

1. 定义:

单调上升: $\forall x_1, x_2 \in D$, 若 $x_1 < x_2$, 则 $f(x_1) < f(x_2)$

单调下降: $\forall x_1, x_2 \in D$, 若 $x_1 < x_2$, 则 $f(x_1) > f(x_2)$

2. 判定:

定理1. 若 $f(x)$ 单调上升且 $f'(x)$ 存在, 则 $f'(x) \geq 0$.

解:
$$f'(x) = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x}$$

$\Delta x > 0$ 时, $f(x + \Delta x) - f(x) > 0 \Rightarrow f'(x) \geq 0$.

$\Delta x < 0$ 时, $f(x + \Delta x) - f(x) < 0 \Rightarrow f'(x) \geq 0$.

定理2. 设 $f(x)$ 在 (a,b) 内可导, 且 $f'(x) > (<) 0$,
则 $f(x)$ 在 (a,b) 内单调递增(减).

解: $\forall x_1, x_2 \in D$, 若 $x_1 < x_2$, $f(x_2) - f(x_1) = f'(\xi)(x_2 - x_1)$

若 $f'(x) > 0$, 则 $f(x_2) > f(x_1)$, 故单调递增.

例1. 证明 $f(x) = \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x$ 在 $(0, +\infty)$ 上单调递增.

$$\begin{aligned}\text{解: } f'(x) &= \left[\left(1 + \frac{1}{x}\right)^x \right]' = \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x \left[x \ln \frac{1+x}{x} \right]' \\ &= \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x \left[\ln(1+x) - \ln x + x \cdot \frac{x}{1+x} \left(-\frac{1}{x^2}\right) \right] \\ &= \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x \left[\frac{1}{\xi} - \frac{1}{1+x} \right] > 0 \quad \xi \in (x, x+1)\end{aligned}$$

例2. 设 $f(x)$ 在 $(-\infty, +\infty)$ 内满足 $f''(x) > 0$, $f(0) < 0$

证明: $\frac{f(x)}{x}$ 分别在 $(-\infty, 0)$ 和 $(0, +\infty)$ 上单调递增.

解: $\left[\frac{f(x)}{x} \right]' = \frac{xf'(x) - f(x)}{x^2}$, 令 $g(x) = xf'(x) - f(x)$

$$\begin{aligned} \text{令 } g'(x) &= [xf'(x) - f(x)]' = f'(x) + xf''(x) - f'(x) \\ &= xf''(x) \end{aligned}$$

当 $x > 0$ 时, $g'(x) > 0 \Rightarrow g(x) > g(0) = -f(0) > 0$

即 $\left[\frac{f(x)}{x} \right]' > 0$, $\frac{f(x)}{x}$ 在 $(0, +\infty)$ 上单调递增.

同理 $\frac{f(x)}{x}$ 在 $(-\infty, 0)$ 上单调递增.



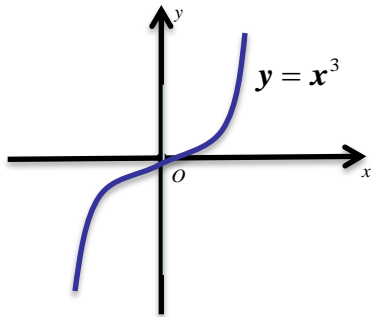
定义1:

设 $f(x)$ 在 x_0 邻域内有定义且满足 $f(x) \leq (\geq) f(x_0)$, 则称 $f(x_0)$ 是 $f(x)$ 的**极大(小)值**, x_0 为**极大(小)值点**.

注: 若 $f(x_0)$ 是极值, 且在 x_0 邻域内 $f'(x)$ 存在, 则 $f'(x_0)=0$.

反之不成立.

例1. $f(x) = x^3$ 在 $x = 0$ 点处.



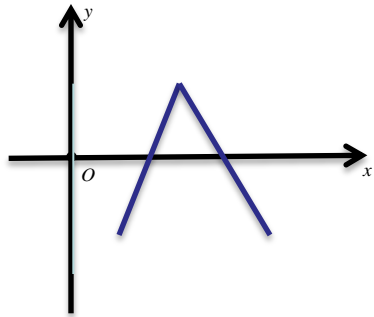
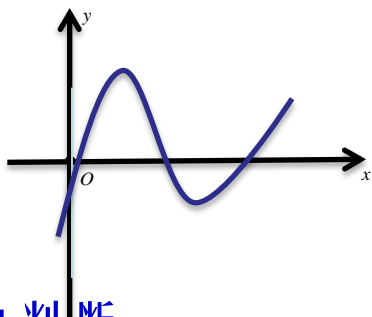
定义2:

称使 $f'(x)=0$ 的点 x_0 为 $f(x)$ 的**驻点**.



定义3:

若 $f(x)$ 在 x_0 点连续, 且 $f'(x_0)=0$ 或 $f'(x_0)$ 不存在, 则称 x_0 是 $f(x)$ 的**极值嫌疑点**.



极值的判断:

定理. 设 x_0 是 $f(x)$ 的极值嫌疑点, 且 $f(x)$ 在 x_0 的去心邻域内可导, 而 $f(x)$ 由左到右经过 x_0 点时, $f'(x)$ 由正(负)变到负(正), 则 $f(x_0)$ 是极大(小)值, 否则 $f(x_0)$ 不是极值.

例2. 设 $f'(x_0) = 0$, $f''(x_0) = 1$, 证明 $f(x_0)$ 是 $f(x)$ 的极小值.

证明: $1 = f''(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x) - f'(x_0)}{x - x_0} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{x - x_0} > 0$

由保序性, 存在 x_0 邻域, 使 $\frac{f'(x)}{x - x_0} > 0$

1) $x < x_0$ 时, $\frac{f'(x)}{x - x_0} > 0 \Rightarrow f'(x) < 0$

2) $x > x_0$ 时, $\frac{f'(x)}{x - x_0} > 0 \Rightarrow f'(x) > 0$

故 $f(x_0)$ 是 $f(x)$ 的极小值.

定理2. 设 $f'(x_0) = 0$, $f''(x_0) \neq 0$, 则 $f(x_0)$ 是 $f(x)$ 的极值.

若 $f''(x_0) > 0$, 则 $f(x_0)$ 是极小值;

若 $f''(x_0) < 0$, 则 $f(x_0)$ 是极大值.

1. 闭区间连续函数的最值:

步骤:

设 $f(x) \in C[a, b]$,

1) 首先求 $f(x)$ 在 (a, b) 内极值嫌疑点 x_1, x_2, \dots, x_k ;

2) 然后计算 $f(x_1), f(x_2), \dots, f(x_k), f(a), f(b)$;

3) 比较 $f(x_1), f(x_2), \dots, f(x_k), f(a), f(b)$,

最大的为最大值, 最小的为最小值.

例1. 求 $f(x) = \int_0^1 |x^2 - t^2| dt$ 在 $[0, 2]$ 上的最值.

解: 注意到 $t \in [0, 1]$

$$f(x) = \begin{cases} \int_0^1 (x^2 - t^2) dt = x^2 - \frac{1}{3} & x \geq 1 \\ \int_0^x (x^2 - t^2) dt + \int_x^1 (t^2 - x^2) dt = \frac{4}{3}x^3 - x^2 + \frac{1}{3} & x < 1 \end{cases}$$

易见 $f(x)$ 在 $[0, 2]$ 上连续.

$$f'(x) = \begin{cases} 2x, & 1 < x < 2 \\ 4x^2 - 2x, & 0 < x < 1 \end{cases} \quad \text{又 } f'_+(1) = 2, \quad f'_-(1) = 2, \\ \Rightarrow f'(1) = 2.$$

$$\text{令 } f'(x) = 0 \quad \text{得 } x = \frac{1}{2}$$

$$f\left(\frac{1}{2}\right) = \frac{1}{4}, f(0) = \frac{1}{3}, f(2) = \frac{11}{3}, \text{ 故 } f\left(\frac{1}{2}\right) = \frac{1}{4} \text{ 最小, } f(2) = \frac{11}{3} \text{ 最大.}$$

~导数与积分应用~

2. 开区间连续函数的最值:

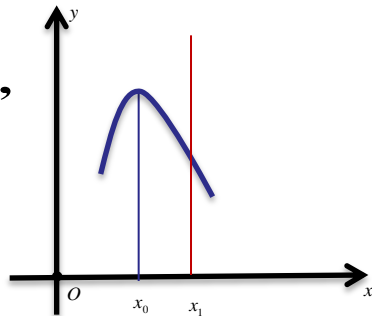
结论: 开区间连续函数若有且仅有一个极值, 则此极值为最值.

证明: 设 $f(x) \in C(a, b)$ 且只有 $x_0 \in (a, b)$ 使 $f(x_0)$ 为极值,

不妨设 x_0 为极大, 若非最大, 则存在 $x_1 \in (a, b)$,

不妨设 $x_1 > x_0$ 使 $f(x_1) > f(x_0)$

又在 x_0 点附近有 $x_2 \in (x_0, b)$ 使 $f(x_2) < f(x_0)$



由 $f(x) \in C[x_0, x_1]$, 则 $f(x)$ 在 $[x_0, x_1]$ 上有最大最小值.

显然最小值在 (x_0, x_3) 内取到.

此最小值为函数极小值, 矛盾.

3. 实际问题中的最值:

结论: 若实际问题中已知 $f(x)$ 的最值必然在 I 内部取到,

$f(x) \in C(I)$, 且 I 内只有一个极值嫌疑点, 则此点为最值点.

例. 工厂要加工一批无盖的圆柱形罐头盒子,
当给定容积时, 问圆柱形半径与高什么关系
最省料.

解: 设此盒子体积为 V , 半径为 x , 高为 h , 表面积为 S

$$\text{则 } h = \frac{V}{\pi x^2}, \quad S = \pi x^2 + 2\pi x \left(\frac{V}{\pi x^2} \right) = \pi x^2 + \frac{2V}{x}$$

$$\text{令 } S'(x) = 2\pi x - \frac{2V}{x^2} = 0 \Rightarrow x = \sqrt[3]{\frac{V}{\pi}} \quad \text{得 } h = \sqrt[3]{\frac{V}{\pi}}$$

故 $h = x = \sqrt[3]{\frac{V}{\pi}}$ 时最省料.