

ЛЕКЦІЯ 12. ЗАСТОСУВАННЯ РЯДІВ ДО НАБЛИЖЕНИХ ОБЧИСЛЕНЬ

12.1. Оцінка сум рядів

1. Часто, коли не має можливості обчислити точну суму ряду, її знаходять хоча б наближено. Для наближеного обчислення суми S довільного ряду $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$ із заданою точністю $\varepsilon > 0$ знаходять його часткову суму S_n з таким номером n , для якого модуль суми n -го залишку ряду не перевищує заданої точності:

$$S = \sum_{k=1}^{\infty} a_k \approx S_n,$$

де n таке, що

$$|S - S_n| = |R_n| < \delta.$$

Для економії обчислень номер n намагають вибрати мінімально можливим.

2. **Знакопочережні ряди.** Якщо знакопочережний ряд

$$\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^{n+1} a_n, a_n > 0,$$

справджує умовам ознаки Ляйбніца, то абсолютна похибка суми ряду, обчисленої за допомогою деякої n -ї часткової суми цього ряду, не перевищує за модулем першого відкинутого члена ряду:

$$|S - S_n| = |R_n| \leq a_{n+1}.$$

Тому для забезпечення заданої точності δ оцінки $S \approx S_n$ достатньо знайти такий номер n , щоб $a_{n+1} < \delta$.

3. Приміром, доведемо, що ряд

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^n}{n^3 + 1}$$

збігається, і обчислимо наближене значення його суми з точністю до 0,01.

○ Заданий ряд збігається абсолютно, оскільки збігається ряд

$$\sum_{n=1}^{\infty} |a_n| = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^3 + 1}$$

з модулів його членів. Це впливає із граничної ознаки порівняння, у якій за ряд порівняння треба взяти збіжний ряд Діріхле

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^3}.$$

Обчислімо тепер суму початкового ряду із заданою точністю. Для цього треба знайти такий найменший номер $n \in \mathbb{N}$, при якому для досліджуваного ряду

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^n}{n^3 + 1}$$

буде виконуватись нерівність

$$|S - S_n| < 0,01,$$

де

$$S = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^k}{k^3 + 1}, S_n = \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^k}{k^3 + 1}.$$

Оскільки досліджуваний ряд є знакопозадовим і справджує умови ознаки Ляйбніца $\left(\frac{1}{n^3 + 1} \rightarrow 0, n \rightarrow \infty, \frac{1}{n^3 + 1} \downarrow \right)$, то

$$|S - S_n| = |R_n| \leq |a_{n+1}| = \frac{1}{(n+1)^3 + 1}.$$

Отже, достатньо знайти мінімальне число $n \in \mathbb{N}$, для якого виконано нерівність

$$\frac{1}{(n+1)^3 + 1} < 0,01.$$

Знаходимо, що $n = 4$. Отже,

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^n}{n^3 + 1} \approx S_4 = -\frac{1}{2} + \frac{1}{9} - \frac{1}{28} + \frac{1}{65} \approx -0,41$$

з точністю до $\varepsilon = 0,01$. ●

4. Якщо збіжний ряд не справджує умови ознаки Ляйбніца, то модуль суми R_n його n -го залишку, уже не можна оцінити так просто. Для оцінювання $|R_n|$ використовують інші прийоми. Якщо ряд знакочередований, то його остачу оцінюють зверху рядом, суму якого можна обчислити.

5. Доведімо збіжність ряду $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n!}$ й обчислимо його суму з точністю

$$\beta = 10^{-3}.$$

○Ряд збігається за д'Аламберовою ознакою.

$$\begin{aligned} R_n &= \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{k!} = \frac{1}{(n+1)!} + \frac{1}{(n+2)!} + \dots = \\ &= \frac{1}{(n+1)!} \left(1 + \frac{1}{n+2} + \frac{1}{(n+2)(n+3)} + \dots \right) < \\ &< \frac{1}{(n+1)!} \left(1 + \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} + \dots \right). \\ &\qquad\qquad\qquad \text{геометричний ряд} \\ R_n &< \frac{1}{(n+1)!} \frac{1}{1 - \frac{1}{n+1}} = \frac{1}{n \cdot n!}. \\ \frac{1}{n \cdot n!} &< 0,001 \Rightarrow n \geq 6. \end{aligned}$$

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n!} \approx S_6 = 1 + \frac{1}{2!} + \dots + \frac{1}{6!} \approx 1,718. \bullet$$

12.2. Застосування рядів у наближених обчисленнях

1. Якщо функція f є аналітичною в точці x_0 , тобто в деякому околі точки x_0 її можна розвинути в степеневий ряд

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n (x - x_0)^n,$$

то за наближене значення функції f у точці x з околу точки x_0 можна взяти часткову суму цього ряду:

$$f(x) \approx S_n(x) = \sum_{k=0}^n a_k (x - x_0)^k.$$

Природньо, що при цьому, чим менше значення n , тим простіше апроксимувальна функція $S_n(x)$, але більше, узагалі кажучи, похибка такого наближення. Оскільки

$$f(x) = S_n(x) + R_n(x),$$

то при кожному фіксованому n точність наближення

$$f(x) \approx S_n(x)$$

оцінюють суму залишку ряду

$$|f(x) - S_n(x)| = |R_n(x)| = \left| \sum_{k=n+1}^{\infty} a_k (x - x_0)^k \right|.$$

Тому при заданій похибці $\delta > 0$ кількість доданків у частковій сумі $S_n(x)$ треба вибирати так, щоб воно найменшим серед таких n , для яких виконано оцінку

$$|R_n(x)| \leq \delta.$$

Оцінювати суму залишку ряду можна в різний спосіб, а саме: використовувати різні форми формули Тейлора (Лагранжа, Коші або інтегральну), будувати для ряду числову мажоранту, суму якої нескладно обчислити. В окремих випадках можна застосувати ознаку Ляйбніца, якщо ряд у досліджуваних точках є знакопочережним. Якщо степеневий ряд у деякій точці x справджує ознаку Ляйбніца, то правдива оцінка

$$|R_n(x)| \leq |a_{n+1}(x - x_0)^{n+1}| = |a_{n+1}| |x - x_0|^{n+1}.$$

2. Обчислімо $\sqrt[4]{e}$ з точністю до $\varepsilon = 10^{-5}$.

○ Підставляючи в розвинення функції $f(x) = e^x$ у ряд Тейлора — Маклорена

$$e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$$

$x = \frac{1}{4}$, одержимо ряд:

$$\sqrt[4]{e} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{4^n n!}.$$

Оцінюємо похибку наближення суми ряду

$$e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$$

його частковою сумою S_n :

$$\begin{aligned}
|R_n(x)| &< \frac{|x|^{n+1}}{(n+1)!} + \frac{|x|^{n+1}}{(n+2)!} + \dots = \\
&= \frac{|x|^{n+1}}{(n+1)!} \left(1 + \frac{|x|}{n+2} + \frac{|x|^2}{(n+2)(n+3)} + \dots \right) < \\
&< \frac{|x|^{n+1}}{(n+1)!} \left(1 + \frac{|x|}{n+1} + \frac{|x|^2}{(n+1)^2} + \dots \right) \stackrel{[13.2.3]}{=} \frac{|x|^{n+1}}{(n+1)!} \frac{1}{1 - \frac{|x|}{n+1}} = \frac{|x|^{n+1}}{n!} \frac{1}{n+1-|x|}.
\end{aligned}$$

геометричний ряд

[Визначаємо скільки треба взяти членів ряду, щоб забезпечити задану точність наближення.]

$$\left| R_n \left(\frac{1}{4} \right) \right| < \frac{1}{n! 4^n \left(n + 1 - \frac{1}{4} \right)} < 10^{-5} \Rightarrow n \geq 4.$$

$$\sqrt[4]{e} \approx \sum_{n=0}^4 \frac{1}{4^n n!} = 1 + \frac{1}{4} + \frac{1}{32} + \frac{1}{384} + \frac{1}{6144} \approx$$

$$\approx 1,000000 + 0,250000 + 0,031250 + 0,002604 + 0,000162 \approx 1,28403.$$

3. У разі наближеного обчислення за допомогою рядів треба мати на увазі, що будь-яке число можна подати як суму деякого степеневого ряду не єдиним чином. Тому з усіх можливих представлень варто вибирати ряд, який збігається найшвидше.

Приміром, для обчислення значення $\ln 2$ можна скористатись рядом Тейлора — Маклорена для функції

$$\ln(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1}}{n} x^n$$

у точці $x = 1$:

$$\ln 2 = 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{3} - \dots + (-1)^{n+1} \frac{1}{n} + \dots = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1}}{n}.$$

Для обчислення $\ln 2$ з точністю до 10^{-3} доведеться підсумовувати не менше як 10^3 членів ряду, що аніж ніяк не можна визнати вдалим способом обчислення.

4. Число $\ln 2$ можна також подати як суму іншого, швидко збіжного ряду. Розгляньмо спершу ряд Тейлора — Маклорена для функції

$\ln \frac{1+x}{1-x}$ при $x \in (-1;1)$:

$$\begin{aligned}\ln \frac{1+x}{1-x} &= \ln(1+x) - \ln(1-x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1} x^n}{n} - \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{2n+1} x^n}{n} = \\ &= 2 \sum_{n=1}^{\infty} \frac{x^{2n-1}}{2n-1}.\end{aligned}$$

Нехай $1+t = \frac{1+x}{1-x}$. Тоді $x = \frac{t}{t+2}$. Тоді попереднє розвинення можна переписати так:

$$\ln(1+t) = 2 \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{2n-1} \left(\frac{t}{2+t} \right)^{2n-1},$$

при $\left| \frac{t}{2+t} \right| < 1$, тобто $t > -1$.

Підставляючи значення $t = 1$ у розвинення, дістаємо нове представлення числа $\ln 2$ як суму ряду:

$$\ln 2 = 2 \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{2n-1} \left(\frac{1}{3} \right)^{2n-1}.$$

Цей ряд уже є швидко збіжним. Справді, суму R_n залишку цього ряду можна оцінити таким чином:

$$\begin{aligned}0 < R_n = \ln 2 &= 2 \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{2k-1} \left(\frac{1}{3} \right)^{2k-1} \leq \\ &\leq \frac{2}{2n+1} \left(\frac{1}{3} \right)^{2n+1} \left(1 + \left(\frac{1}{3} \right)^2 + \left(\frac{1}{3} \right)^4 + \dots \right) = \\ &= \frac{2}{2n+1} \left(\frac{1}{3} \right)^{2n+1} \frac{1}{1 - \left(\frac{1}{3} \right)^2} = \frac{2}{2n+1} \left(\frac{1}{3} \right)^{2n+1} \cdot \frac{9}{8} = \frac{1}{4(2n+1)3^{2n-1}} = r_n,\end{aligned}$$

тобто суму залишку швидко спадає зі зростанням номера n .

Якщо S_n — часткова сума ряду, то похибка δ наближення $\ln 2 \approx S_n$, що дорівнює сумі R_n залишку цього ряду, справджує співвідношення

$$0 < \delta = R_n \leq r_n, n = 0, 1, 2, \dots$$

Оскільки

$$R_2 \leq r_2 = \frac{1}{4 \cdot 5 \cdot 3^3} = \frac{1}{540} > 0,0018 > 0,001;$$

$$R_3 \leq r_3 = \frac{1}{4 \cdot 7 \cdot 3^5} = \frac{1}{6804} < 0,00015 < 0,001,$$

для обчислення $\ln 2$ з точністю до 0,001 достатньо взяти суму перших трьох ненульових членів ряду:

$$\ln 2 \approx 2 \left(\frac{1}{3} + \frac{1}{3 \cdot 3^3} + \frac{1}{5 \cdot 3^5} \right) \approx 0,6667 + 0,0247 + 0,0016 \approx 0,693.$$

Нагадаємо, що для обчислення значення $\ln 2$ за допомогою ряду для $\ln(1+x)$ для забезпечення цієї ж точності потребувало підсумовування тисячі членів ряду.

Можна показати, що ряд для $\ln(1+t)$ є швидко збіжним не тільки при $t=1$, а й при будь-якому $t \in (0;1]$. Це дозволяє використовувати ряд для ефективного обчислення, приміром значення $\ln(n+1)$, якщо вже відоме значення $\ln n$. Справді,

$$\ln(n+1) = \ln n \left(1 + \frac{1}{n} \right) = \ln n + \ln \left(1 + \frac{1}{n} \right), n \in \mathbb{N},$$

де $0 < \frac{1}{n} \leq 1$, і тому значення $\ln \left(1 + \frac{1}{n} \right)$ можна ефективно обчислити.

5. Степеневі ряди часто використовують для наближеного обчислення визначених інтегралів.

Приміром, обчислимо значення $\int_0^2 \frac{\sin x}{x} dx$ з точністю до $\varepsilon = 10^{-3}$.

○ Первісна для функції $f(x) = \frac{\sin x}{x}$ не виражається в елементарних функціях. Можливість зінтегрувати степеневе розвинення для функції $f(x)$ дозволяє подолати цю складність. Наближене обчислення такого інтеграла виявляється не складніше, ніж наближене обчислення значень синуса.

[Розвиваємо підінтегральну функцію у степеневий ряд, який збігається для будь-якого $x \in \mathbb{R}$.]

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

[Інтегруючи розвинення, дістаємо знакочередний ряд.]

$$\int_0^2 \frac{\sin x}{x} dx = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{(2n+1)!} \int_0^2 x^{2n} dx = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n 2^{2n+1}}{(2n+1)!(2n+1)}$$

[Оцінимо похибку наближення суми знакопозначеного ряду його частковою сумою.]

$$|R_n| < \frac{2^{2n+3}}{(2n+3) \cdot (2n+3)!}.$$

[Визначаємо скільки членів ряду треба взяти, щоб одержати потрібну точність.]

$$\frac{2^{2n+3}}{(2n+3) \cdot (2n+3)!} < 0,001 \Rightarrow n \geq 3.$$

$$\int_0^2 \frac{\sin x}{x} dx \approx \sum_{n=0}^3 \frac{(-1)^n 2^{2n+1}}{(2n+1)!(2n+1)} = 2 - \frac{8}{3 \cdot 3!} + \frac{32}{5 \cdot 5!} - \frac{128}{7 \cdot 7!} \approx 1,605.$$

12.3. Інтегрування диференціальних рівнянь за допомогою рядів

У разі, якщо диференціальне рівняння не можна зінтегрувати у квадратурах (виразити їх розв'язки через елементарні функції або інтеграли від них), є можливість розвинути розв'язок цього рівняння у степеневий ряд.

1. Метод послідовних диференціювань. Цей метод проілюструємо на задачі Коші:

$$y' = f(x, y), y(x_0) = y_0,$$

де функція $f(x, y)$ така, що розв'язок $y = y(x)$ цієї задачі в деякому околі точки x_0 існує, єдиний і є аналітичною функцією (функція $f(x, y)$ має всі частинні похідні за змінними x та y).

Тоді розв'язок $y = y(x)$ можна розвинути в цьому околі в ряд Тейлора

$$y(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{y^{(n)}(x_0)}{n!} (x - x_0)^n.$$

Щоб явно знайти цей розв'язок, достатньо обчислити значення всіх похідних $y^{(n)}(x_0)$ функції $y(x)$ у точці x_0 . Відповідно до початкової умови маємо

$$y(x_0) = y_0,$$

а використовуючи диференціальне рівняння $y' = f(x, y)$, знаходимо

$$y'(x_0) = f(x_0, y_0).$$

Далі, диференціюючи рівняння $y' = f(x, y)$ за змінною x , дістаємо

$$y'' = f'_x(x, y) + f'_y(x, y)y'.$$

звідки

$$y''(x_0) = f'_x(x_0, y_0) + f'_y(x_0, y_0)y'(x_0).$$

Так само одержують наступні похідні. Підставляючи в ряд Тейлора значення похідних в точці x_0 , дістаємо скільки потрібно перших членів степеневого ряду функції $y(x)$.

Цей метод можна застосувати і до розв'язання диференціальних рівнянь будь-якого порядку, розв'язаного щодо старшої похідної:

$$y^{(n)} = F(x, y, y', \dots, y^{(n-1)}).$$

Недоліком цього методу є те що дуже рідко вдається одержати функціональну чи рекурентну залежність похідної $y^{(n)}(x_0)$ від свого номера. Отже, не є можливим визначити весь ряд, який задає розв'язок задачі Коші для диференціального рівняння. Однак, в інженерних задачах, коли достатньо знайти наближене значення, цього може бути достатньо.

2. Приміром, знайдемо перші чотири члени розвинення в Тейлорів ряд розв'язку задачі Коші: $y' = y^2 + e^x - 2, y(0) = 2$.

Оскільки початкову умову задано в точці $x = 0$, то розвинення розв'язку шукатимемо за степенями x :

$$y(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{y^{(n)}(0)}{n!} x^n.$$

[Значення $y'(0)$ знаходимо підставляючи в диференціальне початкову умову: $x = 0, y = 2$.]

$$y'(0) = 3.$$

[Диференціюємо диференціальне рівняння за змінною x , пам'ятаючи, що $y = y(x)$, і підставляємо початкові умови: $x = 0, y = 2, y' = 3$.]

$$y''(x) = 2yy' + e^x; \quad y''(0) = 13.$$

$$y'''(x) = 2(y')^2 + 2yy'' + e^x; \quad y'''(0) = 71.$$

Шукане розвинення:

$$y(x) = 2 + 3x + \frac{13}{2}x^2 + \frac{71}{6}x^3 + \dots \bullet$$

3. Метод невизначених коефіцієнтів. Метод проілюструємо на прикладі розв'язання задачі Коші:

$$y'' = F(x, y, y'), y(x_0) = y_0, y'(x_0) = y'_0.$$

Метод полягає, що розв'язок задачі Коші шукають у вигляді

$$y(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n (x - x_0)^n,$$

з невизначеними коефіцієнтами $a_0, a_1, \dots, a_n, \dots$.

Далі знаходять степеневі розвинення y' та y'' і підставляють усі три розвинення в диференціальне рівняння.

Таким чином одержують рекурентне співвідношення для коефіцієнтів ряду.

4. Приміром, знайдемо розв'язок задачі Коші:

$$y'' = -xy, y(0) = 0, y'(0) = 1.$$

у вигляді суми ряду і визначмо область збіжності одержаного ряду.

○ Знайдемо розв'язок задачі Коші у вигляді

$$y(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n.$$

З початкових умов випливає, що

$$a_0 = y(0) = 0, a_1 = y'(0) = 1.$$

Розвиваємо $xy(x)$ та $y''(x)$ у степеневі ряди:

$$\begin{aligned} xy(x) &= x \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^{n+1} = \left[\begin{array}{l} \text{заміна} \\ k = n + 1 \end{array} \right] = \sum_{k=1}^{\infty} a_{k-1} x^k, \\ y''(x) &= \left(\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n \right)'' = \sum_{n=0}^{\infty} a_n (x^n)'' = \sum_{n=2}^{\infty} n(n-1) a_n x^{n-2} = \\ &= \left[\begin{array}{l} \text{заміна} \\ k = n - 2 \end{array} \right] = \sum_{k=0}^{\infty} (k+2)(k+1) a_{k+2} x^k = \\ &= 2a_2 + \sum_{k=1}^{\infty} (k+2)(k+1) a_{k+2} x^k. \end{aligned}$$

Підставляючи ці розвинення в рівняння $y'' + xy = 0$, дістаємо рівність

$$2a_2 + \sum_{k=1}^{\infty} ((k+2)(k+1)a_{k+2} + a_{k-1}) x^k = 0,$$

яке виконано в деякому околі точки $x_0 = 0$. Ця рівність правильна лише в разі, коли a_2 і всі коефіцієнти при членах x^k дорівнюють нулю:

$$a_2 = 0; (k+2)(k+1)a_{k+2} + a_{k-1} = 0, k \in \mathbb{N}.$$

Заміняючи $n = k - 1$, і враховуючи одержані раніше значення для a_0 та a_1 , дістаємо систему

$$\begin{cases} a_0 = 0, a_1 = 1, a_2 = 0, \\ a_{n+3} = -\frac{a_n}{(n+3)(n+2)}, n = 0, 1, 2, \dots \end{cases}$$

Звідси випливає, що

$$\begin{aligned} a_0 = a_3 = a_6 = \dots = a_{3n} &= 0; \\ a_2 = a_5 = a_8 = \dots = a_{3n+2} &= 0. \end{aligned}$$

Випишімо коефіцієнти a_{3n+1} з номерами $1, 4, 7, \dots$:

$$\begin{aligned} a_1 &= 1, \\ a_4 &= -\frac{a_1}{4 \cdot 3} = -\frac{1}{3 \cdot 4}, \\ a_7 &= -\frac{a_4}{7 \cdot 6} = \frac{1}{(3 \cdot 4)(6 \cdot 7)}; \\ a_{10} &= -\frac{a_7}{10 \cdot 9} = -\frac{1}{(3 \cdot 4)(6 \cdot 7)(9 \cdot 10)} \end{aligned}$$

Методом математичної індукції можна довести, що

$$a_{3n+1} = \frac{(-1)^n}{(3 \cdot 4)(6 \cdot 7) \dots (3n \cdot (3n + 1))}.$$

Отже,

$$y(x) = x + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^n}{3 \cdot 4 \cdot 6 \cdot 7 \cdot \dots \cdot 3n \cdot (3n + 1)}.$$

За допомогою ознаки д'Аламбера, дістаємо, що ряд збігається на всій числовій прямій. ●