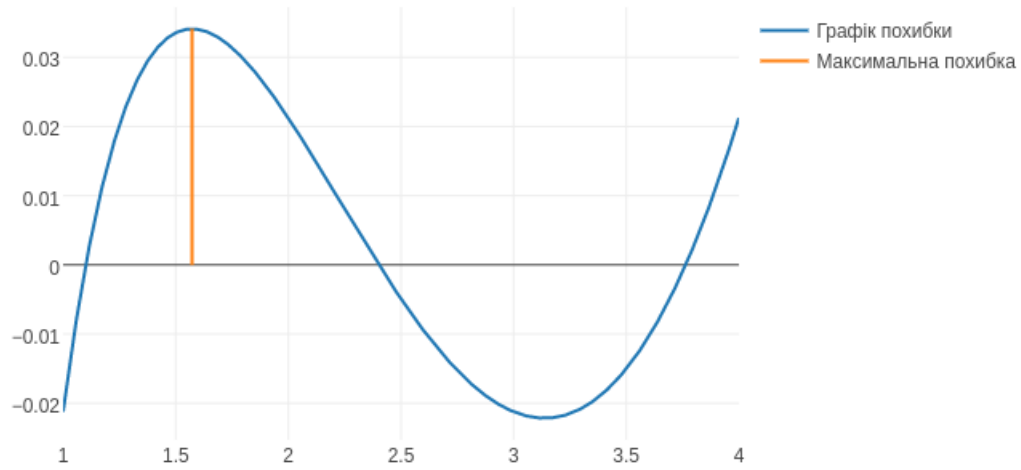
Для демонстрації роботи програми знайдемо чебишоське наближення для функції $\ln(x)$ на проміжку $[1, 4]$. Степінь многочлена 2



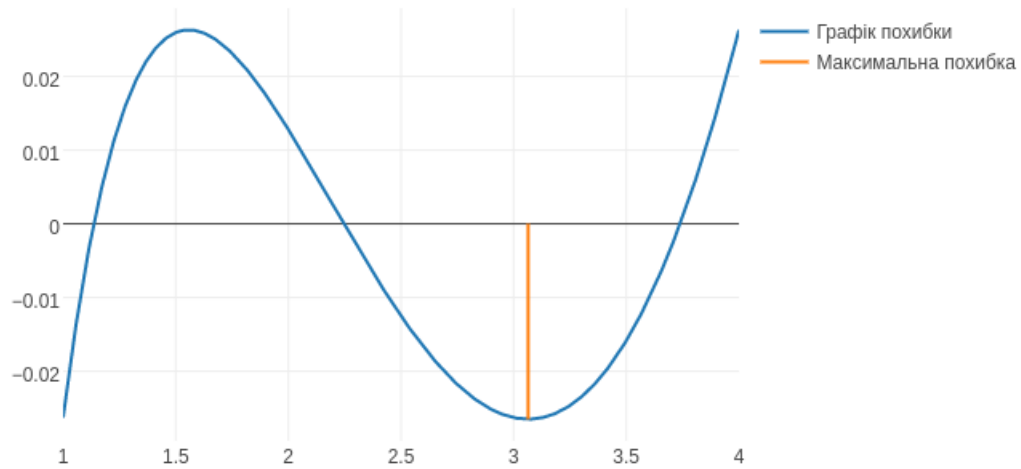
Многочлен найкращого наближення:

$$-0.104738802795409x^2 + 0.968261355515689x - 0.837226384468305$$

Похибка на 1 ітерації



Похибка на 2 ітерації

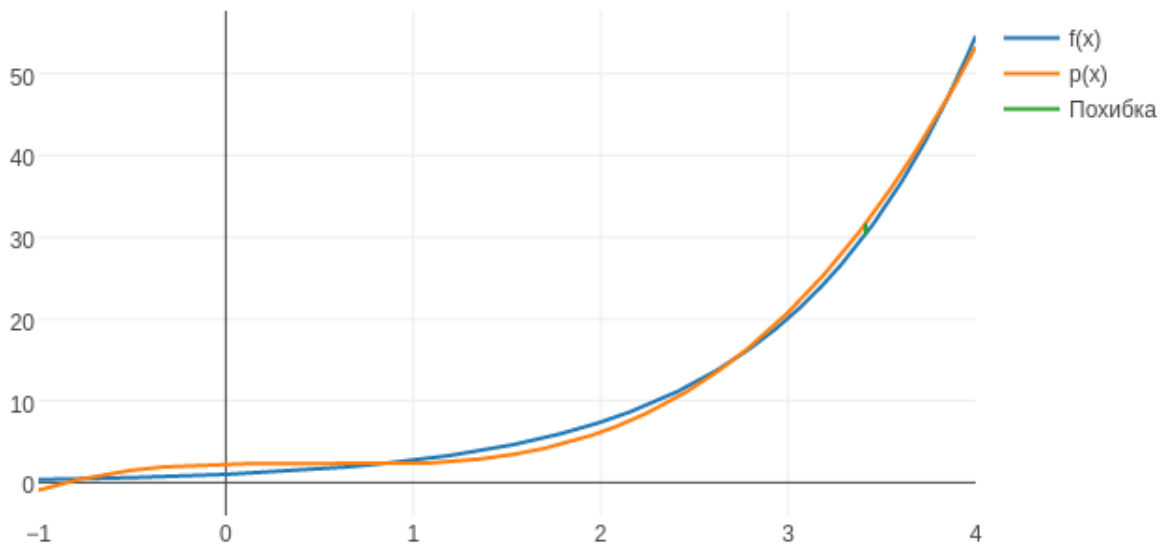


Цьому алгоритму знадобилося лише дві ітерації щоб знайти найкраще че-
бишовське наближення з точністю ($\epsilon = 10^{-2}$)

$$f(x) = e^x$$

Для демонстрації роботи програми знайдемо чебишоське наближення для функції e^x на проміжку $[-1, 4]$. Степінь многочлена 3

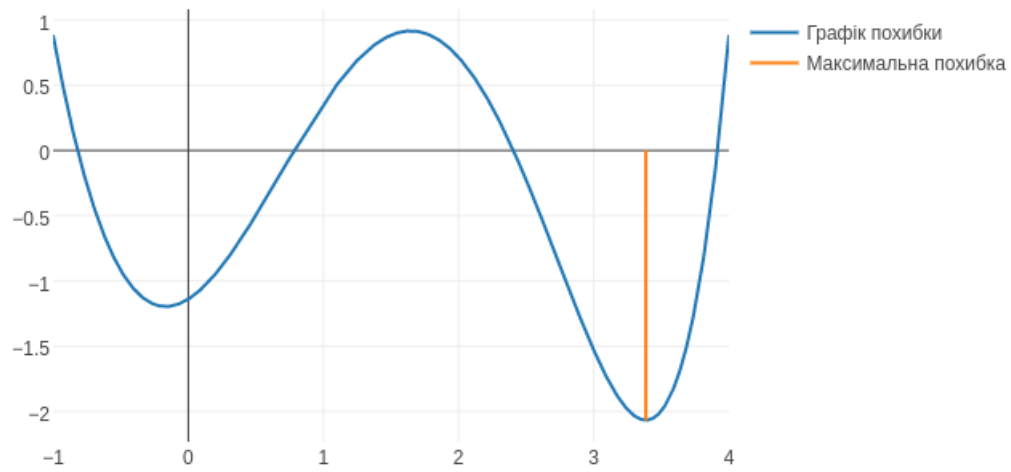
Функція і наближення многочленом



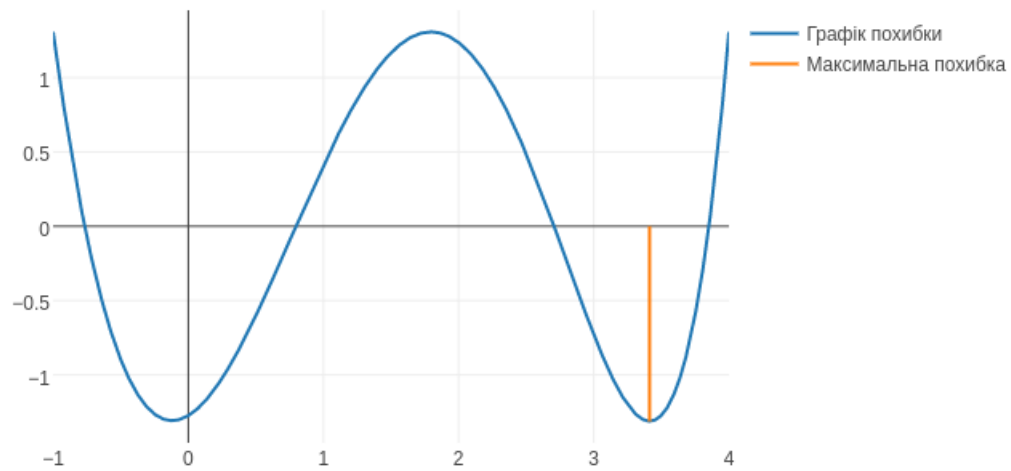
Многочлен найкращого наближення:

$$1.16655577968963x^3 - 1.59181343051662x^2 + 0.456269273979323x + 2.27459066233514$$

Похибка на 1 ітерації



Похибка на 4 ітерації



Цьому алгоритму знадобилося чотири ітерації щоб знайти найкраще чебишовське наближення з точністю ($\epsilon = 10^{-2}$)

Висновки

У цій курсовій я розглянув найкраще чебишовське наближення многочленами. Написав програму для знаходження коефіцієнтів такого многочлена. Також в програмі реалізував побудову графіків похибок на кожній ітерації, вивід максимальної похибки та значення аргументу при якому ця похибка досягається.

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