

КИЇВСЬКИЙ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ
ІМЕНІ ТАРАСА ШЕВЧЕНКА

**ЗБІРНИК ТИПОВИХ ЗАДАЧ З МАТЕМАТИЧНОГО
АНАЛІЗУ : ФУНКЦІЇ ОДНІЄЇ ЗМІННОЇ**

2019

Збірник типових задач з математичного аналізу : функції однієї змінної / Упорядн. О. Н. Нестеренко, Т. О. Петрова, А. В. Чайковський. – Електронне видання. – 2019. – 59 с.

Укладачі: Нестеренко О.Н., кандидат фіз.-мат. наук, доцент,
Петрова Т.О., кандидат фіз.-мат. наук, доцент,
Чайковський А.В., доктор фіз.-мат. наук, доцент.

Рецензенти: Стасюк С.А., старший науковий співробітник відділу теорії функцій Інституту математики НАНУ, кандидат фізико-математичних наук,

Шевченко Г.М., професор кафедри теорії ймовірностей, статистики та актуарної математики Київського національного університету імені Тараса Шевченка, доктор фізико-математичних наук.

Затверджено Вченою Радою механіко-математичного факультету Київського національного університету імені Тараса Шевченка (протокол №9 від 15 квітня 2019 р.).

Рекомендовано для студентів першого курсу спеціальності "математика".

ЗМІСТ

ЗМІСТ	3
ПЕРЕДМОВА	4
РОЗДІЛ 1. МНОЖИНИ ТА ЛОГІЧНІ СИМВОЛИ	5
РОЗДІЛ 2. ВІДОБРАЖЕННЯ	11
РОЗДІЛ 3. ДІЙСНІ ЧИСЛА	14
РОЗДІЛ 4. ОЗНАЧЕННЯ ГРАНИЦІ ПОСЛІДОВНОСТІ. ОСНОВНІ ПРИ- ЙОМИ ОБЧИСЛЕННЯ	17
РОЗДІЛ 5. ГРАНИЦЯ МОНОТОННОЇ ПОСЛІДОВНОСТІ. ЧИСЛО e	25
РОЗДІЛ 6. ПІДПОСЛІДОВНОСТІ. ЧАСТКОВІ ГРАНИЦІ	27
РОЗДІЛ 7. ФУНДАМЕНТАЛЬНІ ПОСЛІДОВНОСТІ. КРИТЕРІЙ КОШІ .	29
РОЗДІЛ 8. ОЗНАЧЕННЯ ГРАНИЦІ ФУНКЦІЇ В ТОЧЦІ. ОСНОВНІ ПРИ- ЙОМИ ОБЧИСЛЕННЯ	30
РОЗДІЛ 9. НЕПЕРЕРВНІ ФУНКЦІЇ	37
РОЗДІЛ 10. ПОХІДНА	39
РОЗДІЛ 11. ЗАСТОСУВАННЯ ПОХІДНОЇ	46
РОЗДІЛ 12. ПОХІДНІ СТАРШИХ ПОРЯДКІВ	49
РОЗДІЛ 13. ДОСЛІДЖЕННЯ ФУНКЦІЙ ЗА ДОПОМОГОЮ ПОХІДНИХ .	52

ПЕРЕДМОВА

Цей збірник призначений для студентів математичних спеціальностей КНУ імені Тараса Шевченка і містить приклади розв'язання основних типових задач з математичного аналізу по програмі I семестру I курсу механіко-математичного факультету.

При підборі задач та теоретичних відомостей використано такі збірники задач:

Дороговцев А.Я. Математический анализ. Сборник задач. -- Киев, 1987.

Демидович Б.П. Сборник задач и упражнений по математическому анализу. – М., 1969.

М. О. Денисьєвський, О. О. Курченко, В. Н. Нагорний, О. Н. Нестеренко, Т. О. Петрова, А. В. Чайковський Збірник задач з математичного аналізу. Частина I. Функції однієї змінної. – К., 2005.

Частина задач складена упорядниками.

РОЗДІЛ 1 МНОЖИНИ ТА ЛОГІЧНІ СИМВОЛИ

Множина – це первинне поняття, що не визначається, його синоніми – сукупність, сім'я, клас.

Стосовно кожного об'єкта x , що розглядається у задачі, можна сказати, чи належить він множині A , чи ні. Запис $x \in A$, $A \ni x$ означає, що x належить множині A , або є її елементом.

Множину можна задати переліком її елементів: $A = \{1, 2, 5\}$, $B = \{3, 4, 5, 6, \dots\}$, або визначити характеристичну властивість її елементів: $A = \{x \in B \mid P(x)\}$ – множина тих x з множини B , для яких виконується властивість $P(x)$ (наприклад, $\{x \in \mathbf{N} \mid x > 5\}$ – множина всіх натуральних чисел, які більше п'яти).

Множина, що не містить жодного елемента, називається *порожньою* множиною і позначається символом \emptyset .

Множину, що містить скінченну кількість елементів, називають скінченною. Інакше множину називають нескінченною.

Для деяких числових множин використовуються спеціальні позначення: \mathbf{N} – множина всіх натуральних чисел, \mathbf{Z} – цілих чисел, \mathbf{Q} – раціональних чисел, \mathbf{R} – дійсних чисел.

Для скорочення слів, що часто використовуються в математичних твердженнях, використовуються такі *логічні символи*:

- 1) \Rightarrow – впливає ($P \Rightarrow Q$ читають "з P впливає Q або "якщо виконується твердження P , то виконується й Q ");
- 2) \Leftrightarrow – тоді й лише тоді ($P \Leftrightarrow Q$ читають " P виконується тоді й лише тоді, коли виконується Q " або "з P впливає Q і з Q впливає P ");
- 3) \exists – існує ($\exists x$ читають "існує x " або "існує хоча б один x ");
- 4) $\exists!$ – існує єдине ($\exists! x$ читають "існує точно один x ");
- 5) \forall – для всіх ($\forall x$ читають "для всіх x " або "для кожного x " або "для будь-якого x ");
- 6) $:=$ і $\stackrel{\text{def}}{=}$ – дорівнює за означенням ($x := y$ або $x \stackrel{\text{def}}{=} y$ читають "нехай x за означенням дорівнює y " або "покладемо x рівним y ").

Перекреслені символи означають заперечення відповідного поняття, наприклад, \notin – "не належить" \nexists – "не існує".

Символи \exists і \forall називаються *кванторами* існування і загальності відповідно.

При написанні фраз, що складаються з логічних символів, кома "використовується замість слів "такі, що а двокрапка ":" – замість слова "виконується". Наприклад, вислів

$$\forall x, 0 < |x| < 1, \exists y, |y| > 1 : xy = 1$$

читається так: "для кожного x такого, що $0 < |x| < 1$, існує y такий, що $|y| > 1$, для якого виконується рівність $xy = 1$ ".

Заперечення логічного твердження A позначають $\neg A$.

Наведемо деякі логічні правила:

1. Для того, щоб записати заперечення логічного виразу за допомогою кванторів, треба замість кванторів існування поставити квантори загальності і навпаки, а також останнє твердження замінити протилежним. Наприклад, твердження

$$\forall a \in \mathbf{R} \exists x \in \mathbf{R} : x \geq a$$

означає, що існують як завгодно великі дійсні числа. Запереченням до нього є твердження

$$\exists a \in \mathbf{R} \forall x \in \mathbf{R} : x < a.$$

Цей невірний вислів стверджує, що всі дійсні числа не перевищують деякого фіксованого числа a .

2. Твердження $A \implies B$ еквівалентне твердженню $\neg B \implies \neg A$. Наприклад, твердження $2x \notin \mathbf{N} \implies x \notin \mathbf{N}$ еквівалентне твердженню $x \in \mathbf{N} \implies 2x \in \mathbf{N}$. Цей приклад показує, що за допомогою наведеного правила можна переписати твердження, яке треба перевірити, у більш простій формі. Крім того, це логічне правило є базою для доведення від супротивного.

3. Запереченням до твердження " A і B " є твердження " $\neg A$ або $\neg B$ ". Запереченням до твердження " A або B " є твердження " $\neg A$ і $\neg B$ ". Наприклад, твердження " $x \in [-5, 5]$ або $x > 7$ " і " $x \in (-\infty, -5) \cup (5, +\infty)$ і $x \leq 7$ " є запереченнями одне одного.

Зауважимо, що ці логічні правила можна застосовувати і у повсякденному житті. Наприклад, запереченням до фрази "всі помідори або жовті або червоні" буде фраза "є помідори, що не є ні жовтими, ні червоними". Або: фраза "якщо йде дощ, я виходжу з дому з парасолькою" еквівалентна фразі "якщо я виходжу з дому без парасольки, то дощу немає".

Друге правило є обґрунтуванням методу доведення від супротивного. Згідно цього методу, якщо треба довести твердження B , можна припустити, що правильне твердження $\neg B$ і, користуючись цим припущенням, довести заперечення $\neg A$ до деякого твердження A , про яке відомо, що воно правильне. В цьому разі припущення виявляється хибним і твердження B доведене.

Принцип математичної індукції. Кожна множина натуральних чисел, що містить число n_0 і разом з кожним своїм елементом n містить наступне число $n + 1$, містить усі натуральні числа, починаючи з n_0 .

На цій аксіомі натуральних чисел ґрунтується метод доведення за індукцією. Цей метод складається з двох частин: доведення бази індукції – твердження при $n = n_0$, та доведення кроку індукції: вважаючи твердження істинним при всіх $n < N$ для деякого натурального $N > 1$, показати, що твердження правильне при $n = N$.

Якщо $\forall x \in A : x \in B$, то множина A називається підмножиною множини B . Позначення: $A \subset B$ або $B \supset A$.

За означенням, для довільної множини A має місце включення $\emptyset \subset A$.

Множини A і B називаються рівними, якщо $A \subset B$ і $B \subset A$. Позначення: $A = B$.

Об'єднанням множин A і B називається множина, що складається з усіх елементів, які належать принаймні одній з множин A , B . Позначення: $A \cup B$. Тобто,

$$A \cup B := \{x \mid x \in A \text{ або } x \in B\}.$$

Перетином множин A і B називається множина, що складається з усіх елементів, які належать кожній з множин A , B . Позначення: $A \cap B$. Тобто,

$$A \cap B := \{x \mid x \in A \text{ і } x \in B\}.$$

Різницею множин A і B називається множина, що складається з усіх елементів, які належать множині A і не належать множині B . Позначення: $A \setminus B$. Тобто,

$$A \setminus B := \{x \mid x \in A \text{ і } x \notin B\}.$$

Нехай X – основна множина. Доповненням до множини A називається множина, що складається з усіх елементів основної множини, які не належать множині A . Позначення: \bar{A} . Тобто,

$$\bar{A} := \{x \in X \mid x \notin A\} = X \setminus A.$$

Правила де Моргана (правила двоїстості)

Мають місце рівності

$$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}, \quad \overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}.$$

Приклад 1. Визначити множину A , якщо:

- 1) $A = \{x \mid \exists n \in \mathbf{N} : x = 2n\}$;
- 2) $\forall x \in A \exists n \in \mathbf{N} : x = 2n$.

[1) Якщо $x \in A$, то $\exists n \in \mathbf{N} : x = 2n$. Це означає, що число x – парне натуральне число. Навпаки, якщо x – парне натуральне число, то його можна подати у вигляді $2n$, де $n \in \mathbf{N}$, тому $x \in A$. Отже $A = \{2, 4, 6, \dots\}$ – множина всіх парних натуральних чисел.

2) Якщо $x \in A$, то $\exists n \in \mathbf{N} : x = 2n$, що означає, що число x – парне натуральне число. Отже, множина A містить лише парні натуральні числа. Навпаки, якщо множина A містить лише парні натураль-

ні числа (не обов'язково всі), то умова виконується. Отже, будь-яка підмножина множини парних натуральних чисел задовольняє умови задачі, наприклад, одноточкова множина $A = \{2m\}$, де $m \in \mathbf{N}$, або множина $A = \{2, 4, 8, 16, 32, \dots\}$ натуральних степенів двійки.]

Приклад 2. Чи вірне висловлювання

$$\forall a \in \mathbf{R} \exists x \in \mathbf{R} : x^2 - 2ax + 1 = 0?$$

[Висловлювання $\exists x \in \mathbf{R} : x^2 - 2ax + 1 = 0$ можна переформулювати таким чином: квадратне рівняння (відносно x) $x^2 - 2ax + 1 = 0$ має хоча б один розв'язок. Відомо, що це еквівалентне невід'ємності його дискримінанта: $D = 4a^2 - 4 \geq 0$. Отже, вихідне висловлювання можна тепер замінити на еквівалентне $\forall a \in \mathbf{R} : D = 4a^2 - 4 \geq 0$. Але це висловлювання невірне, бо при $a = 0 : D = -4 < 0$, тобто нерівність $D \geq 0$ виконується не для всіх $a \in \mathbf{R}$. Тому вихідне висловлювання теж невірне.]

Приклад 3. Записати за допомогою логічних знаків висловлювання: "у множині A містяться всі натуральні числа, що діляться на 3, але не діляться на 5".

[Те, що число $x \in A$ ділиться на 3, означає, що його можна подати у вигляді $x = 3n$, де $n \in \mathbf{N}$. Те, що число $x \in A$ не ділиться на 5, означає, що його не можна подати у вигляді $x = 5m$, де $m \in \mathbf{N}$. Отже, шукана логічна фраза може бути такою: $\exists n \in \mathbf{N} : x = 3n, \forall m \in \mathbf{N} : x \neq 5m \Rightarrow x \in A$.

Інший розв'язок можна отримати, згадавши, що кожне натуральне число можна подати у вигляді $15k - r$, де $k \in \mathbf{N}, r \in \mathbf{Z}, 0 \leq r \leq 14$. Тоді легко помітити, що числа, які задовольняють умови задачі, отримаємо при $r \in \{3, 6, 9, 12\}$. Отже, інша можлива відповідь: $\forall k \in \mathbf{N} \forall r \in \{3, 6, 9, 12\} : 15k - r \in A$.]

Приклад 4. Визначити множини $A \cup B, A \cap B, A \setminus B, B \setminus A, \bar{A}$ та дати їх геометричну інтерпретацію, якщо $A = \{x \in \mathbf{R} \mid x^2 - 4x + 3 < 0\}$, $B = \{x \in \mathbf{R} \mid x^2 - 2x \leq 0\}$.

[Розв'язуючи квадратні нерівності, отримуємо $A = (-3, 1), B = [0, 2]$.

Розташуємо кінці проміжків $-3, 0, 1, 2$ на координатній осі і розглянемо їх, а також утворені інтервали. Точка -3 та інтервали $(-\infty, -3), (2, +\infty)$ не містяться у жодній з множин, точка 0 та інтервал $(0, 1)$ містяться в обох множинах, інтервал $(-3, 0)$ міститься лише у множині A , точки $1, 2$ та інтервал $(1, 2)$ – лише у множині B . Тому за означенням дій над множинами отримуємо: $A \cup B = (-3, 2], A \cap B = [0, 1), A \setminus B = (-3, 0), B \setminus A = [1, 2], \bar{A} = (-\infty, -3] \cup [1, +\infty)$.]

Приклад 5. Для довільних множин A, B, C довести рівність

$$(A \cup B) \setminus C = (A \setminus C) \cup (B \setminus C).$$

[Нехай $x \in (A \cup B) \setminus C$. Тоді $x \in A \cup B$ і $x \notin C$. Отже, $x \in A$ або $x \in B$; і $x \notin C$. Можливі випадки: 1) Якщо $x \in A$, то $x \in A \setminus C$. 2) Якщо $x \in B$, то $x \in B \setminus C$. В обох випадках $x \in (A \setminus C) \cup (B \setminus C)$. Отже, ми довели, що $(A \cup B) \setminus C \subset (A \setminus C) \cup (B \setminus C)$.

Нехай $x \in (A \setminus C) \cup (B \setminus C)$. Тоді $x \in (A \setminus C)$ або $x \in (B \setminus C)$. Отже, $x \in A$ і $x \notin C$; або $x \in B$ і $x \notin C$. В кожному з цих випадків $x \notin C$ і $x \in A \cup B$. Тому, $x \in (A \cup B) \setminus C$. Отже, ми довели, що $(A \cup B) \setminus C \supset (A \setminus C) \cup (B \setminus C)$.

З двох протилежних включень випливає шукана рівність.]

Приклад 6. Довести для натуральних n твердження $n^2 - n - 3 \geq 0 \Rightarrow n \geq 3$: а) безпосередньо розв'язавши нерівність; б) записавши еквівалентне твердження з використанням заперечень.

[а) Квадратне рівняння $n^2 - n - 3 = 0$ має корені $n_1 = (1 - \sqrt{13})/2$; $n_2 = (1 + \sqrt{13})/2$. Тому нерівність має розв'язок $n \in (-\infty, n_1] \cup [n_2, +\infty)$. Оскільки $\sqrt{13} \in (3, 4)$, то $n_1 \in (-3/2, -1)$, $n_2 \in (2, 5/2)$. Враховуючи натуральність n , отримуємо $n \geq 3$.

б) Еквівалентне твердження: $n < 3 \Rightarrow n^2 - n - 3 < 0$. Натуральних чисел, менших трьох є лише два. Перевіряємо нерівність для них: $1^2 - 1 - 3 = -3 < 0$, $2^2 - 2 - 3 = -1 < 0$. Отже, твердження правильне.]

Приклад 7. Відомо, що множина A скінченна, а множина $A \cup B$ нескінченна. Довести методом від супротивного, що множина B нескінченна. [Припустимо від супротивного, що множина B скінченна. Тоді $A \cup B$ є об'єднанням двох скінченних множин і тому є скінченною. Суперечність. Отже, наше припущення хибне і множина B нескінченна.]

Приклад 8. Довести, що $\forall n \in \mathbf{N} : 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$.

[При $n = 1$ маємо правильну рівність $1 = \frac{1 \cdot 2}{2}$ (база індукції). Нехай рівність правильна при $n = k$. Доведемо її при $n = k + 1$ (крок індукції). Маємо $1 + 2 + \dots + n + (n + 1) = \frac{n(n+1)}{2} + (n + 1) = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$. Отже, за принципом математичної індукції, рівність вірна при всіх натуральних n .]

Приклад 9. Довести, що при $n \geq 1$ число $6^{n-1} + 7^{2n+1}$ ділиться на 43.

[При $n = 1$ маємо число $1 + 7^3 = 344 = 8 \cdot 43$ (база індукції). Нехай твердження правильне для $n = k$. Доведемо його для $n = k + 1$ (крок

індукції). Маємо $6^k + 7^{2k+3} = 49(6^{k-1} + 7^{2k+1}) - 43 \cdot 6^{k-1}$. Кожний доданок цієї суми ділиться на 43, отже й сума теж. Тому за принципом математичної індукції твердження вірне при всіх натуральних n . \square

РОЗДІЛ 2 ВІДОБРАЖЕННЯ

Нехай X, Y – деякі непорожні множини. Функцією (або відображенням) f з множини X у множину Y будемо називати правило, яке кожному елементу $x \in X$ ставить у відповідність один елемент $y \in Y$.

Позначення: $f : X \rightarrow Y$; $X \ni x \xrightarrow{f} y \in Y$; $y = f(x)$, $x \in X$.

Якщо $x \in X$, то елемент $y = f(x)$ називається *образом* елемента x при відображенні f . Множина X називається *множиною визначення* відображення f і позначається символом $D(f)$. Множина

$$R(f) := \{y \in Y \mid \exists x \in X : f(x) = y\} = \{f(x) \mid x \in X\}$$

називається *множиною значень* відображення f .

Відображення $f_1 : X_1 \rightarrow Y_1$ і $f_2 : X_2 \rightarrow Y_2$ рівні тоді й лише тоді, коли: $X_1 = X_2 = X$ і $\forall x \in X : f_1(x) = f_2(x)$. Позначення: $f_1 = f_2$.

Нехай $f : X \rightarrow Y$ і $U \subset X$. Визначимо відображення $g : U \rightarrow Y$, поклавши $g(x) = f(x)$, $x \in U$. Тоді g називається *звуженням* відображення f на U , а відображення f – *продовженням* відображення g на X .

Нехай $f : X \rightarrow Y$ і $A \subset X$, $B \subset Y$. *Образом* множини A при відображенні f називається множина $f(A) := \{f(x) \mid x \in A\}$. *Прообразом* множини B при відображенні f називається множина $f^{-1}(B) := \{x \in X \mid f(x) \in B\}$. Зауважимо, що $f(A) \subset Y$, $f^{-1}(B) \subset X$.

Графіком відображення $f : X \rightarrow Y$ називається множина $G(f) := \{(x, y) \in X \times Y \mid x \in X, y = f(x)\}$, яка є підмножиною $X \times Y$.

Нехай $f : X \rightarrow Y$, $g : Y \rightarrow Z$. Відображення $h : X \rightarrow Z$, що визначається формулою $h(x) := g(f(x))$, $x \in X$, називається *складним відображенням* або *суперпозицією* відображень f і g .

Позначення: $h = g(f)$ або $h = g \circ f$.

Відображення $f : X \rightarrow Y$ називається *сюр'екцією*, якщо $f(X) = Y$. Відображення $f : X \rightarrow Y$ називається *ін'екцією*, якщо $\forall \{x_1, x_2\} \subset X$, $x_1 \neq x_2 : f(x_1) \neq f(x_2)$. Відображення $f : X \rightarrow Y$ називається *бієкцією*, якщо f одночасно є ін'екцією і сюр'екцією. В останньому випадку кажуть, що f встановлює взаємно-однозначну відповідність між множинами X і Y .

Нехай $f : X \rightarrow Y$ – бієкція. Тоді $\forall y \in Y \exists ! x \in X : f(x) = y$. Покладемо $f^{-1}(y) = x$, $y \in Y$. Відображення $f^{-1} : Y \rightarrow X$ називається *оберненим* до відображення f .

Приклад 1. Чи є відображення ін'екцією? сюр'екцією? бієкцією?

а) $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$, $f(x) = x^3$;

$$\text{б) } f : [-1, 0] \rightarrow [-1, 1], f(x) = x^3;$$

$$\text{в) } f : [-1, 1] \rightarrow [0, 1], f(x) = x^4.$$

[а) Тут $X = \mathbf{R}, Y = \mathbf{R}$. Перевіримо ін'єктивність. Для цього розв'яжемо рівняння $f(x_1) = f(x_2)$, тобто $x_1^3 = x_2^3$ відносно $x_1 \in \mathbf{R}$ при $x_2 \in \mathbf{R}$. Отримаємо $x_1 = x_2$. Отже, це ін'єкція.

Перевіримо сюр'єктивність. Для цього розв'яжемо рівняння $f(x) = y$, тобто $x^3 = y$ відносно $x \in \mathbf{R}$ при $y \in \mathbf{R}$. Отримаємо $x = \sqrt[3]{y}$. Оскільки рівняння вдалося розв'язати при всіх $y \in \mathbf{R}$, отже, це сюр'єкція.

Також це бієкція (ін'єкція і сюр'єкція).

б) Тут $X = [-1, 0], Y = [-1, 1]$. Перевіримо ін'єктивність. Для цього розв'яжемо рівняння $f(x_1) = f(x_2)$, тобто $x_1^3 = x_2^3$ відносно $x_1 \in [-1, 0]$, де $x_2 \in [-1, 0]$. Отримаємо $x_1 = x_2$. Отже, це ін'єкція.

Перевіримо сюр'єктивність. Для цього розв'яжемо рівняння $f(x) = y$, тобто $x^3 = y$ відносно $x \in [-1, 0]$ при $y \in [-1, 1]$. Проте при додатних y це рівняння не має додатних розв'язків. Отже, це не сюр'єкція.

Також це не бієкція (бо не сюр'єкція).

в) Тут $X = [-1, 1], Y = [0, 1]$. Перевіримо ін'єктивність. Для цього розв'яжемо рівняння $f(x_1) = f(x_2)$, тобто $x_1^4 = x_2^4$ відносно $x_1 \in [-1, 1]$, де $x_2 \in [-1, 1]$. Отримаємо $x_1 = \pm x_2$. Оскільки $x_1 = x_2$ не є єдиним розв'язком, це не ін'єкція.

Перевіримо сюр'єктивність. Для цього розв'яжемо рівняння $f(x) = y$, тобто $x^4 = y$ відносно $x \in [-1, 1]$ при $y \in [0, 1]$. Отримаємо $x = \pm \sqrt[4]{y}$. Оскільки рівняння вдалося розв'язати при всіх $y \in [0, 1]$, отже, це сюр'єкція.

Також це не бієкція (бо не ін'єкція).

]

Приклад 2. Для функції $f(x) = x^2 - 2x$, $x \in \mathbf{R}$, визначити такі множини:

$$f(\{0\}), f(\{0, 2\}), f([3, 4]), f((0, 2)), f^{-1}(\{0\}),$$

$$f^{-1}(\{-4, -3\}), f^{-1}((-5, 3]), f^{-1}((-\infty, 3]).$$

[Графіком цієї функції є парабола з гілками вгору. Точки перетину з віссю Ox є $x = 0; 2$, вершина параболи – точка $x = 1, y = -1$. Тому $f(x) \geq -1, x \in \mathbf{R}$.

Образи скінченних множин можна отримати, просто підставляючи відповідні аргументи в функцію. Тому $f(\{0\}) = f(\{0, 2\}) = \{0\}$. На відрізку $[3, 4]$ парабола зростає, тому $f([3, 4]) = [f(3), f(4)] = [3, 8]$. На інтервалі

$(0, 2)$ найменше значення функції є $f(1) = -1$. Також ця функція монотонна на кожному з інтервалів $(-1, 0)$, $(0, 1)$, і на кожному з них набуває всіх значень з інтервалу $(-1, 0)$. Тому $f((0, 2)) = [-1, 0)$.

Для знаходження прообразів скінченних множин, треба для кожного елемента y такої множини розв'язати рівняння $f(x) = y$. Зокрема, рівняння $x^2 - 2x = 0$ має корені $0; 2$. Тому $f^{-1}(\{0\}) = \{0; 2\}$. Рівняння $x^2 - 2x = -3$, $x^2 - 2x = -4$ не мають розв'язків, тому $f^{-1}(\{-4, -3\}) = \emptyset$. Взагалі, якщо $y < -1$, то рівняння $x^2 - 2x = y$ не має розв'язків. При $y = -1$ єдиний розв'язок $x = 1$. При $y \in (-1, 3]$ – по два розв'язки (з проміжків $[-1, 1)$, $(1, 3]$). Тому $f^{-1}((-5, 3]) = f^{-1}((-\infty, 3]) = [-1, 3]$.

]

Приклад 3. Які з наведених функцій $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ є парними? непарними? періодичними?

а) $f(x) = x^4 + x^2$;

б) $f(x) = \sin 2x + \cos x$;

в) $f(x) = x \cos x$.

[а) $f(-x) = (-x)^4 + (-x)^2 = x^4 + x^2 = f(x)$, $x \in \mathbf{R}$. Функція є парною і не є непарною (єдина функція, що парна і непарна одночасно – тотожно нульова). Також ця функція не є періодичною, бо кожне значення набуває лише 1 чи 2 рази.

а) $f(-x) = (-x)^4 + (-x)^2 = x^4 + x^2 = f(x)$, $x \in \mathbf{R}$. Функція є парною і не є непарною (єдина функція, що парна і непарна одночасно – тотожно нульова). Також ця функція є періодичною з періодом 2π , бо $f(x + 2\pi) = \sin(2x + 4\pi) + \cos(x + 2\pi) = \sin 2x + \cos x$, $x \in \mathbf{R}$.

в) $f(-x) = (-x) \cos(-x) = -x \cos x = -f(x)$, $x \in \mathbf{R}$. Функція є непарною і не є парною. Також ця функція не є періодичною, бо кожне значення набуває лише 1 чи 2 рази.

]

РОЗДІЛ 3 ДІЙСНІ ЧИСЛА

Невід'ємним дійсним числом називається нескінченний десятковий дріб $a = \alpha_0, \alpha_1\alpha_2 \dots \alpha_n \dots$, де $\alpha_0 \in \mathbf{N} \cup \{0\}$, $\alpha_n, n \geq 1$ – цифри від 0 до 9. Невід'ємне число називається *додатним*, якщо $\exists n \geq 0 : \alpha_n > 0$. *Від'ємним дійсним числом* є додатне число зі знаком "–" перед ним.

Раціональними числами називаються дійсні числа, для яких десятковий дріб є результатом нескінченного ділення в стовпчик деякого цілого числа m на деяке натуральне число n , тому $\mathbf{Q} = \left\{ \frac{m}{n} \mid m \in \mathbf{Z}, n \in \mathbf{N} \right\}$. *Ірраціональними числами* називаються всі дійсні числа, крім раціональних.

Надалі розглядаються дійсні числа, десятковий запис яких не містить цифру 9 у періоді. Множина всіх дійсних чисел позначається символом \mathbf{R} .

Невід'ємні дійсні числа $a = \alpha_0, \alpha_1\alpha_2 \dots$ і $b = \beta_0, \beta_1\beta_2 \dots$ називаються *рівними* у випадку $\alpha_n = \beta_n, n \geq 0$. За означенням $a < b$, якщо $\exists n \geq 0 : \alpha_k = \beta_k, 0 \leq k < n$ і $\alpha_n < \beta_n$. За означенням $a \leq b$, якщо $a < b$ або $a = b$. На від'ємні числа ці поняття переносяться за тими ж правилами, що і для раціональних чисел.

Нехай $a = \alpha_0, \alpha_1\alpha_2 \dots \alpha_n \dots$. Позначимо $a'_n := \alpha_0, \alpha_1\alpha_2 \dots \alpha_n$ і $a''_n := \alpha_0, \alpha_1\alpha_2 \dots (\alpha_n + 1)$, $n \geq 0$ (якщо $\alpha_n = 9$, то одиниця переноситься у старші розряди). Ці величини називають n -м десятковим наближенням числа a з недостачею і з надлишком відповідно.

Нехай $A \subset \mathbf{R}, A \neq \emptyset$.

Елемент $b \in A$ називається *найбільшим елементом* множини A , якщо $\forall a \in A : a \leq b$. Елемент $b \in A$ називається *найменшим елементом* множини A , якщо $\forall a \in A : a \geq b$.

Множина A називається *обмеженою зверху*, якщо $\exists c \in \mathbf{R} \forall x \in A : x \leq c$. Число c у такому випадку називається *верхньою межею* множини A . Множина A називається *обмеженою знизу*, якщо $\exists d \in \mathbf{R} \forall x \in A : x \geq d$. Число d у цьому випадку називається *нижньою межею* множини A .

Число $c^* \in \mathbf{R}$ називається *точною верхньою межею* множини A , якщо

- 1) c^* – верхня межа множини A ;
- 2) для кожної верхньої межі d множини $A : c^* \leq d$.

Число $c_* \in \mathbf{R}$ називається *точною нижньою межею* множини A , якщо

- 1) c_* – нижня межа множини A ;
- 2) для кожної нижньої межі d множини $A : c_* \geq d$.

Позначення: $c^* = \sup A = \sup_{x \in A} x$; $c_* = \inf A = \inf_{x \in A} x$.

Теорема (про характеризацію точних меж). Число $c^* = \sup A$ тоді й тільки тоді, коли виконані умови

- 1) $\forall x \in A : x \leq c^*$;
- 2) $\forall d < c^* \exists x \in A : x > d$.

Число $c_* = \inf A$ тоді й тільки тоді, коли виконані умови

- 1) $\forall x \in A : x \geq c_*$;
- 2) $\forall d > c_* \exists x \in A : x < d$.

Для необмеженої зверху множини A за означенням покладемо $\sup A := +\infty$, для необмеженої знизу множини A — $\inf A := -\infty$.

Множини A і B *рівнопотужні* (мають однакову потужність), якщо існує бієкція $f : A \rightarrow B$. Позначення: $A \sim B$.

Множина, рівнопотужна множині $\{1, 2, \dots, n\}$ при деякому $n \in \mathbf{N}$, називається *скінченною*. Для скінченної множини $A \sim \{1, 2, \dots, n\}$ кількість її елементів n позначається символом $|A|$.

Множини, які не є скінченними, називаються *нескінченними*.

Множина A називається *зліченною*, якщо $A \sim \mathbf{N}$. У цьому випадку кажуть, що елементи множини A можна *зачислювати*, вказавши бієкцію з A в \mathbf{N} . Множина, що є скінченною або зліченною, називається *не більш, ніж зліченною*.

Множина, рівнопотужна відрізу $[0, 1]$, називається множиною потужності *континуум*.

Множини потужності континуум є незліченними.

Приклад 1. Довести обмеженість і визначити точні межі множини

$$1) A = \left\{ a_n = \frac{1-n}{2n+3} \mid n \geq 1 \right\}; \quad 2) A = \left\{ \frac{p}{q} \mid p, q \in \mathbf{N}, 3 < 2p < q \right\}.$$

[1) Маємо $a_1 = 0$, $a_n < 0$, $n \geq 1$. Це означає, що $a_1 = \max A = \sup A$ і множина A обмежена зверху. Крім того, $a_n = -\frac{1}{2} + \frac{5}{2(2n+3)} > -\frac{1}{2}$, $n \geq 1$. Це означає, що множина A обмежена знизу. Перевіримо, що $-\frac{1}{2}$ — точна нижня межа. Для цього за критерієм досить переконатися, що $\forall d > -\frac{1}{2} \exists n \in \mathbf{N} : a_n < d$. Остання нерівність еквівалентна такій: $\frac{5}{2(2n+3)} < d + \frac{1}{2}$. Розв'язуємо цю нерівність відносно n : $n > \frac{1}{2} \left(\frac{5}{2d+1} - 3 \right)$.

Цю нерівність задовольняє, наприклад, натуральне число $n = \left[\frac{1}{2} \cdot \frac{5}{2d+1} \right] +$

1. Отже, $\inf A = -\frac{1}{2}$.

2) З нерівностей $3 < 2p < q$ випливає, що $\frac{p}{q} < \frac{1}{2}$, а оскільки $p, q \in \mathbf{N}$, то $p \geq 2$ і $\frac{p}{q} > 0$. Отже, 0 – нижня межа множини A , $\frac{1}{2}$ – її верхня межа. Звідси випливає, що множина A обмежена. Доведемо, що вказані межі є точними.

Припустимо, що $\exists c < \frac{1}{2} \forall x \in A : x \leq c$. Але у проміжку $(c, \frac{1}{2})$ обов'язково є раціональне число $\frac{p}{q}$, причому $p \neq 1$. Воно належить множині A , що протирічить припущенню. Отже, $\sup A = \frac{1}{2}$.

Припустимо, що $\exists c > 0 \forall x \in A : x \geq c$. Але у проміжку $(0, c)$ обов'язково є раціональне число $\frac{p}{q}$. Його можна подати у вигляді $\frac{2p}{2q}$, тоді чисельник не менший за 2 і це число належить множині A , що протирічить припущенню. Отже, $\inf A = 0$.]

Приклад 2. Довести, що $\sqrt[3]{4}$ – ірраціональне число.

[Припустимо протилежне, тобто: $\sqrt[3]{4} = \frac{p}{q}$, $p, q \in \mathbf{N}$, причому p і q взаємно прості. Тоді маємо $\frac{p^3}{q^3} = 4$ і $p^3 = 4q^3$. Звідси випливає, що число p ділиться на 2 , тобто $p = 2a$, $a \in \mathbf{N}$. Тоді $8a^3 = 4q^3$, звідки $q^3 = 2a^3$. Звідси випливає, що число q також ділиться на 2 , що суперечить взаємній простоті p і q . Тому наше припущення є хибним.]

Приклад 3. Нехай $\alpha, \beta \in \mathbf{R} \setminus \mathbf{Q}$, $r \in \mathbf{Q}$. Які з наступних чисел можуть виявитися раціональними: 1) $\alpha + \beta$; 2) $\alpha + r$; 3) \sqrt{r} ?

[1) Може бути як ірраціональним (наприклад, $\alpha = \beta = \sqrt{2}$, $\alpha + \beta = 2\sqrt{2}$) так і раціональним (наприклад, $\alpha = \sqrt{2}$, $\beta = -\sqrt{2}$, $\alpha + \beta = 0$).

2) Не може бути раціональним. Дійсно, якщо припустити від супротивного, що число $\alpha + r$ раціональне, то число $\alpha = (\alpha + r) - r$ раціональне, як різниця раціональних. Суперечність. Отже, число $\alpha + r$ ірраціональне.

3) Може бути як ірраціональним (наприклад, $r = 2$, $\sqrt{r} = \sqrt{2}$) так і раціональним (наприклад, $r = 0$, $\sqrt{r} = 0$).]

РОЗДІЛ 4

ОЗНАЧЕННЯ ГРАНИЦІ ПОСЛІДОВНОСТІ. ОСНОВНІ ПРИЙОМИ ОБЧИСЛЕННЯ

Послідовністю називається відображення $a : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$.

Позначення: $\{a_n : n \geq 1\}$.

Число $p \in \mathbb{R}$ називається границею послідовності $\{a_n : n \geq 1\}$, якщо

$$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq N : |a_n - p| < \varepsilon.$$

При цьому кажуть, що послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ збігається до числа p і використовують позначення $p := \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$ або $a_n \rightarrow p, n \rightarrow \infty$.

Послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ розбігається до $+\infty$, якщо

$$\forall C \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq N : a_n > C.$$

Послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ розбігається до $-\infty$, якщо

$$\forall C \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq N : a_n < C.$$

Послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ розбігається до ∞ , якщо

$$\forall C > 0 \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq N : |a_n| > C.$$

Послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ називається обмеженою, якщо

$$\exists C > 0 \quad \forall n \in \mathbb{N} : |a_n| \leq C.$$

Властивості збіжних послідовностей

1) Збіжна послідовність обмежена.

2) Якщо $a_n \rightarrow a, n \rightarrow +\infty$, і $b > a$, то $\exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq N : a_n < b$.

3) Нехай $a_n \rightarrow a, n \rightarrow +\infty, b_n \rightarrow b, n \rightarrow \infty$, і $\forall n \geq 1 : a_n \leq b_n$.
Тоді $a \leq b$.

Теорема (про три послідовності). *Нехай*

$$1) a_n \rightarrow a, n \rightarrow \infty; \quad c_n \rightarrow a, n \rightarrow \infty,$$

$$2) \forall n \geq 1 : a_n \leq b_n \leq c_n.$$

Тоді $b_n \rightarrow a, n \rightarrow \infty$.

Теорема (про арифметичні дії). Нехай $a_n \rightarrow a, n \rightarrow \infty; b_n \rightarrow b, n \rightarrow \infty$.
Тоді $\forall c \in \mathbb{R} : ca_n \rightarrow ca, a_n + b_n \rightarrow a + b, a_n b_n \rightarrow ab, n \rightarrow \infty$.
Якщо додатково $b \neq 0$, то $\frac{a_n}{b_n} \rightarrow \frac{a}{b}, n \rightarrow \infty$.

Теорема (Теорема Штольца). Нехай послідовності $\{x_n : n \geq 1\}$ і $\{y_n : n \geq 1\}$ задовольняють умовам:

- 1) $\forall n \geq 1 : y_n < y_{n+1}$;
- 2) $y_n \rightarrow +\infty, n \rightarrow \infty$;
- 3) існує $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{x_n - x_{n-1}}{y_n - y_{n-1}} = a, a \in \mathbb{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$.

Тоді $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{x_n}{y_n} = a$.

Зауваження. Помітимо, що послідовності, які ми частіше за все використовуємо, можна записати в порядку швидкості зростання, при $n \rightarrow \infty$:

- 1) n^n ;
- 2) $n!$;
- 3) $a^n, a > 1$;
- 4) $n^\alpha, \alpha > 0$;
- 5) $\log_a n, a > 1$;
- 6) Обмежені послідовності.

Тоді границя частки двох таких послідовностей, де в знаменнику стоїть послідовність, що зростає швидше, дорівнює нулю.

Розглянемо основні методи обчислення границь послідовностей. При цьому ми будемо використовувати такі стандартні границі:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^\alpha} = 0, \quad \alpha > 0; \quad (4.1)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{n} = 1; \quad (4.2)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{a} = 1, \quad a > 0; \quad (4.3)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a^n = 0, \quad |a| < 1. \quad (4.4)$$

Приклад 1. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n + \lg n + 2^n}{n^2 + \lg n - 2^n}.$$

Згідно з зауваженням, спочатку знадемо доданок, який серед усіх доданків у чисельнику і знаменнику найшвидше зростає. Очевидно, що це доданок 2^n . Далі, почленно ділимо на цей доданок і використовуємо стандартні границі та теорему про арифметичні дії.

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n + \lg n + 2^n}{n^2 + \lg n - 2^n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\frac{n}{2^n} + \frac{\lg n}{2^n} + 1}{\frac{n^2}{2^n} + \frac{\lg n}{2^n} - 1} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{0 + 0 + 1}{0 + 0 - 1} = -1.$$

Приклад 2. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^3 + 2^n + \cos n}{3^{n+1} + \sin n^2}.$$

Як і в прикладі 4, знаходимо доданок, який серед усіх доданків у чисельнику та знаменнику найшвидше зростає. Очевидно, що це доданок 3^{n+1} . Почленно ділимо на цей доданок чисельник та знаменник дробу:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^3 + 2^n + \cos n}{3^{n+1} + \sin n^2} &= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\frac{n^3}{3^{n+1}} + \frac{2^n}{3^{n+1}} + \frac{\cos n}{3^{n+1}}}{1 + \frac{\sin n^2}{3^{n+1}}} = \\ &= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\frac{n^3}{3^{n+1}} + \frac{1}{3} \left(\frac{2}{3}\right)^n + \frac{\cos n}{3^{n+1}}}{1 + \frac{\sin n^2}{3^{n+1}}} = \frac{0 + 0 + 0}{1 + 0} = 0. \end{aligned}$$

Помітимо, що ми використовуємо стандартну границю $\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(\frac{2}{3}\right)^n = 0$ і той факт, що послідовності $\cos n$ і $\sin n^2$ обмежені. Метод розглянутий в прикладах 4 і 4 можна умовно назвати ділення на "старшого". Далі розглянемо метод множення на "спряжений вираз".

Приклад 3. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(\sqrt{n^2 + n + 1} - \sqrt{n^2 - 1} \right).$$

Домножимо та поділимо вираз на суму коренів (спряжений вираз):

$$\begin{aligned} &\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(\sqrt{n^2 + n + 1} - \sqrt{n^2 - 1} \right) = \\ &\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\left(\left(\sqrt{n^2 + n + 1} - \sqrt{n^2 - 1} \right) \right) \left(\left(\sqrt{n^2 + n + 1} + \sqrt{n^2 - 1} \right) \right)}{\sqrt{n^2 + n + 1} + \sqrt{n^2 - 1}} = \\ &= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{(n^2 + n + 1) - (n^2 - 1)}{\sqrt{n^2 + n + 1} + \sqrt{n^2 - 1}} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n + 2}{\sqrt{n^2 + n + 1} + \sqrt{n^2 - 1}}. \end{aligned}$$

Далі, як в попередніх прикладах, будемо ділити на "старшого тобто на n ":

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n+2}{\sqrt{n^2+n+1} + \sqrt{n^2-1}} =$$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1 + \frac{2}{n}}{\sqrt{1 + \frac{1}{n} + \frac{1}{n^2}} + \sqrt{1 - \frac{1}{n^2}}} = \frac{1+0}{\sqrt{1+0+0} + \sqrt{1-0}} = \frac{1}{2}.$$

Приклад 4. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n} \left(\sqrt[3]{(n+1)^2} - \sqrt[3]{n^2+1} \right).$$

Оскільки в дужках ми бачимо різницю кубічних коренів, то домножимо й поділимо вираз на вираз

$$\sqrt[3]{(n+1)^4} + \sqrt[3]{n^2+1} \sqrt[3]{n^2+1} + \sqrt[3]{(n^2+1)^2},$$

щоб отримати формулу різниці кубів

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n} \frac{(n+1)^2 - (n^2+1)}{\sqrt[3]{(n+1)^4} + \sqrt[3]{(n+1)^2} \sqrt[3]{n^2+1} + \sqrt[3]{(n^2+1)^2}}$$

$$= \lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n} \frac{2n}{\sqrt[3]{(n+1)^4} + \sqrt[3]{(n+1)^2} \sqrt[3]{n^2+1} + \sqrt[3]{(n^2+1)^2}}$$

$$= 2 \cdot \lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n} \frac{n^{4/3}}{\sqrt[3]{(n+1)^4} + \sqrt[3]{(n+1)^2(n^2+1)} + \sqrt[3]{(n^2+1)^2}}.$$

Далі поділимо почленно чисельник та знаменник на $n^{4/3}$

$$2 \cdot \lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n} \frac{n^{4/3}}{\sqrt[3]{(n+1)^4} + \sqrt[3]{(n+1)^2(n^2+1)} + \sqrt[3]{(n^2+1)^2}} =$$

$$= 2 \cdot \lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n} \frac{1}{\sqrt[3]{(1+\frac{1}{n})^4} + \sqrt[3]{(1+\frac{1}{n})^2(1+\frac{1}{n^2})} + \sqrt[3]{(1+\frac{1}{n^2})^2}} =$$

$$= 2 \frac{1}{\sqrt[3]{1+0} + \sqrt[3]{(1+0)(1+0)} + \sqrt[3]{(1+0)^2}} = \frac{2}{3}.$$

Часто при обчисленні границі використовується теорема про три послідовності.

Приклад 5. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n^3 + n + 1}.$$

Помітимо, що $\forall n \geq 1$:

$$\sqrt[n]{n^3} \leq \sqrt[n]{n^3 + n + 1} \leq \sqrt[n]{3n^3} = \sqrt[n]{n^3}.$$

Оскільки $\sqrt[n]{n^3} \rightarrow 1, n \rightarrow +\infty$ і $\sqrt[n]{3} \rightarrow 1, n \rightarrow +\infty$, то за теоремою про три послідовності $\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[3]{n^3 + n + 1} = 1$. Зауважимо, що для оцінки у більшу сторону, ми кожний доданок замінили на доданок, який найшвидше зростає, а для оцінки у меншу сторону залишили тільки цей доданок.

Приклад 6. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(\frac{1}{\sqrt{n^2 + 1}} + \frac{1}{\sqrt{n^2 + 2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n^2 + n}} \right).$$

Також будемо користуватися теоремою про три послідовності. Очевидно, що

$$\frac{1}{\sqrt{n^2 + 1}} + \frac{1}{\sqrt{n^2 + 2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n^2 + n}} \leq \frac{n}{\sqrt{n^2 + 1}}$$

і

$$\frac{1}{\sqrt{n^2 + 1}} + \frac{1}{\sqrt{n^2 + 2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n^2 + n}} \geq \frac{n}{\sqrt{n^2 + n}};$$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{\sqrt{n^2 + 1}} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{\sqrt{1 + \frac{1}{n^2}}} = 1;$$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{\sqrt{n^2 + n}} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{\sqrt{1 + \frac{1}{n}}} = 1.$$

Тоді за теоремою про три послідовності

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(\frac{1}{\sqrt{n^2 + 1}} + \frac{1}{\sqrt{n^2 + 2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n^2 + n}} \right) = 1.$$

Приклад 7. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[n]{\log_{n^2} 2}.$$

Помітимо, що $\log_{n^2} 2 = \frac{1}{\log_2 n^2}$ і виконується нерівність

$$\frac{1}{n^2} < \frac{1}{\log_2 n^2} < 1 \Rightarrow \frac{1}{\sqrt[n]{n^2}} < \frac{1}{\sqrt[n]{\log_2 n^2}} < 1.$$

Оскільки $\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[n]{n^2} = 1$, то за теоремою про три послідовності

$\lim_{n \rightarrow +\infty} \sqrt[n]{\log_{n^2} 2} = 1$. Розглянемо приклади на застосування теореми Штольця.

Приклад 8. Обчислити

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + \dots + n \cdot (n + 1)}{n^3}.$$

Зауважимо, що застосувати теорему про арифметичні дії безпосередньо не можна, бо кількість доданків у чисельнику є змінною. Застосуємо теорему Штольця. Оскільки для послідовностей $x_n = 1 \cdot 2 + \dots + n \cdot (n + 1)$ і $y_n = n^3$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{x_{n+1} - x_n}{y_{n+1} - y_n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{(n + 1) \cdot (n + 2)}{(n + 1)^3 - n^3} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^2 + 3n + 2}{3n^2 + 3n + 1} =$$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1 + \frac{3}{n} + \frac{2}{n^2}}{3 + \frac{3}{n} + \frac{1}{n^2}} = \frac{1}{3},$$

то і

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{x_n}{y_n} = \frac{1}{3}.$$

Приклад 9. Нехай $k \in \mathbb{N}$. Довести, що

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1^k + 2^k + \dots + n^k}{n^{k+1}} = \frac{1}{k + 1}.$$

Застосуємо теорему Штольця для послідовностей $x_n = 1^k + 2^k + \dots + n^k$ і $y_n = n^{k+1}$.

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{x_{n+1} - x_n}{y_{n+1} - y_n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{(n + 1)^k}{(n + 1)^{k+1} - n^{k+1}}.$$

Оскільки $(n+1)^k = \sum_{i=0}^k C_k^i n^i$ і $(n+1)^k = \sum_{i=0}^{k+1} C_{k+1}^i n^i$, то маємо, що

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{x_{n+1} - x_n}{y_{n+1} - y_n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sum_{i=0}^k C_k^i n^i}{\sum_{i=0}^{k+1} C_{k+1}^i n^i - n^{k+1}} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sum_{i=0}^k C_k^i n^i}{\sum_{i=0}^k C_{k+1}^i n^i}.$$

Далі поділимо чисельник та знаменник на "старшого тобто на n^k ":

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sum_{i=0}^k C_k^i n^i}{\sum_{i=0}^{k+1} C_{k+1}^i n^i} &= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sum_{i=0}^k C_k^i \frac{1}{n^{k-i}}}{\sum_{i=0}^{k+1} C_{k+1}^i \frac{1}{n^{k-i}}} = \\ \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\frac{1}{n^k} + C_k^1 \frac{1}{n^{k-1}} + \dots + C_k^k}{\frac{1}{n^k} + C_{k+1}^1 \frac{1}{n^{k-1}} + \dots + C_{k+1}^k} &= \frac{0 + 0 + \dots + C_k^k}{0 + 0 + \dots + C_{k+1}^k} = \\ &= \frac{C_k^k}{C_{k+1}^k} = \frac{1}{k+1}. \end{aligned}$$

Тоді за теоремою Штольца

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{x_n}{y_n} = \frac{1}{k+1}.$$

Приклад 10. За означенням границі послідовності довести рівності:

$$1) \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{2n+3}{4n+5} = \frac{1}{2};$$

$$2) \lim_{n \rightarrow +\infty} 0,999^n = 0;$$

$$3) \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{n!} = 0.$$

1) Розглянемо $\left| \frac{2n+3}{4n+5} - \frac{1}{2} \right| = \left| \frac{1}{2(4n+5)} \right| = \frac{1}{2(4n+5)}$. Нехай $\forall \varepsilon > 0$ фіксована. Тоді нерівність $\left| \frac{2n+3}{4n+5} - \frac{1}{2} \right| < \varepsilon$ виконується при тих $n \in \mathbb{N}$, при яких

$\frac{1}{2(4n+5)} < \varepsilon$. остання нерівність рівнозначна $1 < 2\varepsilon(4n+5) \Leftrightarrow 4n+5 > \frac{1}{2\varepsilon} \Leftrightarrow n > \frac{\frac{1}{2\varepsilon}-5}{4}$. За аксіомою Архімеда $\exists n_0 = \left[\frac{\frac{1}{2\varepsilon}-5}{4} \right] + 1 : \forall n \geq n_0$
 $n > \frac{\frac{1}{2\varepsilon}-5}{4}$. таким чином, $\forall \varepsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0$ виконується
 $\left| \frac{2n+3}{4n+5} - \frac{1}{2} \right| < \varepsilon$.

2) Розглянемо $\forall \varepsilon > 0$ і $|0,999^n - 0| < \varepsilon$

$$|0,999^n - 0| < \varepsilon \Leftrightarrow 0,999^n < \varepsilon \Leftrightarrow n > \log_{0,999} \varepsilon.$$

Остання нерівність буде виконуватись при $\forall n \geq n_0$, де $n_0 = [\log_{0,999} \varepsilon] + 1$.

3) Нехай $\forall \varepsilon > 0$ фіксоване. Маємо $\left| \frac{1}{n!} - 0 \right| = \frac{1}{n!} < \frac{1}{n}$. Тоді нерівність $\frac{1}{n!} < \varepsilon$ обов'язково виконується при тих $n \in \mathbb{N}$, при яких $\frac{1}{n} < \varepsilon$. Остання нерівність виконується при $\forall n \geq n_0$, де $n_0 = \left[\frac{1}{\varepsilon} \right] + 1$.

РОЗДІЛ 5

ГРАНИЦЯ МОНОТОННОЇ ПОСЛІДОВНОСТІ. ЧИСЛО e

Послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ називається

- 1) зростаючою, якщо $\forall n \geq 1 : a_n < a_{n+1}$;
- 2) неспадною, якщо $\forall n \geq 1 : a_n \leq a_{n+1}$;
- 3) спадною, якщо $\forall n \geq 1 : a_n > a_{n+1}$;
- 4) незростаючою, якщо $\forall n \geq 1 : a_n \geq a_{n+1}$;

У кожному з випадків 1) – 4) послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ називається монотонною.

Теорема. *Монотонна обмежена послідовність збіжна*

Приклад 1. За допомогою теореми про існування границі монотонної послідовності довести збіжність послідовності:

$$1) x_n = 1 + \frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{1}{n \cdot (n+1)}$$

$$2) x_n = \left(1 + \frac{1}{2}\right) \cdot \left(1 + \frac{1}{4}\right) \cdot \dots \cdot \left(1 + \frac{1}{2^n}\right)$$

1) Помітимо, що $x_n = 1 + \left(1 - \frac{1}{2}\right) + \left(\frac{1}{2} - \frac{1}{3}\right) + \dots + \left(\frac{1}{n} - \frac{1}{n+1}\right) = 2 - \frac{1}{n+1}$.

Тоді очевидно, що $0 \leq x_n < 2$, тобто послідовність $\{x_n : n \geq 1\}$ обмежена. Також, $x_n < x_{n+1}$, де $x_{n+1} = 1 + \frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{1}{n \cdot (n+1)} + \frac{1}{(n+1) \cdot (n+2)}$, що позначає, що послідовність $\{x_n : n \geq 1\}$ строго зростає. Таким чином, за теоремою Вейерштрасса $\exists \lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = x \in \mathbb{R}$.

2) Розглянемо

$$\begin{aligned} \ln x_n &= \ln \left(1 + \frac{1}{2}\right) \left(1 + \frac{1}{4}\right) \cdot \dots \cdot \left(1 + \frac{1}{2^n}\right) = \\ &= \ln \left(1 + \frac{1}{2}\right) + \ln \left(1 + \frac{1}{2^2}\right) + \dots + \ln \left(1 + \frac{1}{2^n}\right) < \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{2^n} = \\ &= \frac{\frac{1}{2} \left(1 - \frac{1}{2^n}\right)}{1 - \frac{1}{2}} = 1 - \frac{1}{2^n} < 1 \quad \forall n \geq 1. \end{aligned}$$

Маємо, що $\forall n \geq 1 : \ln x_n < 1 \Leftrightarrow 0 < x_n < e$, тобто послідовність $\{x_n : n \geq 1\}$ обмежена. Оскільки $x_{n+1} = \left(1 + \frac{1}{2}\right) \cdot \dots \cdot \left(1 + \frac{1}{2^n}\right) \left(1 + \frac{1}{2^{n+1}}\right) =$

$x_n \left(1 + \frac{1}{2^{n+1}}\right) < x_n, \forall n \geq 1$, то послідовність $\{x_n : n \geq 1\}$ строго зростає. Таким чином, за теоремою Вейерштрасса $\exists \lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = x \in \mathbb{R}$.

Зауважимо, що в останньому прикладі ми не знаходили границю послідовності, а тільки доводили, що вона існує.

РОЗДІЛ 6

ПІДПОСЛІДОВНОСТІ. ЧАСТКОВІ ГРАНИЦІ

Нехай $\{a_n : n \geq 1\} \subset \mathbb{R}$. Розглянемо послідовність $\{n(k) : k \geq 1\} \subset \mathbb{N}$, у якій $1 \leq n(1) < n(2) < \dots < n(k) < n(k+1) < \dots$. Оскільки $\forall k \geq 1 : n(k) \geq k$, то $n(k) \rightarrow +\infty, k \rightarrow \infty$.

Послідовність $\{a_{n(k)} : n \geq 1\}$ називається підпослідовністю вихідної послідовності $\{a_n : n \geq 1\}$.

Число $a \in \mathbb{R}$ або символ $a = +\infty$ чи $a = -\infty$ називається частковою границею послідовності $\{a_n : n \geq 1\}$, якщо a є границею деякої підпослідовності $\{a_{n(k)} : n \geq 1\}$.

Нехай A — множина часткових границь послідовності $\{a_n : n \geq 1\} \subset \mathbb{R}$. Нижньою границею послідовності $\{a_n : n \geq 1\}$ називається величина:

$$\liminf_{n \rightarrow \infty} a_n := \begin{cases} -\infty, & \{a_n : n \geq 1\} \text{ не обмежена знизу} \\ \inf A, & \{a_n : n \geq 1\} \text{ обмежена знизу і } A \neq \{+\infty\} \\ +\infty, & A = \{+\infty\} \end{cases}$$

Верхньою границею послідовності $\{a_n : n \geq 1\}$ називається величина:

$$\limsup_{n \rightarrow \infty} a_n := \begin{cases} +\infty, & \{a_n : n \geq 1\} \text{ не обмежена зверху} \\ \sup A, & \{a_n : n \geq 1\} \text{ обмежена зверху і } A \neq \{-\infty\} \\ -\infty, & A = \{-\infty\}. \end{cases}$$

Приклад 1. Знайти множину часткових границь, нижню та верхню границі послідовності $\{x_n : n \geq 1\}$:

$$1) x_n = (-1)^n \left(2 + \frac{3}{n}\right); \quad 2) x_n = 1 + n \cdot \sin \frac{\pi n}{2}.$$

1) Маємо $x_{2n} = 2 + \frac{3}{2n} \rightarrow 2, n \rightarrow +\infty$, $x_{2n-1} = -2 - \frac{3}{2n-1} \rightarrow -2, n \rightarrow +\infty, n \leq 1$. Таким чином, послідовність розбита на дві збіжні підпослідовності. Так як, $\{2n : n \geq 1\} \cap \{2n-1 : n \geq 1\} = \emptyset$ і $\{2n : n \geq 1\} \cup \{2n-1 : n \geq 1\} = \mathbb{N}$, то множина часткових границь послідовності $A = \{-2; 2\}$. Звідси випливає, що $\limsup_{n \rightarrow \infty} x_n = \sup A = \max A = 2$, $\liminf_{n \rightarrow \infty} x_n = \inf A = \min A = -2$.

2) Маємо $x_{2n} = 1 \rightarrow 1, n \rightarrow +\infty$,

$$x_{4n+1} = 1 + 4n + 1 \rightarrow 2 + 4n \rightarrow +\infty, n \rightarrow +\infty,$$

$$x_{4n-1} = -4n + 2 \rightarrow -\infty, n \rightarrow +\infty.$$

Таким чином, послідовність розбита на три збіжні підпослідовності. Так як $\{2n : n \geq 1\} \cap \{4n + 1 : n \geq 1\} \cap \{4n - 1 : n \geq 1\} = \emptyset$ і $\{2n : n \geq 1\} \cup \{4n + 1 : n \geq 1\} \cup \{4n - 1 : n \geq 1\} = \mathbb{N}$, то множина часткових границь послідовності $A = \{-\infty; 1; +\infty\}$. Звідси випливає, що $\overline{\lim}_{n \rightarrow \infty} x_n = +\infty$, $\underline{\lim}_{n \rightarrow \infty} x_n = -\infty$.

РОЗДІЛ 7

ФУНДАМЕНТАЛЬНІ ПОСЛІДОВНОСТІ. КРИТЕРІЙ КОШІ

Послідовність $\{a_n : n \geq 1\}$ називається *фундаментальною*, або *послідовністю Коші*, якщо

$$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq N \quad \forall m \geq N : |a_m - a_n| < \varepsilon.$$

Критерій Коші Послідовність дійсних чисел збіжна до дійсного числа тоді й лише тоді, коли вона фундаментальна.

Приклад 1. Довести збіжність послідовності:

$$\left\{ a_n = \frac{\sin \frac{1}{1}}{1} + \frac{\sin \frac{1}{2}}{2} + \dots + \frac{\sin \frac{1}{n}}{n} : n \geq 1 \right\}.$$

Оскільки при $n > m$

$$\begin{aligned} |a_n - a_m| &= \left| \frac{\sin \frac{1}{m+1}}{m+1} + \frac{\sin \frac{1}{m+2}}{m+2} + \dots + \frac{\sin \frac{1}{n}}{n} \right| \leq \\ &\leq \frac{\left| \sin \frac{1}{m+1} \right|}{m+1} + \frac{\left| \sin \frac{1}{m+2} \right|}{m+2} + \dots + \frac{\left| \sin \frac{1}{n} \right|}{n} \leq \\ &\leq \frac{1}{(m+1)^2} + \frac{1}{(m+2)^2} + \dots + \frac{1}{n^2} \leq \\ &\leq \frac{1}{m(m+1)} + \frac{1}{(m+1)(m+2)} + \dots + \frac{1}{(n-1)n} = \\ &= \frac{1}{m} - \frac{1}{m+1} + \frac{1}{m+1} - \frac{1}{m+2} + \dots + \frac{1}{n-1} - \frac{1}{n} = \\ &= \frac{1}{m} - \frac{1}{n} < \frac{1}{m} < \varepsilon, \quad \text{при } m > \frac{1}{\varepsilon}, \end{aligned}$$

то послідовність $\{a_n : n \geq 0\}$ фундаментальна і з критерію Коші випливає потрібна збіжність.

РОЗДІЛ 8

ОЗНАЧЕННЯ ГРАНИЦІ ФУНКЦІЇ В ТОЧЦІ. ОСНОВНІ ПРИЙОМИ ОБЧИСЛЕННЯ

Нехай $x_0 \in \mathbb{R}$, x_0 —гранична точка множини A і $f : A \rightarrow \mathbb{R}$. За Коші, число $p \in \mathbb{R}$ називається границею функції f у точці x_0 , якщо

$$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 \quad \forall x \in (A \cap (x_0 - \delta, x_0 + \delta)) \setminus \{x_0\} : |f(x) - p| < \varepsilon.$$

Значення $+\infty$ називається границею функції f у точці x_0 , якщо

$$\forall C \in \mathbb{R} \quad \exists \delta = \delta(C) > 0 \quad \forall x \in (A \cap (x_0 - \delta, x_0 + \delta)) \setminus \{x_0\} : f(x) > C.$$

Нехай $x_0 = +\infty$ —гранична точка множини A . Число $p \in \mathbb{R}$ називається границею функції f при $x \rightarrow +\infty$, якщо

$$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists C \in \mathbb{R} \quad \forall x \in A, x > C : |f(x) - p| < \varepsilon.$$

Значення $+\infty$ називається границею функції f при $x \rightarrow +\infty$, якщо

$$\forall D \in \mathbb{R} \quad \exists C \in \mathbb{R} \quad \forall x \in A, x > C : f(x) > D.$$

Аналогічно визначаються й інші подібні границі.

Означення, еквівалентне наведеним вище, можна дати в термінах послідовностей (означення Гейне). Нехай $\mathbb{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$ є x_0 —гранична точка множини $A \subset \mathbb{R}$, $f : A \rightarrow \mathbb{R}$. Значення $p \in \mathbb{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$ називається границею функції f при $x \rightarrow x_0$, якщо для будь-якої послідовності $\{x_n : n \geq 1\} \subset A$, яка задовольняє умови

1) $\forall n \geq 1 : x_n \neq x_0$; 2) $x_n \rightarrow x_0, n \rightarrow \infty$,

виконується співвідношення

$$f(x_n) \rightarrow p, n \rightarrow \infty.$$

Позначення: $p = \lim_{x \rightarrow x_0} f(x)$; $f(x) \rightarrow p, x \rightarrow x_0$.

Нехай $A \subset \mathbb{R}$, $x_0 \in \mathbb{R}$ такі, що $\forall \gamma : (x_0 - \gamma, x_0) \cap A \neq \emptyset$. Число $p \in \mathbb{R}$ називається *границею зліва* функції f у точці x_0 , якщо

$$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists \delta > 0 \quad \forall x \in (x_0 - \delta, x_0) \cap A : |f(x) - p| < \varepsilon.$$

Позначення: $p = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$; $f(x) \rightarrow p, x \rightarrow x_0^-$.

Нехай $A \subset \mathbb{R}$, $x_0 \in \mathbb{R}$ такі, що $\forall \gamma : (x_0, x_0 + \gamma) \cap A \neq \emptyset$. Число $p \in \mathbb{R}$ називається *границею справа* функції f у точці x_0 , якщо

$$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists \delta > 0 \quad \forall x \in (x_0, x_0 + \delta) \cap A : |f(x) - p| < \varepsilon.$$

Позначення: $p = \lim_{x \rightarrow x_0+} f(x)$; $f(x) \rightarrow p, x \rightarrow x_0+$.

Мають місце такі визначні границі:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1;$$

$$\lim_{+\infty} (1+x)^{\frac{1}{x}} = \lim_{x \rightarrow 0} (1+\frac{1}{x})^x = \lim_{x \rightarrow -\infty} (1+\frac{1}{x})^x = e;$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(1+x)}{x} = 1;$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+x)^\alpha - 1}{x} = \alpha, \alpha \in \mathbb{R};$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\alpha^x - 1}{x} = \ln \alpha, \alpha > 0.$$

Розглянемо основні методи обчислення границь функції. Спочатку розглянемо випадок, коли $x \rightarrow +\infty$. В цьому випадку можна застосовувати методи, які ми застосовували для обчислення границі послідовності, а саме, ділення на "старшого" і домноження на спряжений вираз.

Приклад 1. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt{x + \sqrt{x + \sqrt{x}}}}{\sqrt{x + 1}}.$$

Поділимо чисельник та знаменник на \sqrt{x} . Тоді :

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt{x + \sqrt{x + \sqrt{x}}}}{\sqrt{x + 1}} &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt{1 + \frac{\sqrt{x + \sqrt{x}}}{x}}}{\sqrt{1 + \frac{1}{x}}} = \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt{1 + \sqrt{\frac{1}{x} + \frac{1}{x^{3/2}}}}}{\sqrt{1 + \frac{1}{x}}} = \frac{1 + 0 + 0}{1 + 0} = 1. \end{aligned}$$

Приклад 2. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \left(\sqrt{x + \sqrt{x + \sqrt{x}}} - \sqrt{x} \right).$$

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow +\infty} \left(\sqrt{x + \sqrt{x + \sqrt{x}}} - \sqrt{x} \right) &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x + \sqrt{x + \sqrt{x}} - x}{\sqrt{x + \sqrt{x + \sqrt{x}}} + \sqrt{x}} = \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt{x + \sqrt{x}}}{\sqrt{x + \sqrt{x + \sqrt{x}}} + \sqrt{x}} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt{1 + \frac{1}{\sqrt{x}}}}{\sqrt{1 + \frac{\sqrt{x + \sqrt{x}}}{x}} + 1} = \frac{1}{2}. \end{aligned}$$

Далі розглянемо випадки, коли $x \rightarrow x_0 \in \mathbb{R}$.

Приклад 3. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 4} \frac{\sqrt{1 + 2x} - 3}{\sqrt{x} - 2}.$$

Оскільки знаменник дробу збігається до нуля, то теорема про арифметичні дії безпосередньо не може бути застосована. Домножимо і поділимо дріб на вирази, спряжені до чисельника та знаменника

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 4} \frac{(\sqrt{1 + 2x} - 3)(\sqrt{x} + 2)(\sqrt{1 + 2x} + 3)}{(\sqrt{x} - 2)(\sqrt{x} + 2)(\sqrt{1 + 2x} + 3)} &= \lim_{x \rightarrow 4} \frac{(2x - 8)(\sqrt{x} + 2)}{(\sqrt{1 + 2x} + 3)(x - 4)} = \\ &= \lim_{x \rightarrow 4} \frac{2(\sqrt{x} + 2)}{\sqrt{1 + 2x} + 3} = \frac{2(\sqrt{4} + 2)}{\sqrt{9} + 3} = \frac{4}{3}. \end{aligned}$$

Приклад 4. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 1} \frac{x^3 - 3x + 2}{x^4 - 4x + 3}.$$

Так як чисельник та знаменник дробу збігаються до нуля, то маємо невизначенність $\frac{0}{0}$. Розкладемо чисельник та знаменник дробу на множники:

$$\lim_{x \rightarrow 1} \frac{x^3 - 3x + 2}{x^4 - 4x + 3} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{(x - 1)(x^2 + x - 2)}{(x - 1)(x^3 + x^2 + x - 3)} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x^2 + x - 2}{x^3 + x^2 + x - 3}.$$

Бачимо, що невизначенність $\frac{0}{0}$ залишилась. Тоді продовжуємо розкладати на множники:

$$\lim_{x \rightarrow 1} \frac{x^2 + x - 2}{x^3 + x^2 + x - 3} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{(x - 1)(x + 2)}{(x - 1)(x^2 + 2x + 3)} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x + 2}{x^2 + 2x + 3} =$$

$$= \frac{1 + 2}{1 + 2 + 3} = \frac{1}{2}.$$

В наступних прикладах розглянемо використання визначених границь для обчислення границі функції.

Приклад 5. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin 5x - \sin 3x}{\sin x}.$$

Поділимо чисельник та знаменник дробу на x :

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{\sin 5x}{x} - \frac{\sin 3x}{x}}{\frac{\sin x}{x}} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{5 \frac{\sin 5x}{5x} - 3 \frac{\sin 3x}{3x}}{\frac{\sin x}{x}} = \frac{5 \cdot 1 - 3 \cdot 1}{1} = 2.$$

Зауважимо, що у початковій умові ми маємо невизначенність $\frac{0}{0}$ і тому використовуємо визначну границю $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1$.

Приклад 6. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sqrt{1 + x \sin x} - 1}{e^{x^2} - 1}.$$

Помітимо, що знову початкова умова має невизначенність $\frac{0}{0}$. Тому, спочатку домножимо на спряжений вираз:

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{(\sqrt{1 + x \sin x} - 1)(\sqrt{1 + x \sin x} + 1)}{(e^{x^2} - 1)(\sqrt{1 + x \sin x} + 1)} &= \\ \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x \sin x}{e^{x^2} - 1} \cdot \lim_{x \rightarrow 0} \frac{1}{\sqrt{1 + x \sin x} + 1} &= \\ = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x \sin x}{e^{x^2} - 1} \cdot \frac{1}{\sqrt{1 + 0} + 1} &= \frac{1}{2} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x \sin x}{e^{x^2} - 1}. \end{aligned}$$

Далі, поділимо чисельник та знаменник дробу на x^2 :

$$\frac{1}{2} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x \sin x}{e^{x^2} - 1} = \frac{1}{2} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{\sin x}{x}}{\frac{e^{x^2} - 1}{x^2}} = \frac{1}{2}.$$

Зауважимо, що ми використовували визначні границі $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1$ і $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - 1}{x} = 1$.

Приклад 7. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(x^2 + e^x)}{\ln(x^4 + e^{2x})}.$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(x^2 + e^x)}{\ln(x^4 + e^{2x})} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln e^x \left(1 + \frac{x^2}{e^x}\right)}{\ln e^{2x} \left(1 + \frac{x^4}{e^{2x}}\right)} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x + \ln\left(1 + \frac{x^2}{e^x}\right)}{2x + \ln\left(1 + \frac{x^4}{e^{2x}}\right)}.$$

Оскільки $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^2}{e^x} = 0$ і $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^4}{e^{2x}} = 0$, то можна скористатись визначеною границею $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(1+x)}{x} = 1$:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x + \ln\left(1 + \frac{x^2}{e^x}\right)}{2x + \ln\left(1 + \frac{x^4}{e^{2x}}\right)} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x + \frac{x^2}{e^x} \cdot \frac{\ln\left(1 + \frac{x^2}{e^x}\right)}{\frac{x^2}{e^x}}}{2x + \frac{x^4}{e^{2x}} \cdot \frac{\ln\left(1 + \frac{x^4}{e^{2x}}\right)}{\frac{x^4}{e^{2x}}}} =$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1 + \frac{x^2}{e^x} \cdot \frac{\ln\left(1 + \frac{x^2}{e^x}\right)}{\frac{x^2}{e^x}}}{2 + \frac{x^3}{e^{2x}} \cdot \frac{\ln\left(1 + \frac{x^4}{e^{2x}}\right)}{\frac{x^4}{e^{2x}}}} = \frac{1 + 0 \cdot 1}{2 + 0 \cdot 1} = \frac{1}{2}.$$

Приклад 8. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 0} (1 - x) \operatorname{tg} \frac{\pi x}{2}.$$

Зауважимо, що в умові задачі ми маємо невизначенність $0 \cdot \infty$. Зробимо заміну $1 - x = t$. Тоді $t \rightarrow 0$:

$$\lim_{x \rightarrow 0} (1 - x) \operatorname{tg} \frac{\pi x}{2} = \lim_{t \rightarrow 0} t \operatorname{tg} \frac{\pi(1-t)}{2} = \lim_{t \rightarrow 0} t \operatorname{tg} \left(\frac{\pi}{2} - \frac{\pi t}{2} \right) = \lim_{t \rightarrow 0} t \operatorname{ctg} \frac{\pi t}{2} =$$

$$\lim_{t \rightarrow 0} \frac{t \cdot \cos \frac{\pi t}{2}}{\sin \frac{\pi t}{2}} = \lim_{t \rightarrow 0} \frac{\frac{\pi t}{2} \cdot \cos \frac{\pi t}{2}}{\frac{\pi t}{2} \sin \frac{\pi t}{2}}.$$

Так як $\lim_{t \rightarrow 0} \frac{\frac{\pi}{2}t}{\sin \frac{\pi t}{2}} = 1$, то ми маємо, що

$$\lim_{t \rightarrow 0} \frac{\frac{\pi}{2}t \cdot \cos \frac{\pi t}{2}}{\frac{\pi}{2} \sin \frac{\pi t}{2}} = \lim_{t \rightarrow 0} \frac{\cos \frac{\pi t}{2}}{\frac{\pi}{2}} = \frac{2}{\pi}.$$

Приклад 9. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sqrt[3]{8 + 3x - x^2} - 2}{x + x^2}.$$

Оскільки в умові задачі ми бачимо невизначенність $\frac{0}{0}$, то спочатку перетворимо дріб:

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sqrt[3]{8 + 3x - x^2} - 2}{x + x^2} &= \lim_{x \rightarrow 0} \frac{2 \left(\sqrt[3]{1 + \frac{3x}{8} - x^2} - 1 \right)}{x(1+x)} = \\ &= 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\left(1 + \frac{3x}{8} - x^2\right)^{1/3} - 1}{x(1+x)}. \end{aligned}$$

Зауважимо, що $\lim_{x \rightarrow 0} \left(\frac{3x}{8} - x^2\right) = 0$ і будемо використовувати визначну границю $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+x)^\alpha - 1}{x} = \alpha$:

$$\begin{aligned} 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\left(1 + \frac{3x}{8} - x^2\right)^{1/3} - 1}{x(1+x)} &= 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\left(\left(1 + \left(\frac{3x}{8} - x^2\right)\right)^{1/3} - 1\right) \left(\frac{3x}{8} - x^2\right)}{x(1+x) \left(\frac{3x}{8} - x^2\right)} = \\ &= 2 \cdot \frac{1}{3} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{3x}{8} - x^2}{x(1+x)} = \frac{2}{3} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{3}{8} - x}{1+x} = \frac{2}{3} \cdot \frac{\frac{3}{8} - 0}{1+0} = \frac{1}{4}. \end{aligned}$$

Приклад 10. Обчислити

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \left(\frac{2x + 5}{2x + 3} \right)^{3x-1}.$$

$$\begin{aligned}\lim_{x \rightarrow \infty} \left(\frac{2x+5}{2x+3} \right)^{3x-1} &= \lim_{x \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{2}{2x+3} \right)^{3x-1} = \\ &= \lim_{x \rightarrow \infty} \left(\left(1 + \frac{2}{2x+3} \right)^{\frac{2x+3}{2}} \right)^{\frac{2(3x-1)}{2x+3}} = \\ &= \lim_{x \rightarrow \infty} \exp \left(\frac{2(3x-1)}{2x+3} \cdot \frac{2x+3}{2} \ln \left(1 + \frac{2}{2x+3} \right) \right) = e^3.\end{aligned}$$

РОЗДІЛ 9 НЕПЕРЕРВНІ ФУНКЦІЇ

Нехай $A \subset \mathbb{R}$, x_0 — гранична точка множини A , причому $x_0 \in A$. Нехай $f: A \rightarrow \mathbb{R}$. Функція f називається *неперервною* у точці x_0 , якщо

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0).$$

Функція f неперервна на множині A , якщо вона неперервна у кожній точці множини A . Позначення: $f \in C(A)$.

Функція f називається *неперервною зліва* у точці x_0 , якщо

$$\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = f(x_0).$$

Функція f називається *неперервною справа* у точці x_0 , якщо

$$\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = f(x_0).$$

Приклад 1. Дослідити неперервність функції

$$f(x) = \frac{(x^2 - 3) \cdot 2^x + \arctg x \cdot \cos x}{(x^2 + 3) \sin^3 x}.$$

Функції $x \mapsto x^2 - 3$, $x \mapsto 2^x$, $x \mapsto \arctg x$, $x \mapsto \cos x$, $x \mapsto x^2 + 3$, $x \mapsto \sin x$ неперервні на \mathbb{R} . За теоремою про арифметичні дії функції $x \mapsto (x^2 - 3) \cdot 2^x + \arctg x \cdot \cos x$ і $x \mapsto (x^2 + 3) \sin^3 x$ також неперервні на \mathbb{R} . Тому функція f неперервна в усіх точках \mathbb{R} за винятком тих, у яких знаменник дорівнює нулю. Отже, $f \in C(\mathbb{R} \setminus \{n\pi | n \in \mathbb{Z}\})$.

Приклад 2. Дослідити неперервність функції

$$f(x) = \begin{cases} \frac{x^2-1}{x-1}, & x \neq 1, \\ 5, & x = 1. \end{cases}$$

При $x \neq 1$ функцію можна переписати у вигляді $f(x) = x + 1$. Тому $f \in C(\mathbb{R} \setminus \{1\})$. Крім того, $\lim_{x \rightarrow 1^-} f(x) = \lim_{x \rightarrow 1^+} f(x) = 2 \neq f(1)$. Таким чином, $x = 1$ є точкою усунютого розриву.

Приклад 3. Дослідити неперервність функції

$$f(x) = \begin{cases} e^{\frac{1}{x}}, & x \neq 0, \\ 0, & x = 0. \end{cases}$$

На $\mathbb{R} \setminus \{0\}$ функція є неперервною за теоремою про неперервність суперпозиції неперервних функцій.

$$\lim_{x \rightarrow 0^-} f(x) = \lim_{x \rightarrow 0^-} e^{\frac{1}{x}} = 0, \quad \lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow 0^+} e^{\frac{1}{x}} = +\infty.$$

Оскільки $\lim_{x \rightarrow 0^-} f(x) = 0 = f(x)$, то функція неперервна зліва в точці $x = 0$. Точка $x = 0$ є точкою розриву другого роду.

Приклад 4. Дослідити неперервність функції

$$f(x) = \begin{cases} x, & |x| \leq 1, \\ 1, & |x| > 1. \end{cases}$$

На $\mathbb{R} \setminus \{\pm 1\}$ функція є неперервною. Крім того, $\lim_{x \rightarrow 1^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow 1^-} f(x) = 1 = f(1) \Rightarrow$ в точці $x = 1$ функція також є неперервною.

Розглянемо $\lim_{x \rightarrow -1^+} f(x) = -1$ і $\lim_{x \rightarrow -1^-} f(x) = 1$. Таким чином, $x = -1$ є точкою розриву першого роду.

Приклад 5. Функцію довизначити в точці 0 так, щоб одержати неперервну у цій точці функцію: $f(x) = \frac{\sqrt[5]{1+2x}-1}{\sin x}$.

Розглянемо

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sqrt[5]{1+2x}-1}{\sin x} &= \lim_{x \rightarrow 0} \frac{(\sqrt[5]{1+2x}-1) 2x}{2x \cdot \sin x} = \\ &= 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+2x)^{1/5}-1}{2x} \cdot \frac{x}{\sin x} = 2 \cdot \frac{1}{5} \cdot 1 = \frac{2}{5}. \end{aligned}$$

Покладемо $\tilde{f}(x) = \begin{cases} \frac{\sqrt[5]{1+2x}-1}{\sin x}, & x \neq 0, \\ \frac{2}{5}, & x = 0. \end{cases}$

Тоді за означенням неперервності функції, функція $\tilde{f}(x)$ є неперервною на \mathbb{R} .

РОЗДІЛ 10 ПОХІДНА

Нехай $A \subset \mathbf{R}$ і точка $x_0 \in A$ такі, що для деякого $\delta > 0$: $(x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A$. Розглянемо функцію $f : A \rightarrow \mathbf{R}$.

Похідною функції f у точці x_0 називається скінченна границя

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0},$$

якщо така границя існує.

Позначається похідна одним із символів

$$\frac{df(x_0)}{dx}, \quad f'(x_0), \quad \dot{f}(x_0).$$

Таким чином, $f'(x_0) := \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$.

Якщо для кожного $x \in A$ існує $f'(x)$, то функція $A \ni x \mapsto f'(x)$ називається *похідною функції f на множині A* . Операція обчислення похідної називається *диференціюванням*.

Нехай для деякого $\delta > 0$: $(x_0 - \delta, x_0) \subset A$, $f : A \rightarrow \mathbf{R}$. Скінченна границя

$$\lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0},$$

якщо вона існує, називається *похідною зліва* функції f у точці x_0 і позначається символом

$$f'_-(x_0) := \lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}.$$

Нехай для деякого $\delta > 0$: $(x_0, x_0 + \delta) \subset A$, $f : A \rightarrow \mathbf{R}$. Скінченна границя

$$\lim_{x \rightarrow x_0^+} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0},$$

якщо вона існує, називається *похідною справа* функції f у точці x_0 і позначається символом

$$f'_+(x_0) := \lim_{x \rightarrow x_0^+} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}.$$

Правила обчислення похідних

1) **Теорема про арифметичні дії.** Нехай функції $f : A \rightarrow \mathbf{R}$ і $g : A \rightarrow \mathbf{R}$ мають похідну в точці $x_0 \in A$. Тоді:

а) $\forall c \in \mathbf{R}$ функція cf має похідну в точці x_0 і

$$(cf)'(x_0) = cf'(x_0);$$

б) функція $f + g$ має похідну в точці x_0 і

$$(f + g)'(x_0) = f'(x_0) + g'(x_0);$$

в) функція $f \cdot g$ має похідну в точці x_0 і

$$(f \cdot g)'(x_0) = f'(x_0)g(x_0) + f(x_0)g'(x_0);$$

г) при додатковому припущенні $g(x_0) \neq 0$ функція $\frac{f}{g}$ має похідну в точці x_0 і

$$\left(\frac{f}{g}\right)'(x_0) = \frac{f'(x_0)g(x_0) - f(x_0)g'(x_0)}{g^2(x_0)}.$$

2) **Диференціювання складної функції (ланцюгове правило).** Нехай функція $f : A \rightarrow \mathbf{R}$, $f(A) \subset B$, $g : B \rightarrow \mathbf{R}$. Припустимо, що функція f має похідну в точці $x_0 \in A$, функція g має похідну в точці $y_0 = f(x_0)$. Тоді складна функція $h = g(f) : A \rightarrow \mathbf{R}$ має похідну в точці x_0 і

$$h'(x_0) = (g(f))'(x_0) = g'(y_0) \cdot f'(x_0) = g'(f(x_0)) \cdot f'(x_0).$$

3) **Диференціювання оберненої функції.** Нехай функція $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$, $-\infty \leq a < b \leq +\infty$, задовольняє умови

а) $f \in C((a, b))$;

б) f строго монотонна на (a, b) ;

в) у точці $x_0 \in (a, b)$ функція f має похідну $f'(x_0) \neq 0$.

Тоді на $(c, d) = f((a, b))$ існує обернена функція $g = f^{-1} : (c, d) \rightarrow (a, b)$, яка має похідну в точці $y_0 = f(x_0)$ і

$$g'(y_0) = \frac{1}{f'(x_0)} = \frac{1}{f'(g(y_0))}.$$

4) **Диференціювання функції, заданої параметрично.** Нехай функції $\varphi : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$, $\psi : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$ мають неперервну похідну на (a, b) . Якщо в точці $t_0 \in (a, b)$ похідна $\varphi'(t_0) \neq 0$, то система рівнянь

$$\begin{cases} x = \varphi(t) \\ y = \psi(t), \end{cases} \quad t \in (a, b),$$

у деякому околі точки t_0 визначає функцію $y = y(x)$, яка у точці $x_0 = \varphi(t_0)$ має похідну

$$y'(x_0) = \frac{\psi'(t_0)}{\varphi'(t_0)}.$$

5) Таблиця похідних

- а) $f(x) = c, x \in \mathbf{R}. f'(x) = c' = 0, x \in \mathbf{R}.$
 б) $\forall \alpha \in \mathbf{R} : (x^\alpha)' = \alpha x^{\alpha-1}, x > 0;$
 $\forall n \in \mathbf{N} : (x^n)' = nx^{n-1}, x \in \mathbf{R}.$
 в) $\forall a > 0 : (a^x)' = a^x \ln a, x \in \mathbf{R};$
 $(e^x)' = e^x, x \in \mathbf{R}.$
 г) $(\sin x)' = \cos x, (\cos x)' = -\sin x, x \in \mathbf{R}.$
 д) $(\operatorname{tg} x)' = \frac{1}{\cos^2 x}, x \neq \frac{\pi}{2} + n\pi, n \in \mathbf{Z};$
 $(\operatorname{ctg} x)' = -\frac{1}{\sin^2 x}, x \neq n\pi, n \in \mathbf{Z}.$
 е) $\forall a > 0, a \neq 1 : (\log_a x)' = \frac{1}{x \ln a}, x > 0;$
 $(\ln x)' = \frac{1}{x}, x > 0.$
 ж) $(\arcsin x)' = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}, x \in (-1, 1);$
 $(\arccos x)' = -\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}, x \in (-1, 1);$
 $(\operatorname{arctg} x)' = \frac{1}{1+x^2}, x \in \mathbf{R};$
 $(\operatorname{arcctg} x)' = -\frac{1}{1+x^2}, x \in \mathbf{R}.$

Нехай $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}, x_0 \in (a, b)$. Пряма, що проходить через точку $P_0 = (x_0, f(x_0))$ і точку $P(x) = (x, f(x)), x \in (a, b) \setminus \{x_0\}$, називається *січною*. Положення січної однозначно визначається точкою P_0 і кутом її нахилу $\alpha(x) \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$, додатний напрямком відліку якого вибирається від додатного напрямку осі абсцис проти руху годинникової стрілки.

Тангенс цього кута дорівнює

$$\operatorname{tg} \alpha(x) = \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \quad \left(\alpha(x) \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)\right).$$

Якщо x наближати до x_0 , то для неперервної функції f точка $P(x)$ буде наближатися до точки P_0 по графіку. При цьому може статися, що січна наближається до деякого граничного положення, точніше $\alpha(x) \rightarrow \alpha_0, x \rightarrow x_0$. У такому випадку пряма, що проходить через точку P_0 і утворює кут

α_0 з додатним напрямком осі абсцис, називається *дотичною* до графіка функції f у точці P_0 . Дотична у точці P_0 може не існувати. Дотична до графіка функції f з кутом нахилу $\alpha_0 \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$ існує тоді й лише тоді, коли існує $f'(x_0)$, при цьому

$$\operatorname{tg} \alpha_0 = f'(x_0).$$

Графік функції f має у точці P_0 *вертикальну дотичну* ($\alpha_0 = \frac{\pi}{2}$, $\alpha_0 = -\frac{\pi}{2}$) тоді й лише тоді, коли

$$\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \rightarrow +\infty \quad (-\infty), \quad x \rightarrow x_0.$$

У цьому випадку іноді говорять про *нескінченну похідну* функції і записують

$$f'(x_0) = +\infty \quad (-\infty).$$

Приклад 1. Виходячи з означення, знайти похідну функції $f(x) = \sqrt[5]{x}$ у точці $x_0 = 1$.

┌ Користуючись визначною границею, знаходимо

$$f'(1) = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{f(x) - f(1)}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{\sqrt[5]{x} - 1}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{(1 + (x - 1))^{\frac{1}{5}} - 1}{x - 1} = \frac{1}{5}.$$

Приклад 2. Довести, що функція $f(x) = |\sin x|$, $x \in \mathbf{R}$, не має похідної у точці $x_0 = 0$.

┌ Оскільки

$$\lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{\sin x}{x} = 1,$$

$$\lim_{x \rightarrow 0^-} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow 0^-} \frac{-\sin x}{x} = -1,$$

то границя $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0}$ не існує. ┘

Приклад 3. Знайти похідну функції $y = \arcsin \frac{1}{x}$, $|x| > 1$.

┌ За правилом диференціювання складної функції

$$y' = \arcsin' \frac{1}{x} \cdot \left(\frac{1}{x}\right)' = \frac{1}{\sqrt{1 - \left(\frac{1}{x}\right)^2}} \cdot \frac{-1}{x^2} = -\frac{1}{|x|\sqrt{x^2 - 1}}, \quad |x| > 1.$$

Приклад 4. Знайти похідну функції $f(x) = x^x$, $x > 0$.

[Функцію f можна записати у вигляді $f(x) = e^{x \ln x}$, $x > 0$. За правилом диференціювання складної функції]

$$f'(x) = e^{x \ln x} \cdot (x \ln x)' = x^x (\ln x + 1), \quad x > 0.$$

Приклад 5. Отримати формулу для суми

$$P_n(x) = 1 + 2x + 3x^2 + \dots + nx^{n-1}, \quad x \in \mathbf{R}, \quad n \in \mathbf{N}.$$

[При $x = 1$ за формулою для суми арифметичної прогресії]

$$P_n(1) = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}, \quad n \in \mathbf{N}.$$

При $x \neq 1$ розглянемо функцію

$$f_n(x) = x + x^2 + \dots + x^n = \frac{x^{n+1} - x}{x - 1}, \quad n \in \mathbf{N}.$$

Зауважимо тепер, що

$$\begin{aligned} P_n(x) = f'_n(x) &= \frac{((n+1)x^n - 1)(x-1) - (x^{n+1} - x)}{(x-1)^2} = \\ &= \frac{nx^{n+1} - (n+1)x^n + 1}{(x-1)^2}, \quad x \neq 1, \quad n \in \mathbf{N}. \end{aligned}$$

Приклад 6. Знайти похідну функції, заданої параметрично рівняннями $x = a \cos t$, $y = a \sin t$, $t \in (0, \pi)$.

[За формулою $y'_x = \frac{y'_t}{x'_t}$ отримуємо $y'_x = -\operatorname{ctg} t$, $t \in (0, \pi)$.]

Приклад 7. Знайти y'_x , якщо $r = a\varphi$ (спіраль Архімеда) в полярних координатах.

[Використовуючи зв'язок між полярними координатами і прямокутними декартовими, маємо

$$x = r \cos \varphi = a\varphi \cos \varphi, \quad y = r \sin \varphi = a\varphi \sin \varphi.$$

За формулою $y'_x = \frac{y'_\varphi}{x'_\varphi}$ знаходимо

$$y'_x = \frac{\sin \varphi + \varphi \cos \varphi}{\cos \varphi - \varphi \sin \varphi}.$$

Приклад 8. Показати, що рівняння $y^3 + 3y = x$ визначає єдину функцію $y = y(x)$, $x \in \mathbf{R}$, і знайти її похідну.

[Функція $x(y) = y^3 + 3y$, $y \in \mathbf{R}$, строго зростає на \mathbf{R} і має похідну $x'(y) = 3(y^2 + 1) > 0$, $y \in \mathbf{R}$. Тому існує обернена функція і за теоремою про похідну оберненої функції $y'(x) = \frac{1}{3(y^2 + 1)}$.]

Приклад 9. Знайти похідну $y'(x)$ функції $y(x)$, заданої неявно рівнянням $\operatorname{arctg} \frac{y}{x} = \ln \sqrt{x^2 + y^2}$.

[Нехай $y(x)$, $x \in (a, b)$, – такий розв'язок рівняння, що має похідну. Тоді рівняння можна розглядати як тотожність

$$\operatorname{arctg} \frac{y(x)}{x} = \ln \sqrt{x^2 + (y(x))^2}, \quad x \neq 0.$$

Продиференціюємо цю тотожність

$$\frac{1}{1 + \frac{y^2}{x^2}} \frac{y'x - y}{x^2} = \frac{1}{\sqrt{x^2 + y^2}} \frac{x + yy'}{\sqrt{x^2 + y^2}}.$$

Звідси

$$y' = \frac{x + y}{x - y}, \quad x \neq y, \quad x \neq 0.$$

Приклад 10. Знайти дотичну до функції $f(x) = 3x^3 - x + 1$ в точці $x = 2$.

[Знаходимо похідну $f'(x) = 9x^2 - 1$. Зокрема, $f'(2) = 35$, $f(2) = 23$. Тому дотична має рівняння $y = 35(x - 2) + 23$, тобто $y = 35x - 47$.]

Приклад 11. Знайти абсциси точок графіка функції $f(x) = x^3$, дотичні в яких нахилені до осі абсцис під кутом 45° .

[Тангенс кута нахилу рівний $\operatorname{tg} \pi/4 = 1$, тому похідна заданої функції в шуканих точках також рівна 1. Оскільки $f'(x) = 3x^2$, маємо рівняння $3x^2 = 1$. Звідси $x = \pm \frac{1}{\sqrt{3}}$.]

Приклад 12. Знайти кут, під яким перетинаються графіки функцій $f(x) = x^2 - 1$ і $g(x) = 2 - 3x^2$, тобто кут між дотичними до цих графіків в точці перетину.

[Прирівняємо ці функції, щоб знайти точки перетину: $f(x) = g(x) \Leftrightarrow x^2 - 1 = 2 - 3x^2$, звідки $x = \pm 1$. Похідні, що рівні тангенсам кутів нахилу $f'(x) = 2x = \operatorname{tg} \phi$, $g'(x) = -6x = \operatorname{tg} \psi$. Кут між графіками рівний $\alpha = \phi - \psi$, його тангенс з використанням тригонометричних формул $\operatorname{tg}(\phi - \psi) = \frac{\operatorname{tg} \phi - \operatorname{tg} \psi}{1 + \operatorname{tg} \phi \cdot \operatorname{tg} \psi} = \frac{8x}{1 - 12x^2}$. В точці 1 маємо $\operatorname{tg}(\alpha) = -\frac{8}{11}$, $\alpha = -\operatorname{arctg} \frac{8}{11}$, в точці -1 відповідно $\alpha = -\operatorname{arctg} \frac{8}{11}$.]

РОЗДІЛ 11

ЗАСТОСУВАННЯ ПОХІДНОЇ

Нехай $A \subset \mathbf{R}$, для деякого $\delta > 0$: $(x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A$.

Функція $f : A \rightarrow \mathbf{R}$ називається *диференційовною* в точці x_0 , якщо для деякого дійсного числа L

$$f(x) = f(x_0) + L \cdot (x - x_0) + o(x - x_0), \quad x \rightarrow x_0,$$

при цьому лінійна функція

$$y = L \cdot (x - x_0), \quad x \in \mathbf{R},$$

називається *диференціалом* функції f у точці x_0 .

Позначення: $x - x_0 =: dx$, $L \cdot (x - x_0) = Ldx =: df(x_0)$.

Диференціал функції f у точці x_0 є головна частина (лінійна відносно $x - x_0$) приросту функції $f(x) - f(x_0)$ відносно шкали порівняння $\{(x - x_0)^\alpha : \alpha > 0\}$, $x \rightarrow x_0$.

Функція f диференційовна в точці x_0 тоді й тільки тоді, коли в точці x_0 існує похідна $f'(x_0)$. При цьому $L = f'(x_0)$. Таким чином,

$$df(x_0) = f'(x_0) dx.$$

Теорема 1 (розкриття невизначеності $\left(\frac{0}{0}\right)$). Припустимо, що функції $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$, $g : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$ задовольняють умови

- 1) $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = 0$, $\lim_{x \rightarrow b^-} g(x) = 0$;
- 2) $\forall x \in (a, b) \exists f'(x)$, $\exists g'(x)$;
- 3) $\forall x \in (a, b) : g'(x) \neq 0$;
- 4) існує $\lim_{x \rightarrow b^-} \frac{f'(x)}{g'(x)} = L \in \mathbf{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$.

Тоді існує $\lim_{x \rightarrow b^-} \frac{f(x)}{g(x)} = L$.

Теорема 1 має місце для $b = +\infty$, а її аналог із правосторонньою границею має місце для $a \in \mathbf{R} \cup \{-\infty\}$.

Теорема 2 (розкриття невизначеності $\left(\frac{\infty}{\infty}\right)$). Припустимо, що функції $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$, $g : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$ задовольняють умови

- 1) $\lim_{x \rightarrow b^-} g(x) = \infty$;
- 2) $\forall x \in (a, b) \exists f'(x)$, $\exists g'(x)$;

3) $\forall x \in (a, b) : g'(x) \neq 0$;

4) існує $\lim_{x \rightarrow b-} \frac{f'(x)}{g'(x)} = L \in \mathbf{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$.

Тоді існує $\lim_{x \rightarrow b-} \frac{f(x)}{g(x)} = L$.

Теорема 2 має місце для $b = +\infty$, а її аналог із правосторонньою границею має місце для $a \in \mathbf{R} \cup \{-\infty\}$.

Приклад 1. Знайти диференціал функції $f(x) = xe^x$.

[Згідно з означенням диференціала, $df(x) = f'(x) dx$. Тому

$$d(xe^x) = (1+x)e^x dx.$$

Приклад 2. Замінюючи приріст функції диференціалом, знайти наближене значення $\sqrt[3]{1,02}$.

[Розглянемо функцію $y = \sqrt[3]{x}$. Похідна цієї функції в точці $x = 1$ дорівнює $y'(1) = \frac{1}{3}$. Оскільки $\Delta x = 0,02$, то

$$\sqrt[3]{1 + \Delta x} \approx \sqrt[3]{1} + \frac{1}{3} \Delta x = 1 + \frac{0,02}{3} = 1,0066 \dots$$

Приклад 3. Знайти границю

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x - x}{x^3}.$$

[Маємо невизначеність типу $\left(\frac{0}{0}\right)$. Застосовуємо теорему 1, поки зберігається ця невизначеність і границя не рахуватиметься іншими методами (це можливо, якщо кінцева границя існує):

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x - x}{x^3} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{3x^2} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-\sin x}{6x} = -\frac{1}{6}.$$

Остання рівність отримана за допомогою табличної границі.

Приклад 4. Знайти границю

$$\lim_{x \rightarrow 1} \left(\frac{1}{\ln x} - \frac{1}{x-1} \right).$$

[Оскільки

$$\lim_{x \rightarrow 1} \left(\frac{1}{\ln x} - \frac{1}{x-1} \right) = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x-1-\ln x}{(x-1)\ln x},$$

маємо невизначеність типу $\left(\frac{0}{0}\right)$. Двічі застосувавши теорему 1, одержуємо, що

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x-1-\ln x}{(x-1)\ln x} &= \lim_{x \rightarrow 1} \frac{(x-1-\ln x)'}{((x-1)\ln x)'} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{1-\frac{1}{x}}{\ln x + \frac{x-1}{x}} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x-1}{x \ln x + x-1} = \\ &= \lim_{x \rightarrow 1} \frac{(x-1)'}{(x \ln x + x-1)'} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{1}{\ln x + 2} = \frac{1}{2}. \end{aligned}$$

Отже,

$$\lim_{x \rightarrow 1} \left(\frac{1}{\ln x} - \frac{1}{x-1} \right) = \frac{1}{2}.$$

Приклад 5. Знайти границю

$$\lim_{x \rightarrow 0} x^{-4} e^{-\frac{1}{x^2}}.$$

[Якщо функцію записати у вигляді дроби: $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{-\frac{1}{x^2}}}{x^4}$, то застосування правила Лопітала призведе до ускладнення границі. Запишемо по-іншому: $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^{-4}}{e^{\frac{1}{x^2}}}$. Двічі застосуємо правило Лопітала, спростивши результат першого застосування:

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^{-4}}{e^{\frac{1}{x^2}}} &= \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-4x^{-5}}{-2x^{-3}e^{-\frac{1}{x^2}}} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{2x^{-2}}{e^{-\frac{1}{x^2}}} = \\ &= \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-2x^{-3}}{-2x^{-3}e^{-\frac{1}{x^2}}} = \lim_{x \rightarrow 0} e^{-\frac{1}{x^2}} = 0. \end{aligned}$$

РОЗДІЛ 12 ПОХІДНІ СТАРШИХ ПОРЯДКІВ

Припустимо, що для функції $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$ для всіх $x \in (a, b)$ існує $f'(x)$. Тоді можна визначити функцію $g : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$ формулою

$$g(x) = f'(x), \quad x \in (a, b).$$

Якщо в точці $x_0 \in (a, b)$ існує похідна $g'(x_0)$ функції g , то ця похідна називається *похідною другого порядку* функції f у точці x_0 і позначається одним із символів

$$f''(x_0), \quad \frac{d^2 f(x_0)}{dx^2}.$$

Похідна порядку $n \geq 2$ функції f визначається індуктивно як похідна похідної порядку $n - 1$, якщо вона існує. Позначення:

$$f^{(n)}, \quad \frac{d^n f}{dx^n}.$$

Таким чином,

$$f^{(n)}(x_0) := (f^{(n-1)})'(x_0) = \frac{d}{dx} \left(\frac{d^{n-1} f}{dx^{n-1}} \right) (x_0).$$

Таблиця основних границь

- 1) Нехай $a > 0$. Тоді $\forall n \in \mathbf{N} \forall x \in \mathbf{R} : (a^x)^{(n)} = a^x (\ln a)^n$. Зокрема, $(e^x)^{(n)} = e^x$.
- 2) $\forall n \in \mathbf{N} \forall x \in \mathbf{R} : (\sin x)^{(n)} = \sin \left(x + \frac{\pi n}{2} \right),$
 $(\cos x)^{(n)} = \cos \left(x + \frac{\pi n}{2} \right).$
- 3) $\forall \alpha \in \mathbf{R} \forall n \in \mathbf{N} \forall x > 0 : (x^\alpha)^{(n)} = \alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-n+1)x^{\alpha-n},$
 $\forall \alpha \in \mathbf{N} \forall n > \alpha \forall x \in \mathbf{R} : (x^\alpha)^{(n)} = 0.$
- 4) $\forall n \in \mathbf{N} \forall x > 0 : (\ln x)^{(n)} = \frac{(-1)^{n-1} (n-1)!}{x^n}.$

Також справджується частинний випадок формули диференціювання складної функції:

$$(f(kx + b))^{(n)} = f^{(n)}(kx + b) \cdot k^n, \quad n \in \mathbf{N},$$

та деякі формули для арифметичних дій:

$$(cf(x))^{(n)} = cf^{(n)}(x),$$

$$(f + g)^{(n)}(x) = f^{(n)}(x) + g^{(n)}(x),$$

якщо похідні в правій частині існують. Простих формул для старших похідних відношення та складної функції у загальному випадку немає. Правило диференціювання добутку виглядає так:

Формула Лейбніца. Нехай $f, g \in C^{(n)}((a, b))$ для деякого $n \in \mathbf{N}$. Тоді $f \cdot g \in C^{(n)}((a, b))$ і

$$\forall x \in (a, b) : (fg)^{(n)}(x) = \sum_{k=0}^n C_n^k f^{(k)}(x)g^{(n-k)}(x), \text{ де } f^{(0)} := f, g^{(0)} := g.$$

Позначимо через $C^{(n)}(A)$ множину всіх функцій, що мають похідну порядку $n \in \mathbf{N}$ на множині A , причому ця похідна є неперервною функцією. $C^{(0)}(A) := C(A)$, $C^{(\infty)}(A) := \bigcap_{n=0}^{\infty} C^{(n)}(A)$.

Приклад 1. Нехай $f(x) = \sin(3x+1) - x^{10} + 4^{5x+1}$. Знайти $f^{(50)}(x)$.
 [Використовуючи табличні похідні та частинний випадок складної функції, отримаємо:

$$f^{(50)}(x) = 3^{50} \sin((3x+1) + (50\pi)/2) + 4^{5x+1} \ln^{50} 4 \cdot 5^{50}.$$

Тут враховано, що одинадцята і наступні похідні від x^{10} нульові. Використовуючи формули зведення, спростимо вираз:

$$f^{(50)}(x) = -3^{50} \sin(3x+1) + 4^{5x+1} \ln^{50} 4 \cdot 5^{50}.$$

]

Приклад 2. Знайти $y^{(n)}$, $n \geq 1$, якщо $y = x^2 e^{3x}$.
 [Скористаємося формулою Лейбніца

$$\begin{aligned} (x^2 e^{3x})^{(n)} &= \sum_{k=0}^n C_n^k (x^2)^{(k)} (e^{3x})^{(n-k)} = \\ &= x^2 (e^{3x})^{(n)} + 2nx (e^{3x})^{(n-1)} + n(n-1) (e^{3x})^{(n-2)} = \\ &= 3^n x^2 e^{3x} + 2nx 3^{n-1} e^{3x} + n(n-1) 3^{n-2} e^{3x} = \\ &= 3^{n-2} e^{3x} (9x^2 + 6nx + n(n-1)), \quad x \in \mathbf{R}, \quad n \geq 1. \end{aligned}$$

]

Приклад 3. Нехай функція f має похідні до третього порядку включно. Знайти y'' і y''' , якщо $y = f(x^2)$.

[Обчислюємо послідовно похідні

$$y' = 2x f'(x^2);$$

$$y'' = (2x f'(x^2))' = 2f'(x^2) + 4x^2 f''(x^2);$$

$$y''' = 2(f'(x^2) + 2x^2 f''(x^2))' = 4x f''(x^2) + 8x f''(x^2) + 8x^3 f'''(x^2) = 4x(3f''(x^2) + 2x^2 f'''(x^2)).$$

]

РОЗДІЛ 13

ДОСЛІДЖЕННЯ ФУНКЦІЙ ЗА ДОПОМОГОЮ ПОХІДНИХ

Поняття похідної є ефективним інструментом дослідження поведінки функції.

Монотонність функції

Нехай $-\infty \leq a < b \leq +\infty$, $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$. Припустимо, що функція f має похідну на (a, b) .

Критерій монотонності. f монотонно не спадає (не зростає) на $(a, b) \iff \forall x \in (a, b) : f'(x) \geq 0$ ($f'(x) \leq 0$).

Критерій строгої монотонності. f строго зростає (спадає) на $(a, b) \iff$

- 1) $\forall x \in (a, b) : f'(x) \geq 0$ ($f'(x) \leq 0$);
- 2) $\forall (\alpha, \beta) \subset (a, b) \exists x \in (\alpha, \beta) : f'(x) \neq 0$.

Локальні екстремуми

Нехай $A \subset \mathbf{R}$, $A \neq \emptyset$, $f : A \rightarrow \mathbf{R}$.

Означення 1. Точка $x_0 \in A$ називається точкою *локального максимуму* (*локального мінімуму*) функції f , якщо

- 1) $\exists \delta > 0 : (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A$;
- 2) $\forall x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta) : f(x) \leq f(x_0)$ ($f(x) \geq f(x_0)$).

За умови 1) точка x_0 називається точкою *строого локального максимуму* (*строого локального мінімуму*) функції f , якщо

$$\forall x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \setminus \{x_0\} : f(x) < f(x_0) \quad (f(x) > f(x_0)).$$

Точки локальних мінімумів і максимумів називаються точками локальних екстремумів.

Теорема (необхідні умови локального екстремуму). Нехай точка $x_0 \in A$ є точкою локального екстремуму. Якщо у точці x_0 функція f має похідну, то $f'(x_0) = 0$.

Точки, у яких похідна дорівнює нулю, називаються *критичними* або *стаціонарними* точками функції.

Говорять, що функція f *зберігає знак ліворуч* від точки x_0 , якщо

$$\exists \delta > 0 \forall x \in (x_0 - \delta, x_0) \subset A : f(x) > 0, \text{ або}$$

$$\exists \delta > 0 \forall x \in (x_0 - \delta, x_0) \subset A : f(x) < 0.$$

Аналогічно визначається зміст твердження "функція f *зберігає знак праворуч* від точки x_0 ".

Теорема 1 (достатні умови локального екстремуму). Нехай функція $f : A \rightarrow \mathbf{R}$ задовольняє одну з умов

- 1) $\exists \delta > 0 \forall x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A$ існує $f'(x)$, причому $f'(x_0) = 0$ і похідна f' зберігає знак ліворуч і праворуч від точки x_0 ;
- 2) $f \in C(A)$ і $\exists \delta > 0 : (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A$ і $\forall x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \setminus \{x_0\}$ існує $f'(x)$, причому похідна f' зберігає знак ліворуч і праворуч від точки x_0 .

Якщо знаки похідної у лівому і правому півколах точки x_0 різні, то ця точка є точкою строгого локального екстремуму (якщо зліва знак мінус, справа плюс – строгий локальний мінімум, якщо навпаки – строгий локальний максимум), якщо однакові – то точка x_0 не є точкою локального екстремуму.

Теорема 2 (достатні умови локального екстремуму). Нехай функція $f : A \rightarrow \mathbf{R}$, $m \in \mathbf{N}$, $m \geq 2$, $x_0 \in A$. Припустимо, що виконані умови

- 1) $\exists \delta > 0 \forall x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A \exists f^{(m-1)}(x)$;
- 2) $\exists f^{(m)}(x_0)$;
- 3) $f'(x_0) = f''(x_0) = \dots = f^{(m-1)}(x_0) = 0$, $f^{(m)}(x_0) \neq 0$.

Тоді якщо $m = 2k$, $k \in \mathbf{N}$, то точка x_0 є точкою строгого локального максимуму при $f^{(m)}(x_0) < 0$ і точкою строгого локального мінімуму при $f^{(m)}(x_0) > 0$. Якщо $m = 2k + 1$, $k \in \mathbf{N}$, то точка x_0 не є точкою локального екстремуму.

Опуклість

Нехай $-\infty \leq a < b \leq +\infty$, $f : (a, b) \rightarrow \mathbf{R}$.

Означення 2. Функція f називається *опуклою вниз* (строго опуклою вниз) на (a, b) , якщо

$$\forall x_1, x_2 \in (a, b) \forall \alpha \in [0, 1] : f(\alpha x_1 + (1 - \alpha)x_2) \leq \alpha f(x_1) + (1 - \alpha)f(x_2)$$

$$(\forall x_1, x_2 \in (a, b), x_1 \neq x_2, \forall \alpha \in (0, 1) :$$

$$f(\alpha x_1 + (1 - \alpha)x_2) < \alpha f(x_1) + (1 - \alpha)f(x_2)).$$

Функція f називається *опуклою вгору* (строго опуклою вгору) на (a, b) , якщо функція $(-f)$ опукла вниз (строго опукла вниз).

Критерій опуклості в термінах першої похідної. Припустимо, що для всіх $x \in (a, b)$ існує похідна $f'(x)$. Функція f опукла вниз (строго опукла вниз) на $(a, b) \iff f'$ монотонно не спадає (строго зростає) на (a, b) .

Критерій опуклості в термінах другої похідної. Припустимо, що для всіх $x \in (a, b)$ існує похідна другого порядку $f''(x)$.

Функція f опукла вниз на $(a, b) \iff \forall x \in (a, b) : f''(x) \geq 0$.

Функція f строго опукла вниз на $(a, b) \iff$

- $$\iff \begin{array}{l} 1) \forall x \in (a, b) : f''(x) > 0; \\ 2) \forall (\alpha, \beta) \subset (a, b) \exists x \in (\alpha, \beta) : f''(x) \neq 0. \end{array}$$

Точки перегину

Нехай $A \subset \mathbf{R}$, $x_0 \in A$.

Означення 3. Точка x_0 називається *точкою перегину* графіка функції $f : A \rightarrow \mathbf{R}$, якщо f неперервна у точці x_0 та існує $\delta > 0$ таке, що $(x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A$ і на кожному з інтервалів $(x_0 - \delta, x_0)$ і $(x_0, x_0 + \delta)$ функція f опукла, причому напрямки опуклості різні.

Теорема (необхідні умови точки перегину). Нехай x_0 – точка перегину графіка функції f , у деякому околі якої існує перша похідна функції. Якщо існує $f''(x_0)$, то $f''(x_0) = 0$.

Теорема (достатні умови точки перегину). Нехай $f : A \rightarrow \mathbf{R}$, $x_0 \in A$ задовольняють умови

- 1) $\exists \delta > 0 \forall x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset A \exists f''(x)$;
- 2) $f''(x_0) = 0$;
- 3) f'' зберігає знак ліворуч і праворуч від точки x_0 .

Якщо знаки другої похідної f'' у лівому і правому півоколах точки x_0 різні, то ця точка є точкою перегину, якщо однакові – то точка x_0 не є точкою перегину.

Асимптоти

Нехай $A \subset \mathbf{R}$, $f : A \rightarrow \mathbf{R}$, a – гранична точка множини A , $a \in \mathbf{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$.

Означення 4. Пряма $x = a$ називається *вертикальною асимптотою* графіка функції f , якщо виконується принаймні одне із співвідношень

$$\lim_{x \rightarrow a^-} f(x) = +\infty \text{ } (-\infty, \infty), \quad \lim_{x \rightarrow a^+} f(x) = +\infty \text{ } (-\infty, \infty).$$

Нехай $+\infty$ ($-\infty$) є граничною точкою множини A .

Означення 5. Пряма $y = kx + l$ називається *асимптотою* графіка функції f при $x \rightarrow +\infty$ ($-\infty$), якщо

$$\lim_{x \rightarrow +\infty \text{ } (-\infty)} (f(x) - (kx + l)) = 0.$$

Для того, щоб пряма $y = kx + l$, $x \in \mathbf{R}$, була асимптотою графіка функції f при $x \rightarrow +\infty$ ($-\infty$), необхідно й достатньо виконання рівностей

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{f(x)}{x} = k, \quad \lim_{x \rightarrow +\infty} (f(x) - kx) = l.$$

Побудова графіка функції

Дослідження функції зручно проводити за таким планом.

- 1) Знайти множину визначення функції. З'ясувати її неперервність.
- 2) Дослідити парність, непарність, періодичність функції.
- 3) Знайти координати точок перетину графіка з координатними осями; встановити знак функції.
- 4) Дослідити існування асимптот.
- 5) Знайти проміжки монотонності, локальні екстремуми функції.
- 6) Дослідити опуклість функції, точки перегину.
- 7) Відзначити інші можливі особливості графіка.
- 8) Побудувати графік.

Приклад 1. Довести, що функція $f(x) = x + \operatorname{arctg} x$ строго зростає на \mathbf{R} .

[Оскільки

$$f'(x) = (x + \operatorname{arctg} x)' = 1 - \frac{1}{1+x^2} \geq 0, \quad x \in \mathbf{R},$$

причому знак рівності має місце лише при $x = 0$, то за критерієм строгої монотонності функція f строго зростає на \mathbf{R} .]

Приклад 2. Нехай α – додатне дійсне число. Довести, що для всіх додатних x має місце нерівність

$$x^\alpha \geq 1 + \alpha \ln x.$$

[Для фіксованого $\alpha > 0$ розглянемо функцію $f(x) = x^\alpha - 1 - \alpha \ln x$, $x > 0$. Вона має похідну

$$f'(x) = \alpha x^{\alpha-1} - \frac{\alpha}{x} = \frac{\alpha}{x}(x^\alpha - 1), \quad x > 0,$$

яка від'ємна на $(0, 1)$ і додатна на $(1, +\infty)$. За критерієм монотонності функція f строго спадає на $(0, 1)$ і строго зростає на $(1, +\infty)$. Оскільки f

неперервна у точці $x = 1$, то у цій точці вона приймає найменше значення. Тому

$$\forall x > 0 : f(x) \geq f(1) = 0. \quad]$$

Приклад 3. Знайти проміжки монотонності і точки локального екстремуму функції $y = \frac{\sqrt{x}}{x+1}$.

[Функція y має похідну

$$y'(x) = \frac{\frac{1}{2\sqrt{x}}(x+1) - \sqrt{x}}{(x+1)^2} = \frac{-x+1}{2\sqrt{x}(x+1)^2}, \quad x > 0.$$

Результати дослідження знака похідної і відповідної монотонності функції запишемо у таблицю.

x	$(0, 1)$	1	$(1, +\infty)$
y'	> 0	0	< 0
y	\nearrow	$\frac{1}{2}$	\searrow

$y(1) = \frac{1}{2}$ є локальним максимумом і найбільшим значенням функції y .]

Приклад 4. Дослідити опуклість і знайти точки перегину функції

$$y = e^{-\frac{x^2}{2}}.$$

[Функція y має другу похідну

$$y''(x) = e^{-\frac{x^2}{2}}(x-1)(x+1).$$

Результати дослідження її знака і відповідної опуклості функції запишемо у таблицю.

x	$(-\infty, -1)$	-1	$(-1, 1)$	1	$(1, +\infty)$
y''	> 0	0	< 0	0	> 0
y	\smile	$e^{-\frac{1}{2}}$	\frown	$e^{-\frac{1}{2}}$	\smile

При переході через точки $x = \pm 1$ функція змінює напрямок опуклості і є неперервною у цих точках, тому $x = \pm 1$ – точки перегину.]

Приклад 5. Виконати повне дослідження функції $y = \ln(x^2 - 1)$.

[Множина визначення функції є множина розв'язків нерівності $x^2 - 1 > 0$, тобто $D(y) = (-\infty, -1) \cup (1, +\infty)$. Функція парна, оскільки множина визначення симетрична відносно точки $x = 0$ і $\forall x \in D(y) : y(x) = y(-x)$.

Графік функції симетричний відносно осі ординат. Нулі функції є розв'язки рівняння $x^2 - 1 = 1 \iff x = \pm\sqrt{2}$. Функція неперервна на множині визначення, тому вона додатна на $(-\infty, -\sqrt{2}) \cup (\sqrt{2}, +\infty)$ і від'ємна на $(-\sqrt{2}, -1) \cup (1, \sqrt{2})$. Оскільки $\lim_{x \rightarrow -1^-} y(x) = \lim_{x \rightarrow 1^+} y(x) = -\infty$, то прямі $x = -1$ та $x = 1$ є вертикальними асимптотами графіка функції. Оскільки $\lim_{x \rightarrow \pm\infty} \frac{y(x)}{x} = \lim_{x \rightarrow \pm\infty} \frac{\ln(x^2-1)}{x} = 0$ та $\lim_{x \rightarrow \pm\infty} (y(x) - 0 \cdot x) = \lim_{x \rightarrow \pm\infty} \ln(x^2 - 1) = +\infty$, то асимптот графіка функції при $x \rightarrow \pm\infty$ не існує. Дослідимо монотонність функції з допомогою похідної. $y'(x) = \frac{2x}{x^2-1}$, $x \in D(y)$. Тому $y'(x) < 0$, $x \in (-\infty, -1)$, $y'(x) > 0$, $x \in (1, +\infty)$. Звідси випливає, що функція строго спадає на $(-\infty, -1)$ і строго зростає на $(1, +\infty)$. Для встановлення характеру опуклості дослідимо знак другої похідної. $y''(x) = -\frac{2(x^2+1)}{(x^2-1)^2} < 0$, $x \in D(y)$. Тому функція строго опукла вгору на кожному з проміжків $(-\infty, -1)$, $(1, +\infty)$.

Приклад 6. Виконати повне дослідження функції $y = \frac{3x + |x^2 - 4|}{|x - 2|}$.

[Множина визначення функції $D(y) = \mathbf{R} \setminus \{2\}$. Розкривши модулі, функцію можна записати у вигляді

$$y(x) = \begin{cases} \frac{x^2 + 3x - 4}{2 - x}, & x \leq -2, \\ \frac{x^2 - 3x - 4}{x - 2}, & -2 < x < 2, \\ \frac{x^2 + 3x - 4}{x - 2}, & x > 2. \end{cases}$$

Нулі функції визначаються з рівняння $y(x) = 0 \iff 3x + |x^2 - 4| = 0$, $x \in D(y) \iff x \in \{-4, -1\}$. Функція неперервна на множині визначення, тому вона додатна на проміжках $(-\infty, -4)$, $(-1, 2)$, $(2, +\infty)$ і від'ємна на $(-4, -1)$. Оскільки $\lim_{x \rightarrow 2^-} y(x) = \lim_{x \rightarrow 2^-} \frac{x^2 - 3x - 4}{x - 2} = +\infty$,

$\lim_{x \rightarrow 2^+} y(x) = \lim_{x \rightarrow 2^+} \frac{x^2 + 3x - 4}{x - 2} = +\infty$, то пряма $x = 2$ є вертикальною асимптотою графіка функції. Оскільки

$$\lim_{x \rightarrow -\infty} \frac{y(x)}{x} = \lim_{x \rightarrow -\infty} \frac{x^2 + 3x - 4}{(2 - x)x} = -1,$$

$$\lim_{x \rightarrow -\infty} (y(x) - (-1)x) = \lim_{x \rightarrow -\infty} \left(\frac{x^2 + 3x - 4}{2 - x} + x \right) = -5,$$

то пряма $y = -x - 5$ є асимптотою графіка функції при $x \rightarrow -\infty$.
Оскільки

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{y(x)}{x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x^2 + 3x - 4}{(x - 2)x} = 1,$$

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} (y(x) - 1 \cdot x) = \lim_{x \rightarrow +\infty} \left(\frac{x^2 + 3x - 4}{x - 2} - x \right) = 5,$$

то пряма $y = x + 5$ є асимптотою графіка функції при $x \rightarrow +\infty$. Дослідимо монотонність і локальні екстремуми функції за допомогою похідної

$$y'(x) = \begin{cases} \frac{-x^2 + 4x + 2}{(2 - x)^2}, & x < -2, \\ \frac{x^2 - 4x + 10}{(x - 2)^2}, & -2 < x < 2, \\ \frac{x^2 - 4x - 2}{(x - 2)^2}, & x > 2. \end{cases}$$

У точці $x = -2$ похідна не існує, оскільки $y'_-(-2) = -\frac{5}{8} \neq \frac{11}{8} = y'_+(-2)$. Результати аналізу зручно подати у таблиці.

x	$(-\infty, -2)$	-2	$(-2, 2)$	$(2, 2 + \sqrt{6})$	$2 + \sqrt{6}$	$(2 + \sqrt{6}, +\infty)$
y'	< 0		> 0	< 0	0	> 0
y	\searrow	$-\frac{3}{2}$	\nearrow	\searrow	$7 + 2\sqrt{6}$	\nearrow

У точках $x = -2$ та $x = 2 + \sqrt{6}$ функція має локальні мінімуми, оскільки при переході через ці точки нерерервності відповідним чином змінюється характер її монотонності. Опуклість і точки перегину графіка дослідимо за допомогою похідної другого порядку.

$$y''(x) = \begin{cases} \frac{12}{(2 - x)^3}, & x < -2, \\ \frac{12}{(2 - x)^3}, & -2 < x < 2, \\ \frac{12}{(x - 2)^3}, & x > 2. \end{cases}$$

Оскільки $y''(x) > 0$, $x \in D(y)$, функція строго опукла вниз на кожному з проміжків $(-\infty, -2)$, $(-2, 2)$, $(2, +\infty)$. Враховуючи неперервність функції у точці $x = -2$ і характер її монотонності ліворуч і праворуч від цієї

точки, можна зробити висновок про строгу опуклість функції на проміжку $(-\infty, 2)$. J