

МАТЕМАТИЧЕСКИЙ АНАЛИЗ

Лекция № 11

Дифференциальное исчисление
функции одной переменной (часть 2)



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

АРИФМЕТИЧЕСКИЕ ОПЕРАЦИИ НАД ПРОИЗВОДНЫМИ

Теорема 1. Пусть функции $u = f(x)$ и $v = g(x)$ имеют в некоторой точке x производные u' и v' . Тогда

1) функция $y = u \pm v$ также имеет производную в той же точке, равную $y' = u' \pm v'$;

2) функция $y = u \cdot v$ также имеет производную в той же точке, равную $y' = u' \cdot v + u \cdot v'$;

3) если функция v отлична от нуля, то функция $y = \frac{u}{v}$ также имеет производную в той же точке, равную $y' = \frac{u' \cdot v - u \cdot v'}{v^2}$.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

АРИФМЕТИЧЕСКИЕ ОПЕРАЦИИ НАД ПРОИЗВОДНЫМИ

Доказательство. Придадим x приращение Δx , тогда функции u , v и y тоже получат приращения Δu , Δv и Δy . Их новые значения

$$u + \Delta u, \quad v + \Delta v \quad \text{и} \quad y + \Delta y.$$

Тогда имеем

1)

$$y + \Delta y = (u + \Delta u) \pm (v + \Delta v).$$

Отсюда

$$\Delta y = \Delta u \pm \Delta v, \quad \frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{\Delta u}{\Delta x} \pm \frac{\Delta v}{\Delta x}$$

и

$$\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta y}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta u}{\Delta x} \pm \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta v}{\Delta x} = u' \pm v',$$

так что производная y' существует и равна

$$y' = (u \pm v)' = u' \pm v'.$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

АРИФМЕТИЧЕСКИЕ ОПЕРАЦИИ НАД ПРОИЗВОДНЫМИ

2) Рассмотрим приращение произведения:

$$y + \Delta y = (u + \Delta u)(v + \Delta v),$$

так что

$$\Delta y = \Delta u \cdot v + u \cdot \Delta v + \Delta u \cdot \Delta v$$

и

$$\frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{\Delta u}{\Delta x} \cdot v + u \cdot \frac{\Delta v}{\Delta x} + \frac{\Delta u}{\Delta x} \cdot \Delta v.$$

Так как при $\Delta x \rightarrow 0$, и $\Delta v \rightarrow 0$, то

$$\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta y}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta u}{\Delta x} \cdot v + u \cdot \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta v}{\Delta x} = u' \cdot v + u \cdot v',$$

т.е. существует производная y' и равна

$$y' = (u \cdot v)' = u' \cdot v + u \cdot v'.$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

АРИФМЕТИЧЕСКИЕ ОПЕРАЦИИ НАД ПРОИЗВОДНЫМИ

3) Рассмотрим приращение частного

$$y + \Delta y = \frac{u + \Delta u}{v + \Delta v},$$

выражая отсюда Δy и записывая $\frac{u}{v}$ вместо y , получим

$$\Delta y = \frac{\Delta u \cdot v - u \Delta v}{v(v + \Delta v)}$$

и

$$\frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{\frac{\Delta u}{\Delta x} \cdot v - u \cdot \frac{\Delta v}{\Delta x}}{v(v + \Delta v)}.$$

Устремляя в последнем равенстве $\Delta x \rightarrow 0$ (при этом одновременно $\Delta v \rightarrow 0$), имеем

$$y' = \left(\frac{u}{v}\right)' = \frac{u' \cdot v - u \cdot v'}{v^2}.$$

Теорема доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРОИЗВОДНАЯ СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ

Теорема 2. Пусть

- 1) функция $u = g(x)$ имеет в некоторой точке x_0 производную $u'_x = g'(x_0)$,
- 2) функция $y = f(u)$ имеет в соответствующей точке $u_0 = g(x_0)$ производную $y'_u = f'(u)$.

Тогда сложная функция $y = f(g(x))$ в точке x_0 также будет иметь производную, равную

$$\left(f(g(x_0))\right)' = f'_u(g(x_0)) \cdot g'(x_0).$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРОИЗВОДНАЯ СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ

Доказательство. Пусть Δx — произвольное приращение x_0 , Δu — это соответствующее приращение функции $u = g(x)$ и Δy — приращение функции $y = f(u)$, вызванное приращением Δu . Тогда по определению дифференцируемости

$$\Delta y = y'_u \cdot \Delta u + \alpha \cdot \Delta u$$

(α зависит от Δu и вместе с ним стремится к нулю). Разделим это равенство почленно на Δx и получим

$$\frac{\Delta y}{\Delta x} = y'_u \cdot \frac{\Delta u}{\Delta x} + \alpha \cdot \frac{\Delta u}{\Delta x}.$$

Если теперь здесь Δx устремить к нулю, то будет стремиться к нулю и Δu , а тогда, как мы уже знаем, к нулю будет стремиться и зависящая от Δu величина α . Следовательно, существует предел

$$\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta y}{\Delta x} = y'_u \cdot \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta u}{\Delta x} = y'_u \cdot u'_x.$$

Теорема доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРОИЗВОДНАЯ СЛОЖНОЙ ФУНКЦИИ

Примеры. Найти производные следующих функций:

а) $y = \sqrt{x^2 + 5}$;

б) $y = x^x$.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРОИЗВОДНАЯ ОБРАТНОЙ ФУНКЦИИ

Пусть функция $y = f(x)$ задана на множестве X и имеет своей областью значений множество Y . Возьмем какое-нибудь конкретное значение $y_0 \in Y$. Тогда существует хотя бы одно значение $x_0 \in X$ такое, что $y_0 = f(x_0)$. Таким образом, каждому $y \in Y$ соответствует одно или несколько значений $x \in X$. Так на множестве Y определяется однозначная или многозначная функция $x = \varphi(y)$. Ее называют **обратной функцией** к функции $f(x)$ и обозначают $f^{-1}(y)$.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРОИЗВОДНАЯ ОБРАТНОЙ ФУНКЦИИ

Теорема 3. Пусть функция $y = f(x)$ определена, монотонно возрастает (убывает) и непрерывна на некотором множестве X . Пусть также функция f в точке x_0 имеет конечную и отличную от нуля производную $f'(x_0)$. Тогда для обратной функции $g(y)$ в соответствующей точке $y_0 = f(x_0)$ также существует производная, равная $\frac{1}{f'(x_0)}$.

Доказательство. Придадим $y = y_0$ произвольное приращение Δy , тогда соответственное приращение Δx получит и функция $x = g(y)$. Заметим, что при $\Delta y \neq 0$, в силу однозначности самой функции $y = f(x)$, и $\Delta x \neq 0$. Имеем

$$\frac{\Delta x}{\Delta y} = \frac{1}{\frac{\Delta y}{\Delta x}}.$$

Если Δy устремим к нулю, то, в силу непрерывности функции $x = g(y)$, и приращение $\Delta x \rightarrow 0$. Но тогда знаменатель правой части будет стремиться к $f'(x_0) \neq 0$, а, следовательно, существует предел левой части, равный обратной величине $\frac{1}{f'(x_0)}$, который и представляет собой производную функции $g'(y_0)$. Теорема доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ПРОИЗВОДНАЯ ОБРАТНОЙ ФУНКЦИИ

Примеры. Вычислить производные указанных функций:

а) $y = \ln x$,

б) $y = \arcsin x$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Лемма 1. Пусть функция $f(x)$ имеет конечную производную в точке x_0 . Если $f'(x_0) > 0$ ($f'(x_0) < 0$), то для значений x , достаточно близких к x_0 справа, будет $f(x) > f(x_0)$ ($f(x) < f(x_0)$), а для значений x , достаточно близких к x_0 слева, будет $f(x) < f(x_0)$ ($f(x) > f(x_0)$).

Доказательство. По определению производной и

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

Если $f'(x_0) > 0$, то найдется такая окрестность $(x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ точки x_0 , в которой (при $x \neq x_0$)

$$\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} > 0.$$

Пусть сначала $x_0 < x < x_0 + \delta$, так что $x - x_0 > 0$. Тогда из предыдущего неравенства следует, что и $f(x) - f(x_0) > 0$, т.е. $f(x) > f(x_0)$.

Если же $x_0 - \delta < x < x_0$, то $x - x_0 < 0$ и имеем $f(x) < f(x_0)$. Лемма доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Теорема 4 (Ферма). Пусть функция $f(x)$ определена на некотором промежутке X и во внутренней точке c из этого промежутка принимает наибольшее (наименьшее) значение. Если существует конечная производная $f'(c)$ в этой точке, то $f'(c) = 0$.

Доказательство. Пусть для определенности $f(x)$ принимает в точке c наибольшее значение.

Проведем доказательство от противного. Предположим, что $f'(c) \neq 0$. Тогда возможны два варианта: либо $f'(c) > 0$, либо $f'(c) < 0$.

Пусть $f'(c) > 0$, тогда по лемме 1 $f(x) > f(c)$, если $x > c$ и достаточно близко к c . Если $f'(c) < 0$, и тогда опять $f(x) > f(c)$, если $x < c$ и достаточно близко к c . В обоих случаях $f(c)$ не может быть наибольшим значением функции $f(x)$ на X . Получили противоречие, следовательно, $f'(c) = 0$. Теорема доказана.



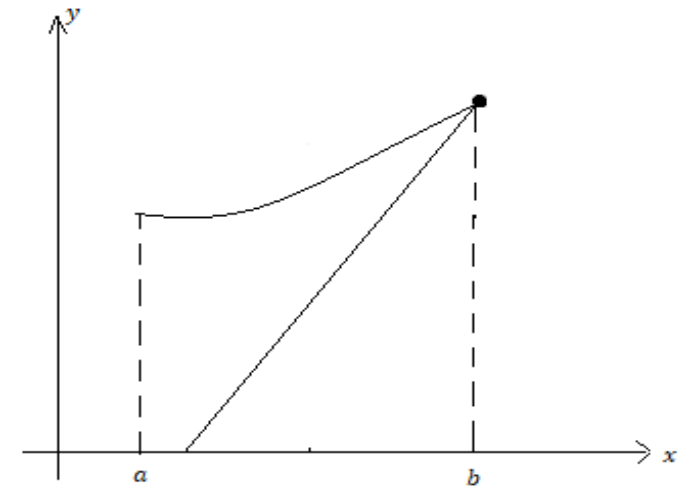
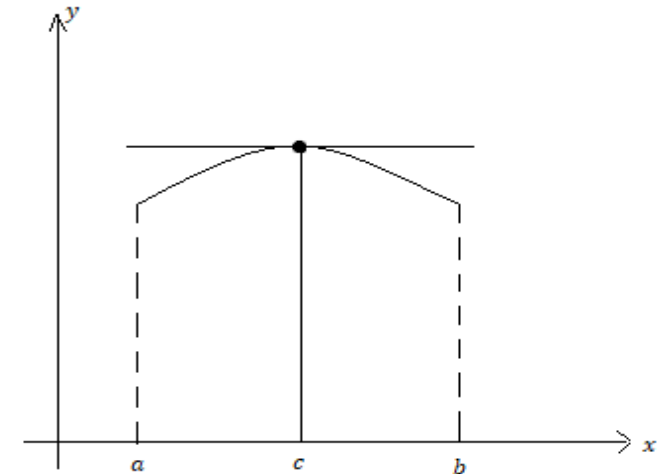
ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Замечание 1. Мы знаем, что производная $y' = f'(x)$ функции $y = f(x)$ есть угловой коэффициент касательной к кривой $y = f(x)$. Обращение в нуль производной $f'(c)$ геометрически означает, что в соответствующей точке этой кривой касательная параллельна оси Ox .

Замечание 2. В доказательстве теоремы существенно было использован тот факт, что c является внутренней точкой промежутка, так как нам пришлось рассматривать точки промежутка, лежащие и левее точки c , и правее. Без этого предположения теорема становится неверной: если функция $f(x)$ определена в замкнутом промежутке и достигает своего наибольшего (наименьшего) значения на одном из концов этого промежутка, то производная $f'(x)$ на этом конце (если существует) может и не равняться нулю.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Теорема 5 (Ролля). Пусть выполнены три условия:

- 1) функция $f(x)$ определена и непрерывна на $[a, b]$;
 - 2) существует конечная производная $f'(x)$, в (a, b) ;
 - 3) на концах промежутка функция принимает равные значения: $f(a) = f(b)$.
- Тогда найдется точка c между a и b , что $f'(c) = 0$.

Доказательство. По условию теоремы функция $f(x)$ непрерывна на $[a, b]$, следовательно, по II теореме Вейерштрасса, она принимает в этом промежутке наибольшее M и наименьшее m значения. Рассмотрим два случая:

1. Пусть $M = m$. Тогда $f(x)$ в промежутке $[a, b]$ постоянна, т.е. неравенство $m \leq f(x) \leq M$ в этом случае дает $f(x) = M$ для всех x из $[a, b]$. Поэтому $f'(x) = 0$ на всем промежутке, тогда в качестве точки c можно взять любую точку промежутка $[a, b]$.
2. Пусть теперь $M > m$. Оба этих значения достигаются функцией, но так как по условию теоремы выполняется равенство $f(a) = f(b)$, то хоть одно из них достигается в некоторой точке c между a и b . Тогда по теореме Ферма в этой точке c производная равна нулю. Теорема доказана.

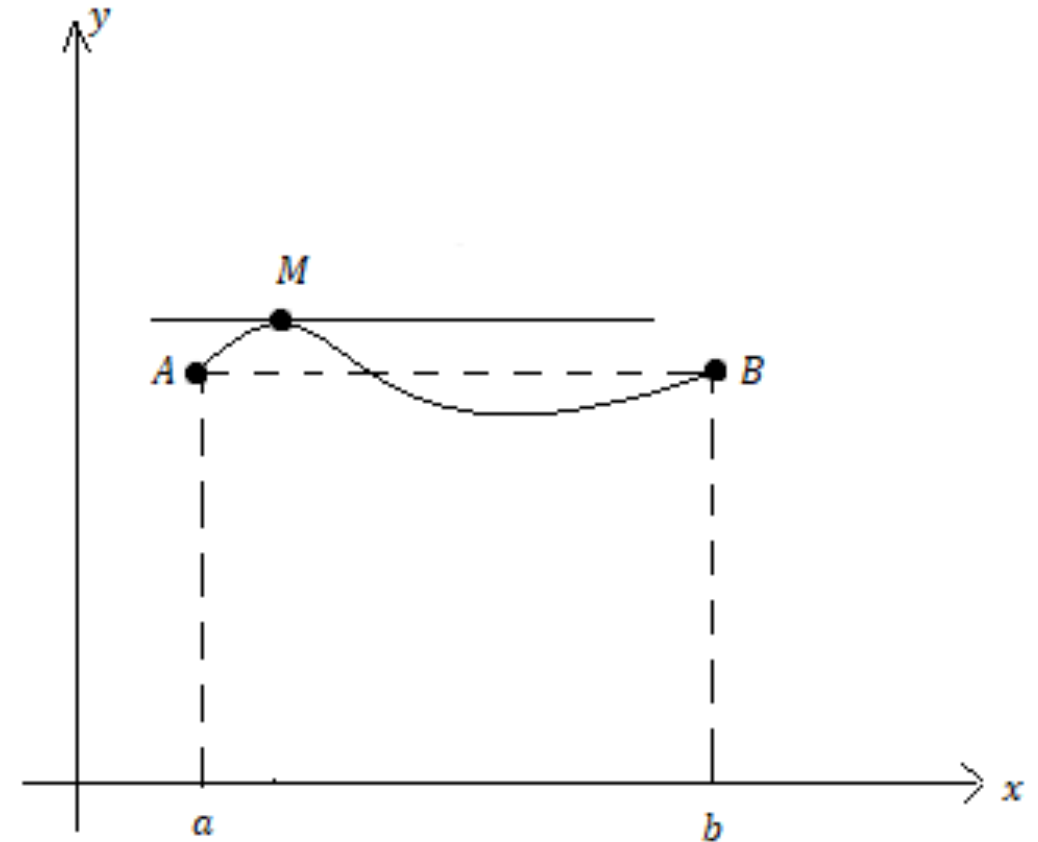


ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Геометрически теорема Ролля означает следующее: если крайние ординаты кривой $y = f(x)$ равны, то на кривой найдется точка, в которой касательная параллельна оси Ox .



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Теорема 6 (Лагранжа/о среднем значении). Пусть

- 1) функция $f(x)$ определена и непрерывна на $[a, b]$;
- 2) существует конечная производная $f'(x)$, по крайней мере, в (a, b) .

Тогда между a и b найдется такая точка c , что выполняется равенство

$$\frac{f(b) - f(a)}{b - a} = f'(c).$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Доказательство. Введем вспомогательную функцию, определив ее в промежутке $[a, b]$ следующим образом:

$$F(x) = f(x) - f(a) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a).$$

Эта функция удовлетворяет всем условиям теоремы Ролля. Действительно, $F(x)$ непрерывна на $[a, b]$, как разность между непрерывной функцией $f(x)$ и линейной функцией. В промежутке (a, b) она имеет конечную производную

$$F'(x) = f'(x) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}.$$

И, наконец, непосредственной подстановкой убеждаемся, что $F(a) = F(b) = 0$, т.е. $F(x)$ принимает равные значения на концах промежутка. Тогда к функции $F(x)$ можно применить теорему Ролля, т.е. утверждать, что существует точка $c \in (a, b)$: $F'(c) = 0$. Таким образом, имеем

$$f'(c) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a} = 0,$$

откуда получаем

$$f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}.$$

Теорема доказана.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

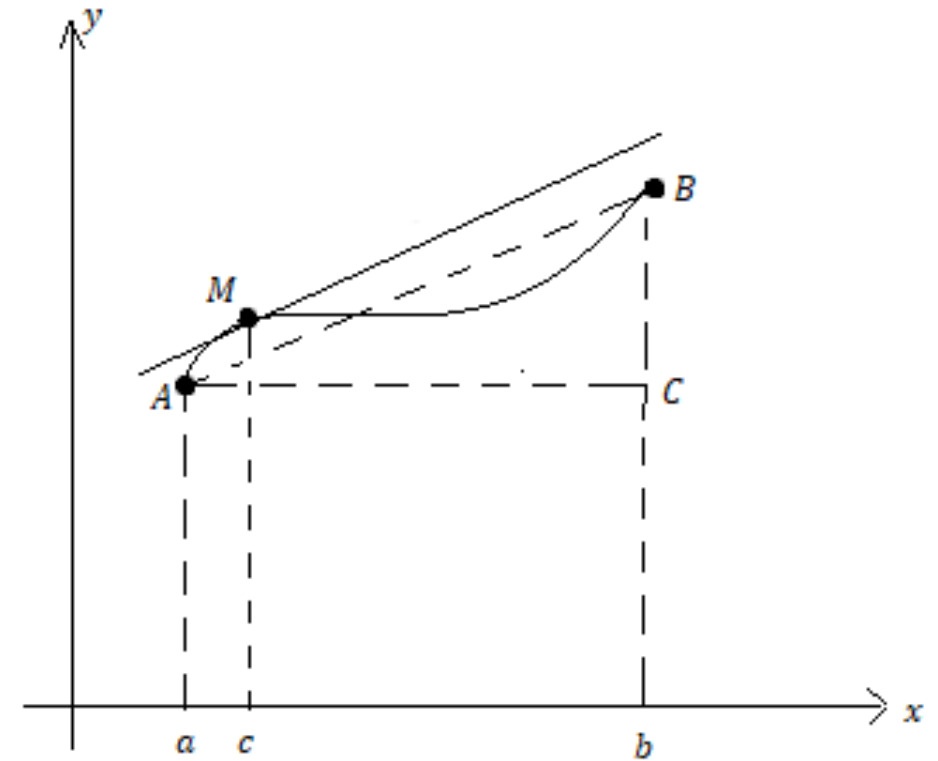
Теперь рассмотрим геометрический смысл теоремы Лагранжа.

Отношение

$$\frac{f(b) - f(a)}{b - a} = \frac{BC}{AC}$$

есть угловым коэффициентом секущей AB , а $f'(c)$ есть угловым коэффициентом касательной к кривой $y = f(x)$ в точке с абсциссой $x = c$.

Таким образом, утверждение теоремы Лагранжа равносильно следующему: на дуге AB всегда найдется, по крайней мере, одна точка M , в которой касательная параллельна хорде AB .



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕМЫ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОГО ИСЧИСЛЕНИЯ

Теорема 7 (Коши).

Пусть

- 1) функции $f(x)$ и $g(x)$ определена и непрерывна на $[a, b]$;
- 2) существуют конечная производная $f'(x)$ и $g'(x)$ по крайней мере, в (a, b) ;
- 3) $g'(x) \neq 0$ в промежутке (a, b) .

Тогда между a и b найдется такая точка c , что выполняется равенство

$$\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(c)}{g'(c)}.$$



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ