

**Теорема 1. Лагранжа.**

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  — непр., дифф. в  $(a, b)$ . Тогда  $\exists c \in (a, b)$ , такое что:

$$f(b) - f(a) = f'(c)(b - a)$$

**Теорема 2. Коши.**  $f, g : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$

$f, g$  — дифф. в  $(a, b)$ ;  $g' \neq 0$  на  $(a, b)$ . Тогда

$\exists c \in (a, b)$ , такое что:

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

*Proof.* Следует из теоремы Коши при  $g(x) = x$  □

*Примечание.* Если  $g(b) = g(a)$ , то по т. Ролля...

*Примечание.* От автора конспекта: Кохась действительно не дописал замечание.

*Примечание.* Теорему Лагранжа можно интерпретировать как следующее:  $\frac{f(b)-f(a)}{b-a}$  — тангенс угла между хордой графика и горизонталью, а  $f'(c)$  — касательная. Таким образом, если провести хорду графика, то можно найти точку между точками пересечения графика и хорды такую, что касательная к графику будет параллельна этой хорде.

*Proof.* Теоремы Коши.

$$F(x) := f(x) - kg(x)$$

Подберем  $k$  такое, что  $F(b) = F(a)$

$$f(b) - kg(b) = f(a) - kg(a)$$

$$k = \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)}$$

По т. Ролля  $\exists c : F'(c) = 0$

$$f'(c) - kg'(c) = 0$$

$$k = \frac{f'(c)}{g'(c)}$$

□

*Следствие.* 1.  $f$  непр. на  $[a, b]$ , дифф. в  $(a, b)$

$$\exists M : \forall x \quad |f'(x)| \leq M$$

Тогда  $\forall x, x+h \in [a, b]$

$$|f(x+h) - f(x)| \leq M|h|$$

2.  $f$  — непр. на  $[a, b]$ , дифф. на  $(a, b)$

$$\exists \lim_{x \rightarrow a+0} f'(x) = k \in \overline{\mathbb{R}}$$

Тогда  $f'_+(a) = k$

*Proof.* Следствия 2.

$\exists a < c < a + h$ , такой что:

$$\frac{f(a+h) - f(a)}{h} = f'(c) \xrightarrow{h \rightarrow 0} k$$

□

$$f(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}}, & x \neq 0 \\ 0, & x = 0 \end{cases}$$

$f$  — дифф. при  $x > 0$

$$f' = e^{-\frac{1}{x^2}} \cdot \frac{2}{x^3}$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{2e^{-\frac{1}{x^2}}}{x^3} = 0 \text{ (позже)}$$

Это был контрпример — функция, которая везде дифф., но  $\nexists \lim$

**Теорема 3.** Дарбу.

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  — дифф. на  $[a, b]$

Тогда  $\forall C$  лежащего между  $f'(a), f'(b)$

$$\exists c \in (a, b) : f'(c) = C$$

*Proof.*  $F(x) := f(x) - C \cdot x$  — у неё  $\exists \max_{[a,b]}$  (в силу непрерывности)

$F'(x) = f'(x) - C$   $F'(a)$  и  $F'(b)$  разных знаков.

$$1. F'(a) > 0 \quad F'(b) < 0$$

По лемме при  $x > a$ , близких к  $a$   $f(x) > f(a) \Rightarrow \max f$  достигается в  $c \in (a, b)$

□

*Следствие.* 1. Функция  $f'$  обладает свойством “сохранять промежутки”

2.  $f'$  не может иметь разрывов вида “скачок”

## 1 Показательная функция

$$\forall x, y \quad f(x+y) = f(x) \cdot f(y) \quad (*)$$

$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , непр.

**Определение.** Показательная функция  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , непр.

$\neq 0, \neq 1$  и удовл. (\*)

**Теорема 4.**  $f$  — показ. ф-ция

Тогда:

$$1. \forall x \quad f(x) > 0; f(0) = 1$$

$$2. \forall r \in \mathbb{Q} \quad f(rx) = (f(x))^r$$

$$3. f \text{ — строго монот.: } a := f(1)$$

Тогда  $a \neq 1$ , если  $a > 1$  — возр., если  $a < 1$  — убыв.

4. Множество значений  $f$   $(0, +\infty)$

5.  $\tilde{f}(1) = f(1)$ , тогда  $f = \tilde{f}$

*Proof.* 1.  $f \not\equiv 0 \quad \exists f(x_0) \neq 0$

$$x = x_0, y = 0 \quad f(x_0 + 0) = f(x_0) \cdot f(0) \Rightarrow f(0) = 1$$

Если  $f(x_1) = 0$ , тогда

$$\forall x \quad f(x) = f(x - x_1) \cdot f(x_1) = 0$$

$$f(x) = f\left(\frac{x}{2}\right) \cdot f\left(\frac{x}{2}\right) > 0$$

2. Как в опр. ст. с рациональным показателем

(a)  $r = 1$

(b)  $r \in \mathbb{N}$

$$f(2x) = f(x + x) = f(x) \cdot f(x) = f(x^2)$$

$$f((n+1)x) = f(nx + x) = f(nx) \cdot f(x) = (f(x))^n f(x) = (f(x))^{n+1}$$

(c)  $r \in "-\mathbb{N}"$

$$1 = f(0) = f(nx + (-n)x) = f(nx) \cdot f(-nx) = (f(x))^n f(-nx)$$

(d)  $r = 0$

$$f(rx) = f(0) = 1 = (f(x))^0$$

(e)  $r = \frac{1}{n}$

$$f(x) = f\left(n \cdot \frac{x}{n}\right) = \left(f\left(\frac{x}{n}\right)\right)^n$$

$$f\left(\frac{1}{n}x\right) = (f(x))^{\frac{1}{n}}$$

(f)  $r = \frac{m}{n} \quad m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}$

$$f\left(\frac{m}{n}x\right) = f\left(m \cdot \left(\frac{1}{n}x\right)\right) = \left(f\left(\frac{1}{n}x\right)\right)^m = (f(x)^{\frac{1}{n}})^m$$

3.  $a = 1 \quad f(1) = 1 \quad \forall r \in \mathbb{Q} \quad f(r) = 1^r = 1$

$f$  — непр. и  $f(x) = 1$  при  $x \in \mathbb{Q} \Rightarrow f \equiv 1$

$a > 1$ . Тогда  $\forall x > 0 \quad f(x) > 1$

$$r \in \mathbb{Q}, r > 0 \quad f(r) = r(r \cdot 1) = (f(1))^r = a^r > 1$$

Значит  $\forall x \in \mathbb{R}, x > 0$  берем  $r_k \rightarrow x (r_k \in \mathbb{Q})$

$f(r_k) \rightarrow f(x)$ , значит  $f(x) \geq 1$

$$f(x) = f((x-r) + r) = f(x-r) \cdot f(r) > 1$$

$\exists r \in \mathbb{Q} : 0 < r < x$

возр.  $x \in \mathbb{R}, h > 0$

$$f(x+h) = f(x) \cdot f(h)$$

$$f(h) > 1 \Rightarrow f(x+h) > f(x)$$

$a < 1$  — аналогично.

$$4. f(\mathbb{R}) = (\inf f, \sup f)$$

$$\inf f = 0 \quad \sup f = +\infty$$

$$f(1) = a > 1$$

$$a^n, n \in \mathbb{Z}$$

$$5. \tilde{f}(1) = f(1) \Rightarrow \forall r \quad \tilde{f}(r) = f(r)$$

$$\forall x \quad r_k \rightarrow x$$

$$\tilde{f}(r_k) = f(r_k)$$

$$\tilde{f}(r_k) \rightarrow \tilde{f}(x); f(r_k) \rightarrow f(x) \Rightarrow f(x) = \tilde{f}(x)$$

□

Обозначение.  $f$  — показ ф-ция,  $f(1) = a$

Это значит  $\forall r \in \mathbb{Q} \quad f(r) = a^r$

Обозначим:  $f(x) = a^x$

**Теорема 5.**  $\exists$  показ. ф-ция  $f_0$ , удовл.:

$$\frac{f_0(x) - 1}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 1$$

Доказательство будет позже.

**Теорема 6.**  $f$  — показ. ф-ция.

Тогда  $\exists \alpha \in \mathbb{R} \quad \forall x \quad f(x) = f_0(\alpha x)$

*Proof.*  $f(1) = a$

Множество значений  $f_0$  это  $(0, +\infty)$

$$\exists \alpha : f_0(\alpha) = a$$

$f_0(\alpha x)$  и есть  $f(x)$ . Покажем это:

$$g(x) := f_0(\alpha x)$$

$g(x)$  — показ. ф., т.к. она не тривиальна и удовлетворяет (\*), покажем это:

$$g(x+y) = f_0(\alpha(x+y)) = f_0(\alpha x + \alpha y) = f_0(\alpha x) \cdot f_0(\alpha y) = g(x)g(y)$$

$$g(1) = f_0(\alpha) = a = f(1)$$

□

**Следствие.** Функция  $f_0$ , удовл. теореме 5, — единственная.

*Proof.*  $h(x)$  — ещё одна такая функция  $\Rightarrow h(x) = f_0(\alpha x)$

$$1 \xleftarrow{xx \rightarrow 0} \frac{h(x) - 1}{x} = \frac{f_0(\alpha x) - 1}{\alpha x} \cdot \alpha \xrightarrow{x \rightarrow 0} \alpha$$

, т.е.  $\alpha = 1$

□

**Определение.**  $f_0$  называется экспонента, если:

$$f_0(x) = e^x \quad f_0(1) = e$$

$$\frac{e^x - 1}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 1$$

, т.е.  $e^x > 1$  при  $x > 0$

**Следствие.**  $\forall a > 0, a \neq 1$

$$\exists! f : f(1) = a$$

**Proof.** Для этого  $a \exists! \alpha \quad f_0(\alpha) = a$

$$f(x) = f_0(\alpha x)$$

$$f(1) = f_0(\alpha) = a$$

□

**Следствие.**  $\forall x, y \in \mathbb{R} \quad \forall a > 0, a \neq 1$

$$a^{xy} = (a^x)^y = (a^y)^x$$

**Proof.**  $x = 0$  — тривиально

$$x \neq 0 \quad a^x = b \neq 1$$

$$y \in \mathbb{Q} \quad a^{xy} = (a^x)^y = b^y$$

$$y \in \mathbb{R} \quad r_k \rightarrow y \quad a^{x r_k} \leftarrow a^{x r_k} = b^{r_k} \rightarrow b^y \Rightarrow a^{xy} = b^y$$

□

## 2 Производные высших порядков

**Определение.**  $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$  — дифф.

$$x \in \langle a, b \rangle$$

Если  $f'$  — дифф. в  $x_0$ , то  $(f')'(x_0)$  — называется вторая производная функции  $f$ .

Если  $\forall x \in \langle a, b \rangle \exists f^{(n)}(x)$ , изучим дифференцируемость  $f^{(n)}$  в точке  $x_0 \in \langle a, b \rangle$

$$f^{(n+1)}(x_0) = (f^{(n)})'(x_0)$$

$$f_+^{(n)}(x_0) = (f|_{\langle a, b \rangle \cap [x_0, +\infty)})^{(n)}(x_0)$$

**Обозначение.**  $E$  — пр-к в  $\mathbb{R}, n \in \mathbb{N}$

$$C^n(E) = \{f : E \rightarrow \mathbb{R} : f^{(n)} \text{ непр. на } E\}$$

$$C(E) = \text{функции, непр. на } E$$

$$C^\infty(E):$$

$$C(E) \supsetneq C^1(E) \supsetneq C^2(E) \supsetneq \dots$$

**Наблюдение.**  $P(x)$  — многочлен степени  $n$

$$P(a) = C_0$$

$$P'(a) = C_1$$

Пусть

$$\vdots$$

$$P^{(n)}(a) = C_n$$

$$P(x) = \alpha_0 + \alpha_1(x-a) + \alpha_2(x-a)^2 + \dots + \alpha_n(x-a)^N$$

$$P(a) = \alpha_0 = C_0$$

$$P'(x) = \alpha_1 + 2\alpha_2(x-a) + \dots + n\alpha_n(x-a)^{n-1}$$

$$P'(a) = \alpha_1 = C_1$$

$$P''(x) = 2\alpha_2 + 6\alpha_3(x-a) + \dots + n(n-1)\alpha_n(x-a)^{n-2}$$

$$P''(a) = 2\alpha_2$$

$$\vdots$$

$$P^{(n)}(a) = n(n-1)(n-2)\dots 2 \cdot 1 \cdot \alpha_n$$

$$P(x) = C_0 + \frac{C_1}{1!}(x-a) + \frac{C_2}{2!}(x-a)^2 + \dots + \frac{C_n}{n!}(x-a)^n$$

$$P(x) = P(a) + \frac{P'(a)}{1!}(x-a) + \dots + \frac{P^{(n)}(a)}{n!}(x-a)^n$$

**Определение.** Многочленом Тейлора  $n$ -той степени (*порядка*) функции  $f$  в точке  $a$  называется:

$$T_n(f, a)(x) = f(a) + \frac{f'(a)}{1!}(x-a) + \frac{f''(a)}{2!}(x-a)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(a)}{n!}(x-a)^n$$