

Заняття 3

Наближене розв'язування скінченних рівнянь (продовження)

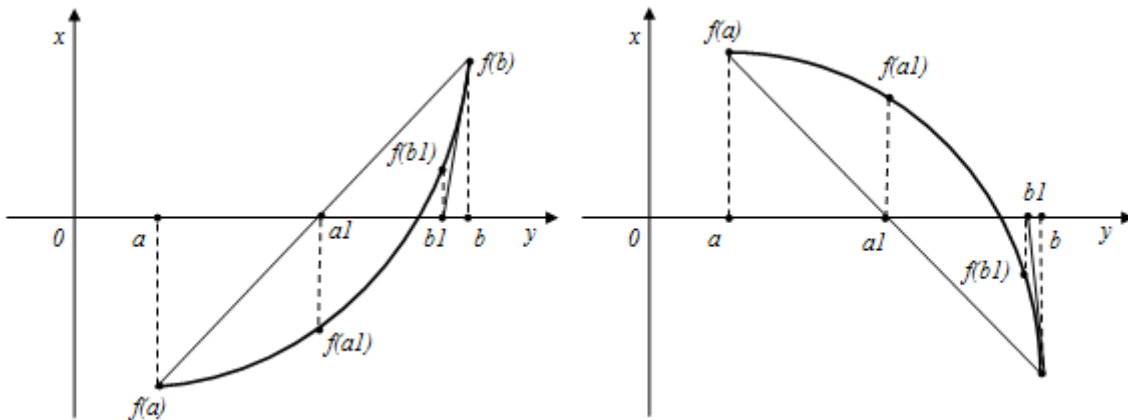
Використання комбінованого методу хорд та дотичних для знаходження розв'язку нелінійного рівняння

[Метод хорд](#) та [дотичних](#) дають близьке до кореня значення з різних боків. Тому, з метою пришвидшити процес відшукування кореня їх часто використовують у поєднанні.

Нехай маємо рівняння $f(x) = 0$ корінь якого знаходиться на відрізку $[a; b]$. При знаходженні розв'язку даного рівняння за комбінованим методом можливі два випадки:

1. Якщо $f'(x) \cdot f''(x) > 0$, то з лівого кінця відрізку $[a; b]$ шукають корінь за методом хорд, а з правого кінця - за методом дотичних. В результаті отримуємо наступні розрахункові формули.

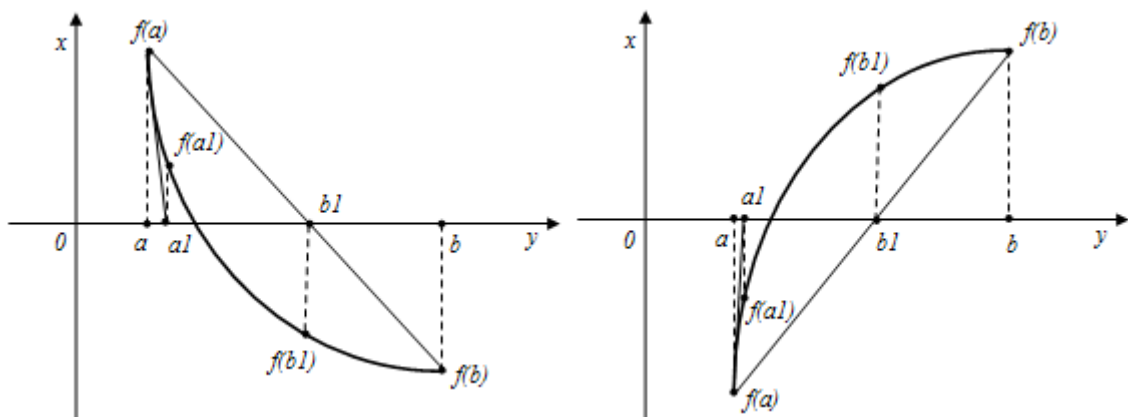
$$\begin{aligned} a_{n+1} &= a_n - f(a_n)(b_n - a_n)/(f(b_n) - f(a_n)) \\ b_{n+1} &= b_n - f(b_n)/f'(b_n) \end{aligned}$$



Графічна інтерпретація першого випадку комбінованого методу

2. Якщо $f'(x) \cdot f''(x) < 0$, то з лівого кінця відрізку $[a; b]$ шукають корінь за методом дотичних, а з правого кінця - за методом хорд.

$$\begin{aligned} a_{n+1} &= a_n - f(a_n)/f'(a_n) \\ b_{n+1} &= b_n - f(b_n)(b_n - a_n)/(f(b_n) - f(a_n)) \end{aligned}$$

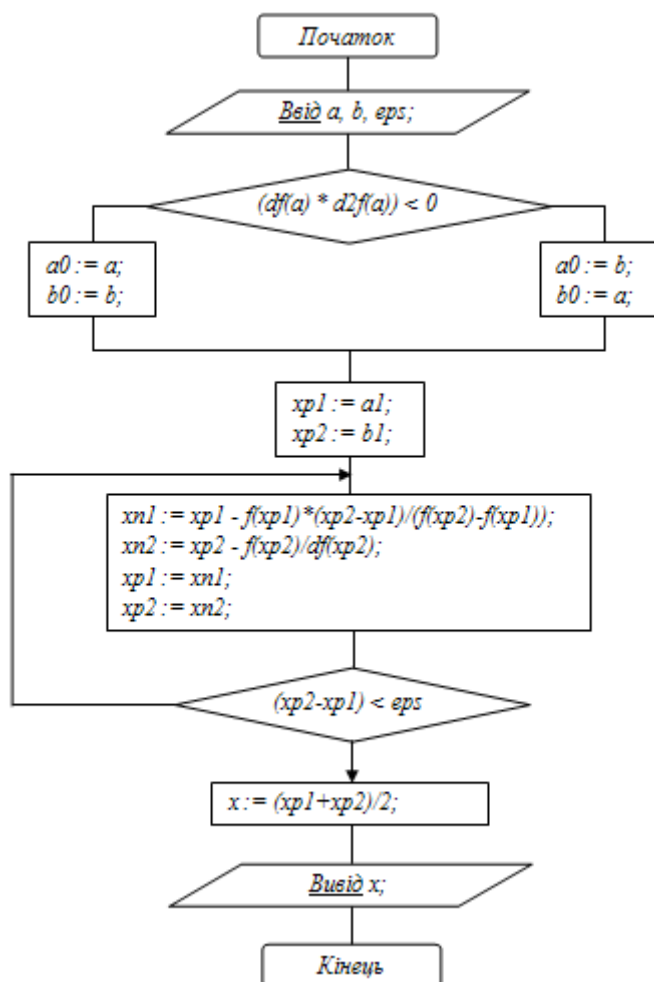


Графічна інтерпретація другого випадку комбінованого методу

Процес обчислення кореня за комбінованим методом припиняють, якщо виконується умова $(b_n - a_n) < \varepsilon$. І за наближене значення кореня приймають $x = (b_n + a_n)/2$.

Зауваження: на кожному кроці комбінованого методу за нерухомий кінець у формулі методу хорд береться наближення, обчислене на тому ж кроці за формулою дотичних.

Блок-схема програмної реалізації комбінованого методу:



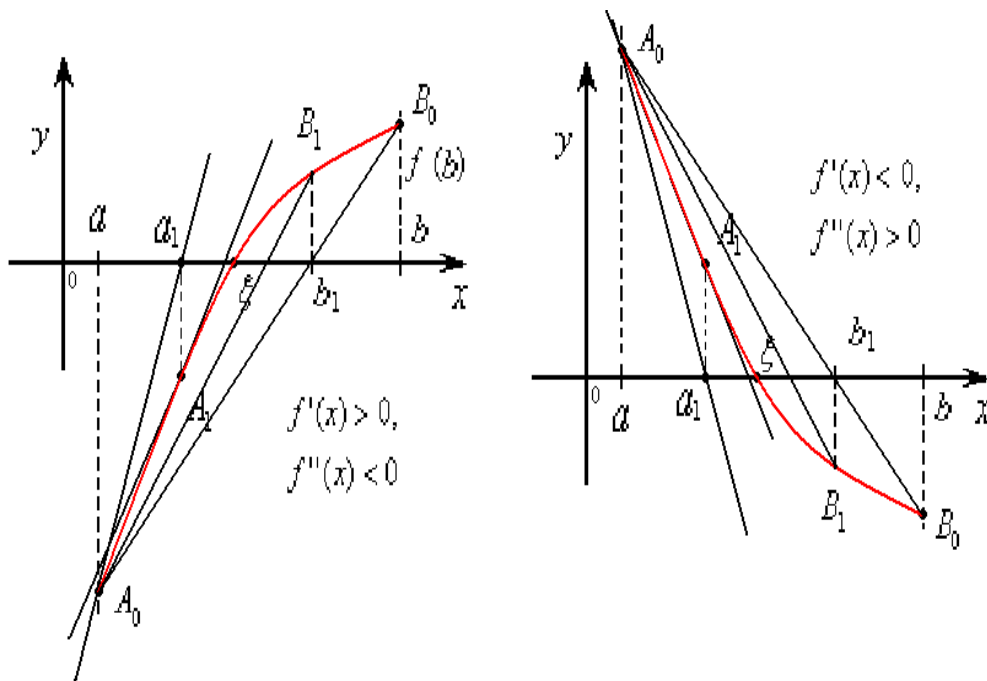
Комбінований метод хорд і дотичних вирішення рівнянь

Методи хорд і дотичних дають наближення кореня з різних сторін. Тому їх часто застосовують в поєднанні, і уточнення кореня відбувається скоріше.

Нехай дано рівняння $f(x) = 0$, корінь ξ відділений і знаходиться на відрізку $[a, b]$. Застосуємо комбінований метод хорд і дотичних з урахуванням типу графіка функції.

Якщо $f'(x) \cdot f''(x) > 0$, то метод хорд дає наближення кореня з недостачею, а метод дотичних – з надлишком:

Якщо ж $f'(x) \cdot f''(x) < 0$, то методом хорд отримуємо значення кореня з надлишком, а методом дотичних – з недостачею:



Але, у всіх випадках шуканий корінь ξ міститься між наближеними коренями, що були отримані за методом хорд і методом дотичних, тобто виконується нерівність: $a < \overline{x_n} < \xi < \overline{x_n} < b$, де $\overline{x_n}$ - наближене значення кореня з недостачею, $\overline{x_n}$ - з надлишком.

Обчислення необхідно проводити в такому порядку:

-якщо $f'(x) \cdot f''(x) > 0$, то зі сторони кінця a лежать наближені значення кореня, що отримані за методом хорд, а зі сторони кінця b – значення, що отримані за методом

дотичних, і тоді: $a_1 = a - \frac{b-a}{f(b)-f(a)} \cdot f(a)$; $b_1 = b - \frac{f(b)}{f'(b)}$.

Оскільки тепер шуканий корінь ξ міститься на відрізку $[a_1, b_1]$, то, застосовуючи до цього

інтервалу комбінований метод, отримуємо: $a_2 = a_1 - \frac{b_1 - a_1}{f(b_1) - f(a_1)} \cdot f(a_1)$; $b_2 = b_1 - \frac{f(b_1)}{f'(b_1)}$;

взагалі: $a_{n+1} = a_n - \frac{b_n - a_n}{f(b_n) - f(a_n)} \cdot f(a_n)$; $b_{n+1} = b_n - \frac{f(b_n)}{f'(b_n)}$.

-якщо ж $f'(x) \cdot f''(x) < 0$, то зі сторони кінця a лежать наближені значення кореня, що отримані за методом дотичних, а зі сторони кінця b – значення, що отримані за методом

хорд, і тоді: $b_{n+1} = b_n - \frac{b_n - a_n}{f(b_n) - f(a_n)} \cdot f(b_n)$; $a_{n+1} = a_n - \frac{f(a_n)}{f'(a_n)}$.

Комбінований метод дуже зручний при оцінюванні похибки обчислювань. Процес обчислення закінчується, як тільки стане виконуватися нерівність: $|\overline{x_n} - \overline{x_n}| < \varepsilon$.

За наближене значення кореня необхідно прийняти $\xi^* = \frac{1}{2}(\overline{x_n} + \overline{x_n})$, де $\overline{x_n}$ - наближене значення кореня ξ з недостачею, $\overline{x_n}$ - з надлишком.

Приклад 1

Комбінованим методом хорд і дотичних поточнити до $\varepsilon = 0,001$ корені рівняння $x^3 + 3x^2 - 24x + 1 = 0$.

Розв'язання:

1. Відділемо корені аналітично. Маємо: $f(x) = x^3 + 3x^2 - 24x + 1$, $f'(x) = 3x^2 + 6x - 24$, тобто корені похідної $x_1 = -4$, $x_2 = 2$.

Складемо таблицю знаків функції:

x	$-\infty$	-4	2	$+\infty$
$sign f(x)$	$-$	$+$	$-$	$+$

Дане рівняння має три дійсних корені: $x_1 \in (-\infty; -4)$, $x_2 \in (-4; 2)$, $x_3 \in (2; +\infty)$.

Зменшимо відрізки знаходження коренів до довжини, що дорівнює 1:

x	-7	-6	-5	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3	4
$sign f(x)$	$-$	$+$	$+$	$+$	$+$	$+$	$+$	$+$	$-$	$-$	$-$	$+$

Отже, $x_1 \in (-7; -6)$, $x_2 \in (0; 1)$, $x_3 \in (3; 4)$.

2) поточнимо комбінованим методом хорд і дотичних корінь, що лежить в інтервалі $(-7; -6)$.

Маємо $f(-7) = -27 < 0$, $f(-6) = 37 > 0$ и $f''(x) = 6x + 6 < 0$, $f'(x) = 3x^2 + 6x - 24 > 0$, $f'(x) \cdot f''(x) < 0$.

$$b_{n+1} = b_n - \frac{b_n - a_n}{f(b_n) - f(a_n)} \cdot f(b_n); \quad a_{n+1} = a_n - \frac{f(a_n)}{f'(a_n)}$$

Це значить, що застосовуємо формули:

$a_0 = -7$, $b_0 = -6$. Обчислення зведемо в таблицю:

n	a_n	$b_n - a_n$	a_n^2	a_n^3	$f(a_n)$	$f'(a_n)$	$f(b_n) - f(a_n)$	$-\frac{f(a_n)}{f'(a_n)}$	a_{n+1}
	b_n		b_n^2	b_n^3	$f(b_n)$			$-\frac{(b_n - a_n) \cdot f(b_n)}{f(b_n) - f(a_n)}$	b_{n+1}
0	-7	1	49	-343	-27	81	64	$-0,333$	$6,667$
	-6		36	-216	37			$-0,578$	$6,578$
1	$6,667$	0,089	44,49	$296,34$	$-1,985$	73,345	6,037	0,027	$6,640$
	$6,578$		43,27	$284,63$	4,052			$-0,060$	$6,638$
2	$6,640$	0,02							$6,638$

З таблиці випливає, що $\xi_1^* \approx -6,639$

3) Визначимо $\xi_2^* \in (0; 1)$. Маємо $f(0) = 1 > 0$, $f(1) = -19 < 0$ і $f''(x) = 6x + 6 > 0$, $f'(x) = 3x^2 + 6x - 24 < 0$, $f'(x) \cdot f''(x) < 0$. Як і в випадку знаходження ξ_1^* (скориставшись

тими ж самим формулами, але в яких $a_0=0, b_0=1$), будемо таблицю для поточення шуканого креня. В результаті отримаємо $\xi_2^* \approx 0,042$.

4) Для поточення наближеного кореня комбінованим методом хорд і дотичних на інтервалі $(3;4)$ маємо: $f(3)=-17<0, f(4)=7>0$ і $f''(x)=6x+6>0, f'(x)=3x^2+6x-24>0, f'(x) \cdot f''(x)>0$.

Розрахункові формули в цьому випадку наступні:

$$a_{n+1} = a_n - \frac{b_n - a_n}{f(b_n) - f(a_n)} \cdot f(a_n);$$

$b_{n+1} = b_n - \frac{f(b_n)}{f'(b_n)}$. Побудувавши таблицю послідовних обчислень, знаходимо, що $\xi_3^* \approx 3,596$.

Метод ітерації (метод послідовних наближень)

Нехай відомо, що корінь x рівняння $f(x)=0$ лежить на відрізку $G = \{a \leq x \leq b\}$.

Методика вирішення задачі.

1. Рівняння $f(x)=0$ рівносильним перетворенням привести до вигляду $x = \varphi(x)$. Це перетворення може бути виконане різними шляхами, але для збіжності необхідно забезпечити виконання умови $|\varphi'(x)| \leq \chi < 1$ (χ - деяка константа). При цьому задача зводиться до знаходження абсциси точки перетину прямої $y=x$ і кривої $y = \varphi(x)$

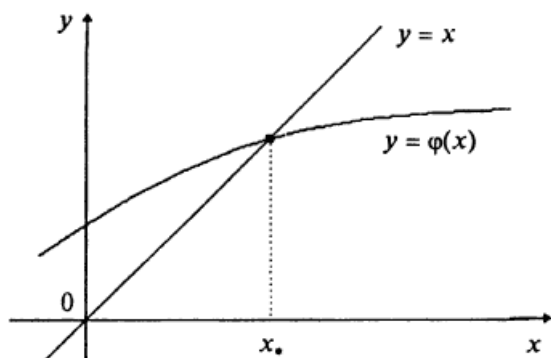


Рис. 3.8

2. Задати початкове наближення $x^{(0)} \in [a, b]$ і мале додатнє число ε . Нехай $k=0$.

3. Обчислити наступне наближення: $x^{(k+1)} = \varphi(x^{(k)})$.

4. Якщо $|x^{(k+1)} - x^{(k)}| \leq \varepsilon$ ітерації завершуються і $x \approx x^{(k+1)}$. Якщо $|x^{(k+1)} - x^{(k)}| > \varepsilon$, то присвоюємо $k=k+1$ і переходимо до пункту 3.

Зауваження. В якості умови завершення ітерацій при відомому значенні χ може бути використана нерівність $|x^{(k+1)} - x^{(k)}| \leq \frac{1-\chi}{\chi} \cdot \varepsilon$.

Проблеми збіжності і єдності чисельного рішення є головними при застосуванні цього методу, вирішуються і досліджуються за допомогою поняття відображення, що стискається і теореми про достатню умову збіжності методу.

Відображення (функція) $\varphi(x)$ називається такою, що стискається в області G з коефіцієнтом χ ($0 \leq \chi < 1$), якщо для будь-яких двох x', x'' з G виконується нерівність $|\varphi''(x) - \varphi'(x)| \leq \chi \cdot |x'' - x'|$.

Теорема про збіжність методу простих ітерацій і єдності отриманого чисельного рішення. Нехай виконані умови:

1. Нелінійне рівняння $x = \varphi(x)$ має рішення $x \in G$.

2. Відображення $\varphi(x)$ є таким, що стискається в області G з деяким коефіцієнтом

$\chi (0 \leq \chi < 1)$. Тоді:

а) рішення x є єдиним рішенням в області G ;

б) послідовність $x^{(0)}, x^{(1)}, \dots, x^{(k+1)}$, яка визначається за відображенням на основі ітераційного процесу, збігається до рішення x зі швидкістю геометричної прогресії, тобто при виборі $x^{(0)}$ за умови $|x - x^{(0)}| < R, R > 0$ - деяке мале число, справедлива нерівність

$$|x - x^{(k)}| \leq \chi^k \cdot |x - x^{(0)}|, k = 0, 1, 2, \dots$$

Теорема стверджує, що при виконанні умов 1, 2 існує інтервал $G(x, R)$ такий, що, якщо взяти $x^{(0)}$ в цьому інтервалі і обчислити $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots$ за формулою $x^{(k+1)} = \varphi(x^{(k)})$, то в результаті з будь-якою наперед заданою точністю можна обчислити $x^{(k+1)} \approx x$, що відповідає шуканому (єдиному) кореню. Але, так як цей інтервал невідомий, то можна взяти довільне $x^{(0)} \in G$. Якщо при цьому обчислюється послідовність $x^{(0)}, x^{(1)}, \dots, x^{(k)}, \dots$, що збігається до деякого значення $\hat{x} = x$. Якщо збіжність відсутня, то треба взяти інше $x^{(0)} \in G$ і повторити розрахунок.

Теорема про достатню умову збіжності методу простих ітерацій.

Нехай виконані умови:

1. Функція $\varphi(x)$ має похідні для всіх $x \in G$.

2. Існує число $\chi (0 \leq \chi < 1, \chi = const)$ так, що $|\varphi'(x)| \leq \chi$ для всіх $x \in G$.

Тоді зображення $\varphi(x)$ є стискаючим в G з коефіцієнтом стискання χ і послідовність $x^{(0)}, x^{(1)}, \dots, x^{(k+1)}, \dots$, що визначається на основі ітераційного процесу, збігається до рішення x , тобто $x^{(k)} \rightarrow x, при k \rightarrow \infty$.

Приклад 2. Вирішити рівняння методом простих ітерацій $x^3 - x + 1 = 0$

Розв'язання. Згідно з теоремою про кількість коренів алгебраїчного рівняння (алгебраїчне рівняння n -ної степені має рівно n коренів, дійсних або комплексних за умови, що кожний корінь рахується стільки разів, яка його кратність) рівняння має три корені, серед яких щонайменше один – дійсний (наслідок з теореми про властивість парної спряженості комплексних коренів: якщо $x_i = \alpha + \beta_i$ - корінь алгебраїчного рівняння кратності k , то число

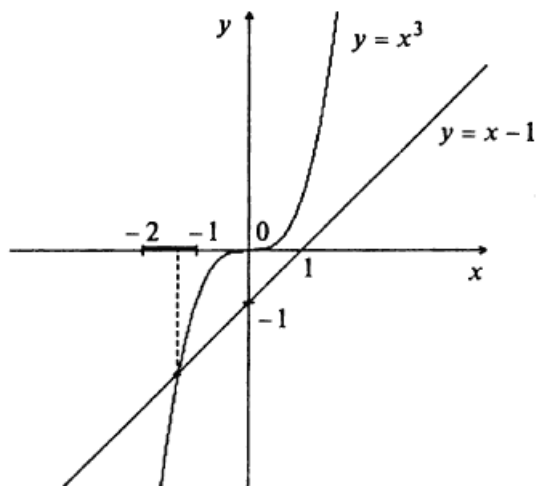


Рис. 3.3

$$\bar{x}_i = \alpha - \beta_i$$

також є коренем тієї ж кратності). Наслідок: Алгебраїчне рівняння непарної степені має щонайменше один дійсний корінь.

Оцінимо модулі коренів рівняння за теоремою про оцінку модулів коренів рівняння. Нехай

$$A = \max \{|a_{n-1}|, \dots, |a_0|\}, B = \max \{|a_n|, |a_{n+1}|, \dots, |a_1|\},$$

де $a_k, k = \overline{0, n}$ - коефіцієнти рівняння

$$a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = 0.$$

Тоді модулі всіх коренів $x_i (i = 1, 2, \dots, n)$ рівняння

задовольняють нерівності $\frac{1}{1 + \frac{B}{|a_n|}} < |x_i| \leq 1 + \frac{A}{|a_n|}$, $i = 1, 2, \dots, n$, тобто корені рівняння

розташовані в кільці.

Наслідок: Числа $r = \frac{1}{1 + \frac{B}{|a_n|}}$, $R = 1 + \frac{A}{|a_n|}$ є відповідно нижньою і верхньою границями

додатніх коренів алгебраїчного рівняння: $r < x_i^+ < R$. Аналогічно числа $-R$ і $-r$ є верхньою і нижньою границями від'ємних коренів рівняння: $-R < x_i^- < -r$.

$A = \max\{0, |-1|, |1|\} = 1$; $B = \max\{1, |0|, |-1|\} = 1$, то $\frac{1}{1 + \frac{1}{|1|}} < |x_i| < 1 + \frac{1}{|1|}$ або $\frac{1}{2} < |x_i| < 2$, звідси

$$\frac{1}{2} < x_i^+ < 2; -2 < |x_i| < -\frac{1}{2}.$$

Визначимо кількість додатніх і від'ємних коренів. Випишемо коефіцієнти многочлену $P_3(x) : 1; 0; -1; 1$. Так як число змін знаку $S_1 = 2$ (нульовий коефіцієнт не враховується), то число додатніх коренів дорівнює 2 або менше на парне число, тобто вони відсутні. Далі випишемо коефіцієнти многочлену $P_3(-x) : -1; 0; 1; 1$. Так як число змін знаку $S_2 = 1$ (нульовий коефіцієнт не враховується), то число від'ємних коренів дорівнює одиниці.

Відділимо корені іншим способом. Для цього перетворимо рівняння до рівносильного вигляду: $x^3 = x - 1$ і знайдемо точки перетину графіків $y = x^3$ і $y = x - 1$. Вочевидь, коріння рівняння $x_i \in [-2; -1]$.

Перетворимо рівняння $x^3 - x + 1 = 0$ до вигляду: $x = \varphi(x)$. Для цього запишемо його спочатку в формі: $x = x^3 + 1$. Легко показати, що функція $\varphi(x) = x^3 + 1$ не задовольняє умові збіжності, оскільки $\varphi'(x) = 3x^2$, $\varphi'(-2) = 12 > 1$; $\varphi'(-1) = 3 > 1$. Тому скористаємося іншими перетвореннями. В результаті отримаємо $x = \sqrt[3]{x - 1}$. Можна перевірити, що $|\varphi'(x)| < 1$ на відрізку $[-2; -1]$, тобто достатні умови збіжності виконуються.

2. Задамо початкове наближення $x^{(0)} = -1$. Вирішуємо задачу з різною точністю ε_1 і ε_2 .

3. Виконаємо розрахунки за формулою $x^{(k+1)} = \varphi(x^{(k)})$; $x^{(k+1)} = \sqrt[3]{x^{(k)} - 1}$; $k = 0, 1, 2, \dots$

Результати розрахунків наведені в таблиці:

k	0	1	2	3	4	5
$x^{(k)}$	-1,000	-1,2599	-1,3123	-1,3223	-1,3243	-1,3246
$ x^{(k)} - x^{(k-1)} $	-	0,2599	0,0524	0,0100	0,0020	0,0003

Якщо $\varepsilon_1 = 0,01$, то $x \approx -1,3223$, а якщо $\varepsilon_2 = 0,001$, то $x \approx -1,3246$.

Найбільше і найменше значення функції на відрізку

Мініатюрна і доволі проста задача з розряду тих, які є рятувальним кругом студенту, що плаває. Для вирішення практичних завдань необхідно вміти [знаходити похідні](#) і розуміти матеріал заняття [Інтервали монотонності і екстремуми функції](#).

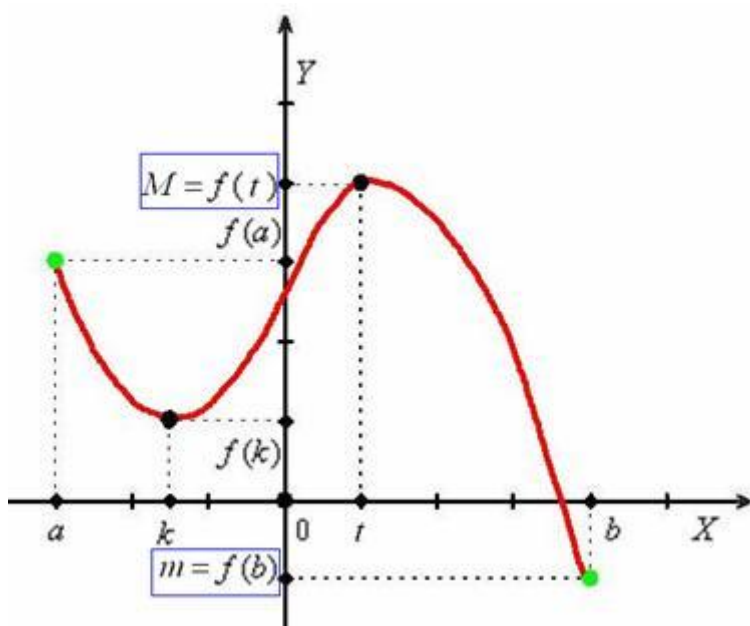
Спочатку коротко про головне. На занятті про [неперервність функції](#) я приводила визначення неперервності в точці і неперервності на інтервалі. Еталтно-показова поведінка функції на відрізку формулюється схожим чином. Функція $y = f(x)$ неперервна на відрізку $[a, b]$ якщо:

- 1) вона неперервна на інтервалі (a, b) ;
- 2) неперервна в точці a справа і в точці b зліва.

В другому пункті річ зайшла про так звану *односторонню неперервність* функції в точці. Існує деілька підходів до її визначення, але я буду притримуватися розпочатої раніше стратегії:

Функція $y = f(x)$ неперервна в точці a справа, якщо вона визначена в даній точці і її правостороння границя співпадає зі значенням функції в даній точці: $\lim_{x \rightarrow a+0} f(x) = f(a)$. Вона ж неперервна в точці b зліва, якщо визначена в даній точці і її лівостороння границя дорівнює значенню в цій точці: $\lim_{x \rightarrow b-0} f(x) = f(b)$

Уявіть, що зелені точки – це цвяхи, на яких закріплена чарівна резинка:



Подумки візьмемо червону лінію в руки. В очевидь, що як би далеко ми не розтягували графік вгору і вниз (вдovж вісі OY), функція все одно залишиться в межах – згори, і знизу. Таким чином, **неперервна на відрізку функція обмежена на ньому**. В курсі матаналізу цей здавалося б простий факт констатується і строго доводиться *першою теоремою Вейєрштрасса*. ...Багатьох дратує, що в математиці нудно доводяться елементарні твердження, однак в цьому є важливий сенс. Нехай деякий житель махрового середньовіччя витягував графік в небо за межі видимості. До винаходу телескопу обмеженість функції в космосі була зовсім не очевидна! Дійсно, звідки ви знаєте, що на нас чекає за горизонтом? Адже колись і Земля вважалася пласкою, тому сьогодні і телепортація потребує доведення =)

Згідно з другою *теоремою Вейєрштрасса*, **неперервна на відрізку $[a, b]$ функція досягає своєї точної верхньої грані M і своєї точної нижньої грані m** .

Число M також називають **максимальним значенням функції на відрізку** і позначають через $\max_{[a, b]} f(x)$, а число m – **мінімальним значенням функції на відрізку** з приміткою $\min_{[a, b]} f(x)$.

В нашому випадку:

$$\max_{[a; b]} f(x) = f(t) = M$$

$$\min_{[a; b]} f(x) = f(b) = m$$

Примітка: в теорії розповсюджені записи $\sup_{[a; b]} f(x) = M, \inf_{[a; b]} f(x) = m$.

Грубо кажучи, найбільше значення знаходиться там, де сама висока точка графіку, а найменше – де сама нижня точка.

Важливо! Як вже загострювалася увага в занятті про **екстремуми функції**, найбільше значення функції і найменше значення функції – **НЕ ТЕ Ж САМЕ**, що максимум функції і мінімум функції. Так, в розглянутому прикладі число $f(k)$ є мінімумом функції, але не мінімальним значенням.

До речі, а що відбувається поза відрізком $[a; b]$? Да хоча б повинь, в контексті розглянутої задачі це нас зовсім не цікавить. **Завдання вимагає лише знаходження двох чисел**

$$\max_{[a; b]} f(x), \min_{[a; b]} f(x) \quad \text{и все!}$$

Більш того, вирішення чисто аналітичне, отже, **креслення робити не потрібно!**

Алгоритм лежить на поверхні і напрошується з приведеного рисунку:

1) Знаходимо значення функції в *критичних точках*, які належать даному відрізьку.

Тут відпадає необхідність перевіряти достатню умову екстремуму, оскільки, як тільки було доведено, наявність мінімуму або максимуму **ще не гарантує**, що там мінімальне або максимальне значення. Демонстраційна функція досягає максимуму $f(t)$ і волею долі це ж число є найбільшим значенням функції на відрізьку $[a; b]$. Але, зрозуміло, таке співпадіння має місце далеко не завжди.

Отже, на першому кроці швидше і простіше обчислити значення функції в критичних точках, що належать відрізьку, не заморочуючись чи є в них екстремуми чи ні.

2) Обчислюємо значення функції на кінцях відрізьку.

3) Серед знайдених в 1-му і 2-му пунктах значень функції обираємо саме маленьке і саме велике число, записуємо відповідь.

Приклад 3

Знайти найбільше і найменше значення функції $f(x) = 2x^3 - 12x^2 + 18x + 3$ на відрізьку $[-1; 2]$

Розв'язання:

1) Обчислимо значення функції в критичних точках, що належать даному відрізьку:

$$f'(x) = (2x^3 - 12x^2 + 18x + 3)' = 6x^2 - 24x + 18 = 6(x^2 - 4x + 3) = 0$$

Отримане **квадратне рівняння** має два дійсних корені:

$$x_1 = 1, x_2 = 3 \quad \text{– критичні точки.}$$

Ще раз підкреслюю, що нас не цікавить, чи є в них максимуми/мінімуми чи ні.

Перша критична точка належить даному відрізьку: $x_1 = 1 \in [-1; 2]$

А ось друга – ні: $x_2 = 3 \notin [-1; 2]$, тому про неї одразу забуваємо.

Обчислюємо значення функції в необхідній точці:

$$f(x_1) = f(1) = 2 \cdot 1^3 - 12 \cdot 1^2 + 18 \cdot 1 + 3 = 2 - 12 + 18 + 3 = \mathbf{11}$$

Кінцевий результат я виділила жирним кольором, при оформленні завдання його зручно обвести олівцем або помітити якимось інакше.

2) Обчислюємо значення функції на кінцях відрізьку:

$$f(-1) = 2 \cdot (-1)^3 - 12 \cdot (-1)^2 + 18 \cdot (-1) + 3 = -2 - 12 - 18 + 3 = \mathbf{-29}$$

$$f(2) = 2 \cdot 2^3 - 12 \cdot 2^2 + 18 \cdot 2 + 3 = 16 - 48 + 36 + 3 = \mathbf{7}$$

Результати знову ж таки яким-небудь чином виділяємо.

3) Діло зроблено, серед «жирних» чисел обираємо найбільше і найменше.

Відповідь: $\max_{[-1;2]} f(x) = f(1) = 11, \quad \min_{[-1;2]} f(x) = f(-1) = -29$

Критичне значення $x_1 = 1$ виявилось точкою максимуму, але про це нас ніхто не запитував. Але, для саморозвитку можете усно відмічати такі факти.

Приклад 4

Знайти найбільше і найменше значення функції на заданому відрізку

$$f(x) = 3x^4 - 12x^2 + 5, \quad [-2; 1]$$

Розв'язання: все знову починається черговою фразою:

1) Обчислимо значення функції в критичних точках, що належать даному відрізку:

$$f'(x) = (3x^4 - 12x^2 + 5)' = 3 \cdot 4x^3 - 12 \cdot 2x + 0 = 12x(x^2 - 2) = 0$$

Да, критичних точок тут і правда ціла команда:

$$x_1 = -\sqrt{2}, \quad x_2 = 0, \quad x_3 = \sqrt{2}$$

Перші дві точки належать нашому відрізку:

$$x_1 = -\sqrt{2} \in [-2; 1]$$

$$x_2 = 0 \in [-2; 1]$$

Але третя виявляється поза грою: $x_3 = \sqrt{2} \notin [-2; 1]$

(сподіваюсь, всі зуміли порахувати $-\sqrt{2} \approx -1,41, \quad \sqrt{2} \approx 1,41$)

Обчислимо значення функції в підходящих точках:

$$f(-\sqrt{2}) = 3 \cdot (-\sqrt{2})^4 - 12 \cdot (-\sqrt{2})^2 + 5 = 12 - 24 + 5 = -7$$

$$f(0) = 3 \cdot 0^4 - 12 \cdot 0^2 + 5 = 5$$

Щоб не заблукати в трьох соснах, не забуваємо виділяти результати,

2) Обчислимо значення функції на кінцях відрізка:

$$f(-2) = 3 \cdot 2^4 - 12 \cdot 2^2 + 5 = 48 - 48 + 5 = 5$$

$$f(1) = 3 \cdot 1^4 - 12 \cdot 1^2 + 5 = 3 - 12 + 5 = -4$$

Серед «жирних» чисел обираємо найбільше і найменше значення. Максимальне значення («п`ятірка») досягається одразу в двох точках, і це необхідно вказати в кінцевому записі:

Відповідь: $\max_{[-2;1]} f(x) = f(-2) = f(0) = 5, \quad \min_{[-2;1]} f(x) = f(-\sqrt{2}) = -7$

Час від часу критичні точки можуть співпадати з одним або і з обома кінцями відрізка, і в цьому випадку скорочується другий етап рішення.