

13 Задача наближеного обчислення суми степеневих рядів

13.1 Програмування обчислення з використанням рекурентних співвідношень

Розглянемо задачу наближеного обчислення нескінченної суми

$$S(x) = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \dots + \frac{(-1)^n x^{2n+1}}{(2n+1)!} + \dots = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n x^{2n+1}}{(2n+1)!}$$

Введемо позначку $a_n = \frac{(-1)^n x^{2n+1}}{(2n+1)!}$. Тоді $S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n$.

Відомо, що послідовність часткових сум (S_k) , де

$$S_k = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \dots + \frac{(-1)^k x^{2k+1}}{(2k+1)!} = \sum_{n=0}^k a_n$$

за $-1 < x < 1$ «достатньо швидко» збігається до $S(x) = \sin x$, тобто функцію $\sin x$ на інтервалі $x \in (-1; 1)$ можна зобразити сумою степеневих рядів

$$\sin x = \sum_{n=0}^{\infty} a_n, \text{ де } a_n = \frac{(-1)^n x^{2n+1}}{(2n+1)!}$$

Значення $\sin x$ за $x \in (-1; 1)$ можна обчислити наближено як перше S_n , для якого $|a_n| = |S_n - S_{n-1}| < \varepsilon$, де ε — деяка додатна константа. Це ε назвемо «точністю» обчислення (насправді, на відміну від цього конкретного прикладу, у більшості випадків точністю воно якраз і не буде).

Послідовність сум (S_k) задовольняє співвідношення

$$S_k = S_{k-1} + a_k \text{ за } k > 0, \text{ а } S_0 = a_0.$$

У першому наближенні алгоритм обчислень має такий вигляд (ім'ям **eps** позначено ε).

```
a=x; s=a; k=1;      #a = ak-1
while fabs(a)>=eps:
    обчислити a=ak
    s += a
    k += 1
```

Формула наступного члена ряду a_k проста, але, якщо застосувати її безпосередньо, то для кожного члена ряду доведеться обчислювати степінь і факторіал. Проте послідовність доданків теж неважко описати рекурентно: $a_0 = x$ і $a_k = a_{k-1} \frac{-x^2}{2k(2k+1)}$ за $k > 0$. Звідси, щоб отримати наступне значення a_k , треба лише попереднє a_{k-1} помножити на $-x^2$ і поділити на $2k(2k+1)$.

Отже, обчислювані величини описуються такою системою рекурентних співвідношень.

$$a_0 = x \text{ і } a_k = a_{k-1} \frac{-x^2}{2k(2k+1)} \text{ за } k > 0$$

$$S_0 = a_0, S_k = S_{k-1} + a_k \text{ за } k > 0.$$

За цієї системи **обчислити a=a_k**; у тілі циклу можна уточнити так.

$$a* = (-x*x) / (2*k) / (2*k+1);$$

Якщо в циклі обчислюється деякий вираз з незмінним значенням, краще присвоїти його допоміжній змінній перед циклом і використовувати її в циклі.

Покращимо наведений алгоритм. Помітимо: щоразу відбувається множення на $-x*x$, але x у циклі не змінюється! Тому можна перед циклом запам'ятати $-x*x$ в допоміжній змінній: $x2 = -x*x$. Так само на кожній ітерації двічі обчислюється вираз $2*k$. Уведемо поняття «подвоєний номер доданка» і в цьому значенні вживатимемо змінну **k2**, перед циклом присвоївши їй **2**.

Оформимо алгоритм обчислень як функцію з параметром x ($x \leq 1$) та точністю **eps**. Імена змінних відповідають уже введеним позначенням.

```
import math
def sum(x: float, eps: float) -> float:
    """
    Обчислення функції sin(x) з точністю eps.

    pre: -1 < x < 1, eps > 0, інакше можливе зациклення
    """
    a = x
    s = a
```

```

k2 = 2 # подвоєний номер доданка
x2 = -x * x
while math.fabs(a) >= eps:
    a *= x2 / k2 / (k2 + 1)
    s += a
    k2 += 2
return s

```

Наведену функцію можна ще трохи покращити (це покращення стосується переважно компільованих мов програмування). Значення x використовується тільки один раз на початку циклу. Тому значення $-x*x$ можна зберегти не в новій змінній **x2**, а використати для цього змінну x , виконавши відповідне присвоювання.

У багатьох випадках при обчисленні достатньо використовувати якесь помірковано невелике значення ϵ , наприклад 10^{-6} . Таке значення для параметра **eps** функції **sum** можна вважати «стандартним». Якщо вирішити завжди в якості **eps** використовувати значення 10^{-6} й використовувати в алгоритмі цю константу, то для обчислень з кращою точністю вже прийдеться писати іншу, аналогічну, функцію. З іншого боку, якщо «стандартної» точності достатньо, то нема бажання в кожному виклику її явно вказувати (а для цього це стандартне значення треба кожного разу згадувати чи розраховувати). Отже, задамо для точності **eps** значення за умовчанням.

```

def sum(x: float, eps: float = 10e-6) -> float:
    """
    Обчислення функції sin(x) з точністю eps.

    pre: -1 < x < 1, eps > 0, інакше можливе зациклення
    """
    a = x
    s = a
    k2 = 2 # подвоєний номер доданка
    x = -x * x # тепер x зберігає мінус квадрат вхідного значення
    while math.fabs(a) >= eps:
        a *= x / k2 / (k2 + 1)
        s += a
        k2 += 2
    return s

```

Примітка. Найбільш розповсюджена помилка під час обчислення таких сум – зсув значення k .

Для перевірки функції треба забезпечити, щоб в її викликах в якості x були аргументи 0, значення, близькі до 1 та -1 , а також проміжні значення, наприклад, 0.5, -0.5 ; в якості **eps** варто взяти не дуже великі додатні числа, наприклад 10^{-6} .

Додатково зауважимо: якщо значення x велике за модулем, то вказана в умові сума збігається повільно, і за великої кількості ітерацій навіть виникають числа, які не можна зобразити в типі **float**. Проте на відрізку $[-\pi; \pi]$ обчислення безпечні, а за x зовні цього відрізка слід скористатися тим, що $\sin(x+2k\pi) = \sin x$ за будь-якого цілого k .

13.2 Стратегії обробки помилок у математичних розрахунках

Розроблена функція цілком покладається на те, що її використовують з відповідними значеннями аргументів. У загальному випадку обчислення суми степеневого ряду за великих за абсолютною величиною значень x сума степеневого ряду може не збігатися. При цьому значення a_k може зменшуватися дуже повільно, але цикл завершиться і ми все одно отримаємо якесь значення, яке, зрозуміло, не може бути сумою незбіжного ряду. Або значення a_k може зростати за абсолютною величиною і в якійсь момент значенням змінної x стане нескінченність та цикл ніколи не завершиться. За нулевого або від'ємного значення **eps** цикл також не зупиниться.

Чи варто покращити безпечність функції **sum**, додавши перевірку, що параметри виклику x та **eps** відповідають попереднім вимогам на виклик функції? Якщо ми збираємося використовувати в програмі невелику кількість її викликів, то є сенс зробити так, щоб функція контролювала, чи зможе вона виконати обчислення над своїми аргументами. Але такого сорту функції частіше за все використовуються в обчислювальних алгоритмах, де викликаються сотні та тисячі разів, наприклад, для послідовних значень аргументу з деяким невеликим кроком у задачі інтегрування. Тоді має сенс забезпечити, щоб той інтервал, для значень якого викликається функція, задовольняв умовам, що накладаються на функцію. Тим самим ми виконаємо перевірку на застосовність функції **один раз** перед початком великої кількості її викликів і не будемо гальмувати чисельний алгоритм багатократними зайвими перевірками. Аналогічне стосується і перевірки значення **eps**.