

МАТЕМАТИЧЕСКИЙ АНАЛИЗ

Лекция №8

Предел функции (часть 3)



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

СРАВНЕНИЕ БЕСКОНЕЧНО МАЛЫХ ВЕЛИЧИН

Определение 4. Бесконечно малые величины α и β называют эквивалентными ($\alpha \sim \beta$), если их разность $\delta = \alpha - \beta$ является бесконечно малой величиной более высокого порядка, чем каждая из бесконечно малых α и β :

$$\delta = o(\alpha), \quad \delta = o(\beta).$$

На самом деле, достаточно, чтобы δ была бесконечно малой более высокого порядка, чем любая из этих величин.

Действительно, пусть $\delta = o(\beta)$. Тогда

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{\delta}{\alpha} = \lim_{x \rightarrow a} \frac{\delta}{\delta + \beta} = \lim_{x \rightarrow a} \frac{\frac{\delta}{\beta}}{1 + \frac{\delta}{\beta}} = 0,$$

то есть, $\delta = o(\alpha)$.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

СРАВНЕНИЕ БЕСКОНЕЧНО МАЛЫХ ВЕЛИЧИН

Теорема 4 (Критерий эквивалентности). Для того, чтобы две бесконечно малые величины α и β были эквивалентными, необходимо и достаточно, чтобы

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{\alpha}{\beta} = 1.$$

Доказательство. По условию

$$\gamma = \frac{\alpha}{\beta} - 1 \rightarrow 0.$$

Тогда

$$\delta = \alpha - \beta = \gamma\beta$$

будет величиной более высокого порядка, чем β , так как

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{\delta}{\beta} = \lim_{x \rightarrow a} \gamma = 0.$$

Обратно, пусть α и β эквивалентны, т.е. $\delta = \alpha - \beta$ является величиной бесконечно малой более высокого порядка, чем β . Тогда имеем

$$\frac{\alpha}{\beta} - 1 = \frac{\delta}{\beta} + 1 - 1 = \frac{\delta}{\beta} \rightarrow 0 \quad \Rightarrow \quad \frac{\alpha}{\beta} \rightarrow 1.$$

Теорема доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

СРАВНЕНИЕ БЕСКОНЕЧНО МАЛЫХ ВЕЛИЧИН

Используя этот критерий, можно сразу сказать, что при $x \rightarrow 0$

$$\sin x \sim x, \quad \operatorname{tg} x \sim x, \quad \arcsin x \sim x, \quad \operatorname{arctg} x \sim x,$$

$$e^x - 1 \sim x, \quad 1 - \cos x \sim \frac{x^2}{2}, \quad \ln(1 + x) \sim x, \quad \sqrt[n]{1 + x} - 1 \sim \frac{x}{n}.$$

Также эти эквивалентности можно представить в виде следующих равенств:

$$\sin x = x + o(x), \quad \operatorname{tg} x = x + o(x), \quad \arcsin x = x + o(x),$$

$$\operatorname{arctg} x = x + o(x), \quad e^x - 1 = x + o(x),$$

$$1 - \cos x = \frac{x^2}{2} + o(x), \quad \ln(1 + x) = x + o(x), \quad \sqrt[n]{1 + x} = 1 + \frac{x}{n} + o(x).$$

Полученное свойство эквивалентных бесконечно малых величин облегчает нахождение пределов отношений этих величин. Каждая из них при этом может быть заменена на любую эквивалентную ей величину без изменения предела.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

СРАВНЕНИЕ БЕСКОНЕЧНО МАЛЫХ ВЕЛИЧИН

Примеры. Вычислить

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin 3x}{\ln(1 + x)}$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРЕДЕЛ КОМПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ (СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ)

Часто бывают ситуации, что в качестве аргумента одной функции выступает другая функция.

Например, пусть $y = 1 + x^2$ и $z = \sqrt{y}$. Подставим во второе равенство вместо y выражение $1 + x^2$ и получим новую функцию

$$z = \sqrt{1 + x^2},$$

где z уже посредством y зависит от x .

Полученная функция $z = z(y(x))$ и называется композицией функций $z(y)$ и $y(x)$.

Определение 1. Пусть функция $z = g(y)$ определена на множестве Y , а функция $y = f(x)$ определена на множестве X , причем все значения функции f содержатся в Y . Тогда их композицией или сложной функцией называется функция $(g \circ f)(x) = g(f(x))$.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРЕДЕЛ КОМПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ (СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ)

Обратим внимание на один существенный момент в определении сложной функции. А именно на то, что все значения функции f обязательно должны содержаться в области определения функции g , иначе, в противном случае, функция g может быть просто не определена. Рассмотрим пример.

Пусть $z = \ln y$ и $y = \cos x$. Сложная функция $z(y(x)) = \ln \cos x$ будет определена только для тех x , для которых выполнено неравенство $\cos x > 0$, поскольку область определения функции $z = \ln y$, как мы знаем, есть промежуток $(0, +\infty)$.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРЕДЕЛ КОМПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ (СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ)

Теорема 1. Пусть функция $f(x)$ определена на множестве $X \subseteq \mathbb{R}$, a – предельная точка множества X . Пусть функция $g(y)$ определена на множестве $Y \subseteq \mathbb{R}$, b – предельная точка множества Y , при этом все значения функции $f(x)$ образуют множество Y . Предположим, что существуют пределы

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b, \quad \lim_{y \rightarrow b} g(y) = c.$$

Пусть, кроме того, существует такая окрестность точки a , что для любого $x \in X$, попавшего в эту окрестность, справедливо $f(x) \neq b$.

Тогда в точке a существует и равен c предел композиции функций f и g :

$$\lim_{x \rightarrow a} g(f(x)) = c.$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРЕДЕЛ КОМПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ (СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ)

Доказательство. Возьмём произвольную последовательность $x_n \rightarrow a$ при $n \rightarrow \infty$, $x_n \neq a$. По условию теоремы и определению Гейне, получаем, что соответствующая последовательность значений функции $f(x_n) \rightarrow b$ при $n \rightarrow \infty$. Поскольку, по условию, существует такая окрестность точки a , что для любого $x \in X$, попавшего в окрестность, справедливо $f(x) \neq b$, то существует номер $N \in \mathbb{N}$ такой, что как только $n > N$, будет выполнено $f(x_n) \neq b$. Тогда последовательность

$$f(x_{N+1}), f(x_{N+2}), \dots, \dots$$

также сходится к числу b , а значит, сходится и последовательность

$$f(x_1), f(x_2), f(x_3), \dots, \dots$$

(отбрасывание конечного числа элементов последовательности не влияет на её сходимость). Далее, поскольку $f(x) \in Y$ для любого $x \in X$, то, по условию и определению Гейне, $g(f(x_n)) \rightarrow b$ при $n \rightarrow \infty$. Таким образом, получено, что для любой последовательности $x_n \rightarrow a$ при $n \rightarrow \infty$, $x_n \neq a$ справедливо $g(f(x_n)) \rightarrow b$ при $n \rightarrow \infty$. В соответствие с определением Гейне предела функции, получаем требуемое. Теорема доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРЕДЕЛ КОМПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ (СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ)

Условие, выделенное красным в условии теоремы, существенно. Без него утверждение теоремы в общем случае становится неверным, как видно из нижеследующего примера.

Рассмотрим пример:

$$g(y) = \begin{cases} 1, & y \neq 0, \\ 0, & y = 0, \end{cases} \quad f(x) = \begin{cases} x \sin \frac{1}{x}, & x \neq 0, \\ 0, & x = 0. \end{cases}$$

В данном случае:

$$\lim_{y \rightarrow 0} g(y) = 1, \quad \lim_{x \rightarrow 0} f(x) = 0.$$

Однако у композиции $g(f(x))$ при $x \rightarrow 0$ предела не существует.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРЕДЕЛ КОМПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ (СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ)

Учитывая доказанную теорему о пределе композиции функций, мы можем переписать приведённые ранее эквивалентности в следующем (более общем) виде:

1. $\sin u = u + o(u)$;
2. $\cos u = 1 - \frac{u^2}{2} + o(u^2)$;
3. $\operatorname{tg} u = u + o(u)$;
4. $\operatorname{acrtg} u = u + o(u)$;
5. $\arcsin u = u + o(u)$;
6. $(1 + u)^\alpha = 1 + \alpha u + o(u)$, $\alpha \in \mathbb{R}$ – любое число;
7. $\ln(1 + u) = u + o(u)$;
8. $b^u - 1 = u \ln b + o(u)$;
9. $e^u - 1 = u + o(u)$.

Во всех данных равенствах под u бесконечно малая функция в точке a :

$$\lim_{x \rightarrow a} u(x) = 0,$$

и для которой существует такая окрестность точки a , что в ней функция $u(x)$ не обращается в нуль.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

РАЗЛИЧНЫЕ ПРИМЕРЫ НА ВЫЧИСЛЕНИЕ ПРЕДЕЛОВ

Пример. Вычислить следующие пределы:

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

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

$$\lim_{x \rightarrow 0} (1 + x^2 e^x)^{\frac{1}{1 - \cos x}}.$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ