

## Основные теоремы дифференциального исчисления

**Теорема 1. (Ролль)** Пусть  $f$  непрерывна на отрезке  $[a, b]$  и дифференцируема на интервале  $(a, b)$ . Если  $f(a) = f(b)$ , то  $\exists c \in (a, b): f'(c) = 0$ .

**Теорема 2. (Коши)** Пусть  $f, g$  непрерывны на отрезке  $[a, b]$  и дифференцируемы на интервале  $(a, b)$ . Тогда  $\exists c \in (a, b): (f(b) - f(a)) \cdot g'(c) = (g(b) - g(a)) \cdot f'(c)$ . Если  $g'(c) \neq 0 \Rightarrow \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(c)}{g'(c)}$ .

**Физический смысл теоремы Коши:** Если для функции  $f$ ,  $f(x)$  это координата материальной точки, то  $f'(x)$  это ее скорость в этой точке и  $f(b) - f(a)$  это путь пройденный точкой за время от  $a$  до  $b$ . Аналогично для функции  $g$ . Тогда  $\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)}$  это отношение пройденных путей и  $\frac{f'(c)}{g'(c)}$  это отношение скоростей. Таким образом, если одна точка преодолела путь за то же самое время в три раза больше, чем другая, то обязательно был момент времени, где скорость этой точки была в три раза выше, чем скорость другой.

**Геометрический смысл теоремы Коши:** Перепишем результат теоремы в другом виде:

$$(f(b) - f(a)) \cdot g'(c) - (g(b) - g(a)) \cdot f'(c) = 0$$

Таким образом, результат теоремы Коши представляется в виде равенства следующего определителя нулю:

$$\begin{vmatrix} f(b) - f(a) & f'(c) \\ g(b) - g(a) & g'(c) \end{vmatrix} = 0$$

Пусть движение на плоскости описывается координатами  $(f(x), g(x))$ .

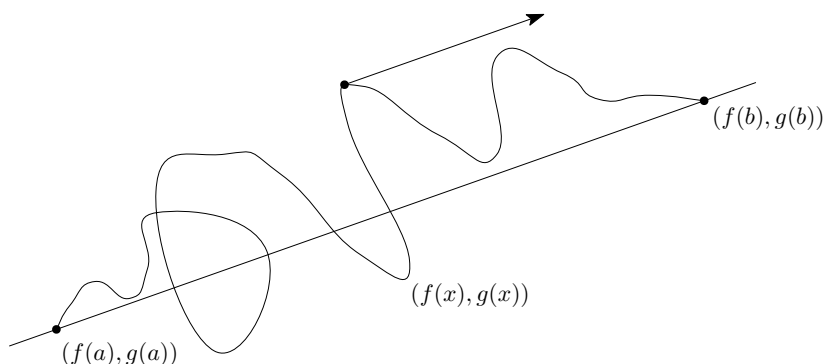


Рис. 1: Геометрический смысл теоремы Коши.

Вектор  $(f(b) - f(a), g(b) - g(a))$  соединяет начало и конец маршрута, то есть это перемещение (насколько мы переместились),  $(f'(c), g'(c))$  это вектор скорости. Таким образом был момент, когда вектор скорости коллинеарен вектору перемещения.

□ Рассмотрим функцию  $F(x) = \begin{vmatrix} f(b) - f(a) & f(x) \\ g(b) - g(a) & g(x) \end{vmatrix} = (f(b) - f(a)) \cdot g(x) - (g(b) - g(a)) \cdot f(x)$ . По свойству определителя  $F(a) = \begin{vmatrix} f(b) - f(a) & f(a) \\ g(b) - g(a) & g(a) \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} f(b) & f(a) \\ g(b) & g(a) \end{vmatrix}$ ,  $F(b) = \begin{vmatrix} -f(a) & f(b) \\ -g(a) & g(b) \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} f(b) & f(a) \\ g(b) & g(a) \end{vmatrix} = F(a) \Rightarrow$  по теореме Ролля  $\exists c \in (a, b): F'(c) = 0 \Rightarrow$

$$F'(c) = (f(b) - f(a)) \cdot g'(c) - (g(b) - g(a)) \cdot f'(c) = 0 \Rightarrow (f(b) - f(a)) \cdot g'(c) = (g(b) - g(a)) \cdot f'(c)$$

■

## Правило Лопиталья

**Теорема 3. (Бернулли-Лопиталь)** Пусть  $f$  и  $g$  дифференцируемы на интервале  $(a, b)$  и  $g' \neq 0$ . Предположим, что выполняется одно из следующих двух условий:

$$(I) \lim_{x \rightarrow b-} f(x) = \lim_{x \rightarrow b-} g(x) = 0;$$

$$(II) \lim_{x \rightarrow b-} g(x) = \infty;$$

Тогда, если  $\lim_{x \rightarrow b-} \frac{f'(x)}{g'(x)} = A$ , то существует предел  $\lim_{x \rightarrow b-} \frac{f(x)}{g(x)} = A$ .

### Условие (II)

**Идея:** В этом случае  $\lim_{x \rightarrow b-} g(x) = \infty$ . Возьмем интервал  $(a, b)$ , возьмем на нём точки  $y, x: x > y$ . Применим к ним теорему Коши:

$$\frac{f(x) - f(y)}{g(x) - g(y)} = \frac{f'(c)}{g'(c)} \Rightarrow \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f'(c)}{g'(c)} \left(1 - \frac{g(y)}{g(x)}\right) + \frac{f(y)}{g(x)}$$

Мы знаем, что  $\lim_{x \rightarrow b-} g(x) = \infty \wedge \lim_{x \rightarrow b-} \frac{f'(x)}{g'(x)} = A \Rightarrow$  возьмем  $y$  столь близко к  $b$ , что  $\frac{f'}{g'} \approx A$ , зафиксируем его.

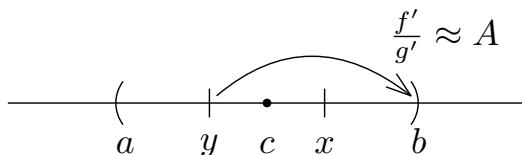


Рис. 2: Идея доказательства теоремы Бернулли-Лопиталья.

Будем двигать  $x$  к  $b \Rightarrow$  будет изменяться  $c$ , но  $c$  как бы не менялось будет лежать еще ближе к  $b \Rightarrow$  в точке  $c$  выражение  $\frac{f'}{g'} \approx A$ . Двигая  $x$  к  $b$  получим:  $\left(1 - \frac{g(y)}{g(x)}\right) \approx 1, \frac{f(y)}{g(x)} \approx 0 \Rightarrow \frac{f(x)}{g(x)} \approx \frac{f'(c)}{g'(c)} \approx A$ .

□ Пусть  $\varepsilon > 0, \exists y: \forall z \in (y, b), \left|\frac{f'(z)}{g'(z)} - A\right| < \varepsilon, \left|\frac{f'(z)}{g'(z)}\right| < C$ , поскольку если предел есть, то функция ограничена в некоторой окрестности предельной точки.

Фиксируем  $y, \exists \delta > 0: y < b - \delta \wedge \forall x \in (b - \delta, b), \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon \wedge \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon$ , поскольку  $f(y), g(y)$  - константы и  $\lim_{x \rightarrow b-} g(x) = \infty$ . Таким образом, применяя теорему Коши и неравенство треугольника получим

$$\begin{aligned} \forall x \in (b - \delta, b), \left|\frac{f(x)}{g(x)} - A\right| &= \left|\frac{f'(c)}{g'(c)} - \frac{f'(c)}{g'(c)} \cdot \frac{g(y)}{g(x)} + \frac{f(y)}{g(x)} - A\right| \leq \left|\frac{f'(c)}{g'(c)} - A\right| + \left|\frac{f'(c)}{g'(c)}\right| \cdot \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| + \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| \Rightarrow \\ &\Rightarrow \left|\frac{f(x)}{g(x)} - A\right| < \varepsilon + C \cdot \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| + \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon + C \cdot \varepsilon + \varepsilon = (C + 2)\varepsilon \end{aligned}$$

■

**Rm: 1.** Точка  $b$  не обязательно должна быть конечной и в этом случае, доказательство будет аналогичным.

**Условие (I)**

**Идея:** В этом случае  $\lim_{x \rightarrow b-} f(x) = \lim_{x \rightarrow b-} g(x) = 0$ . Возьмем интервал  $(a, b)$ , возьмем на нём точки  $x, y: x < y$ . Применим к ним теорему Коши:

$$\frac{f(y) - f(x)}{g(y) - g(x)} = \frac{f'(c)}{g'(c)} \Rightarrow \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f'(c)}{g'(c)} \left(1 - \frac{g(y)}{g(x)}\right) + \frac{f(y)}{g(x)}$$

Есть окрестность точки  $b$ ,  $(b - \delta, b)$  в которой  $\frac{f'}{g'} \approx A$ , зафиксируем в этой окрестности точку  $x$ , а точку  $y$  будем менять. Тогда, точка  $c$  будет лежать в этой же окрестности  $\Rightarrow \frac{f'}{g'} \approx A \wedge x$  - зафиксирована  $\Rightarrow$   
 $\Rightarrow g(x) = \text{const} \wedge \lim_{y \rightarrow b-} g(y) = \lim_{y \rightarrow b-} f(y) = 0 \Rightarrow \left(1 - \frac{g(y)}{g(x)}\right) \rightarrow 1, \frac{f(y)}{g(x)} \rightarrow 0 \Rightarrow \frac{f(x)}{g(x)} \approx \frac{f'(c)}{g'(c)} \approx A$  в окрестности  $b$ .

□ Пусть  $\varepsilon > 0, \exists x: \forall z \in (x, b), \left|\frac{f'(z)}{g'(z)} - A\right| < \varepsilon, \left|\frac{f'(z)}{g'(z)}\right| < C$ , поскольку если предел есть, то функция ограничена в некоторой окрестности предельной точки.

Фиксируем  $x, \exists \delta > 0: x < b - \delta \wedge \forall y \in (b - \delta, b), \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon \wedge \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon$ , поскольку  $f(x), g(x)$  - константы и  $\lim_{y \rightarrow b-} g(y) = \lim_{y \rightarrow b-} f(y) = 0$ . Таким образом, применяя теорему Коши и неравенство треугольника получим

$$\begin{aligned} \forall y \in (b - \delta, b), \left|\frac{f(x)}{g(x)} - A\right| &= \left|\frac{f'(c)}{g'(c)} - \frac{f'(c)}{g'(c)} \cdot \frac{g(y)}{g(x)} + \frac{f(y)}{g(x)} - A\right| \leq \left|\frac{f'(c)}{g'(c)} - A\right| + \left|\frac{f'(c)}{g'(c)}\right| \cdot \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| + \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| \Rightarrow \\ &\Rightarrow \left|\frac{f(x)}{g(x)} - A\right| < \varepsilon + C \cdot \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| + \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon + C \cdot \varepsilon + \varepsilon = (C + 2)\varepsilon \end{aligned}$$

■

□ **Случай  $A = +\infty$ :**

Пусть  $M > 0, \exists x: \forall z \in (x, b), \frac{f'(z)}{g'(z)} > M$ . То есть для любого наперед фиксированного числа, найдется большее значение функции  $\frac{f'}{g'}$ .

Фиксируем  $x$ , пусть  $M > \varepsilon > 0, \exists \delta > 0: x < b - \delta \wedge \forall y \in (b - \delta, b), \left|\frac{g(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon \wedge \left|\frac{f(y)}{g(x)}\right| < \varepsilon$ , поскольку  $f(x), g(x)$  - константы и  $\lim_{y \rightarrow b-} g(y) = \lim_{y \rightarrow b-} f(y) = 0$ . Таким образом, применяя теорему Коши получим

$$\forall y \in (b - \delta, b), \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f'(c)}{g'(c)} \left(1 - \frac{g(y)}{g(x)}\right) + \frac{f(y)}{g(x)} > M(1 + \varepsilon) - \varepsilon > M - \varepsilon = \tilde{M} > 0$$

■

## Многочлен Тейлора

### Многочлен $\Rightarrow$ коэффициенты

Возьмем многочлен  $P(x) = c_0 + c_1(x-a) + c_2(x-a)^2 + \dots + c_n(x-a)^n$  (разложение многочлена  $P$  в точке  $a$  по степеням  $(x-a)$ ). Как найти коэффициенты такого разложения?

$c_0$ : Ясно, что  $c_0 = P(a)$ ;

$c_1$ : Продифференцируем многочлен  $\Rightarrow P'(x) = c_1 + 2c_2(x-a) + \dots + nc_n(x-a)^{n-1} \Rightarrow c_1 = P'(a)$ ;

$c_2$ : Продифференцируем  $P'(x) \Rightarrow P''(x) = 2c_2 + 3 \cdot 2c_3(x-a) + \dots \Rightarrow c_2 = \frac{P''(a)}{2}$ ;

Продолжая эти рассуждения мы получаем, что  $k$ -ый коэффициент

$$c_k = \frac{P^{(k)}(a)}{k!}$$

Теперь вместо коэффициентов в  $P(x)$  мы можем написать их выражение через производные в точке и получим следующий вид многочлена:

$$P(x) = P(a) + P'(a)(x-a) + \dots + \frac{P^{(n)}(a)}{n!}(x-a)^n$$

**Rm: 2.** Отметим, что такое производная  $k$ -го порядка: Если мы уже знаем, что такое производная  $k$ -го порядка и эта производная есть в окрестности точки  $a$ , тем самым в окрестности точки  $a$  определена функция  $f^{(k)}(x)$  и если она оказалась дифференцируемой в точке  $a$ , то её производная в точке  $a$  и будет производной следующего порядка:  $(f^{(k)}(a))' = f^{(k+1)}(a)$ .

**Пример:**  $f(x) = x^m \Rightarrow f^{(k)}(x) = (x^m)^{(k)} = \begin{cases} 0 & k > m \\ m! & k = m \\ m(m-1) \cdot \dots \cdot (m-k+1)x^{m-k} & k < m \end{cases}$

**Упр. 1. Обобщенное правило Лейбница:** Доказать  $(fg)^{(n)} = \sum_{k=0}^n C_n^k f^{(k)} \cdot g^{(n-k)}$ .

□ Докажем по индукции:

**База:** обычное правило Лейбница  $(fg)' = f'g + fg'$ .

**Шаг:** пусть доказано для  $n$ , докажем для  $n+1$ :

$$\begin{aligned} (fg)^{(n+1)} &= \sum_{k=0}^n C_n^k f^{(k)} g^{(n+1-k)} + \sum_{k=0}^n C_n^k f^{(k+1)} g^{(n-k)} = C_n^0 f g^{(n+1)} + \sum_{k=1}^n C_n^k f^{(k)} g^{(n+1-k)} + \sum_{k=1}^{n+1} C_n^{k-1} f^{(k)} g^{(n+1-k)} = \\ &= f g^{(n+1)} + \sum_{k=1}^n C_n^k f^{(k)} g^{(n+1-k)} + \sum_{k=1}^n C_n^{k-1} f^{(k)} g^{(n+1-k)} + C_n^n f^{(n+1)} g = f g^{(n+1)} + \sum_{k=1}^n (C_n^k + C_n^{k-1}) f^{(k)} g^{(n+1-k)} + \\ &\quad + f^{(n+1)} g = f g^{(n+1)} + \sum_{k=1}^n C_{n+1}^k f^{(k)} g^{(n+1-k)} + f^{(n+1)} g = \sum_{k=0}^{n+1} C_{n+1}^k f^{(k)} g^{(n+1-k)} \end{aligned}$$

■

## Коэффициенты $\Rightarrow$ многочлен

Теперь посмотрим на обратную задачу: выписать многочлен, если заданы производные в точке  $a$ . Если нужен многочлен с заданными первыми  $n$  производными, то он будет следующего вида:

$$P(x) = P(a) + P'(a)(x-a) + \dots + \frac{P^{(n)}(a)}{n!}(x-a)^n$$

Пусть  $f$  это  $n$ -раз дифференцируемая функция в точке  $a$ .

**Опр: 1.** Многочлен у которого производные такие же, как у функции  $f$  называется многочленом Тейлора:

$$T_n(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(a)}{k!}(x-a)^k, \quad f^{(k)}(a) = (T_n(x))^{(k)} \Big|_{x=a}, \quad \forall k = \overline{0, n}$$

Рассмотрим функцию

$$g(x) = f(x) - T_n(x), \quad g^{(k)}(a) = 0, \quad \forall k = \overline{0, n}$$

У какой функции все производные до  $n$ -го порядка в точке  $a$  равны нулю? Например, у  $(x-a)^{n+1}$ .

**Теорема 4.** Если  $f$   $n$ -раз дифференцируема в точке  $a$ , то  $f(x) - T_n(x) = \alpha(x) \cdot (x-a)^n$ , где  $\lim_{x \rightarrow a} \alpha(x) = 0$

Это утверждение можно записать короче, используя  $\bar{o}$ -символику:

$$h(x) = \alpha(x) \cdot g(x), \quad x \neq a \wedge \lim_{x \rightarrow a} \alpha(x) = 0 \Rightarrow h = \bar{o}(g), \quad \text{при } x \rightarrow a$$

Тогда теорему перепишем в виде формулы Тейлора с остаточным членом в форме Пеано:

$$f(x) = T_n(x) + \bar{o}((x-a)^n), \quad \text{при } x \rightarrow a$$