

泰勒中值定理

B. Taylor 1685-1731 (*G.B.*)

Maclaurin 1698-1746 (*G.B.*)

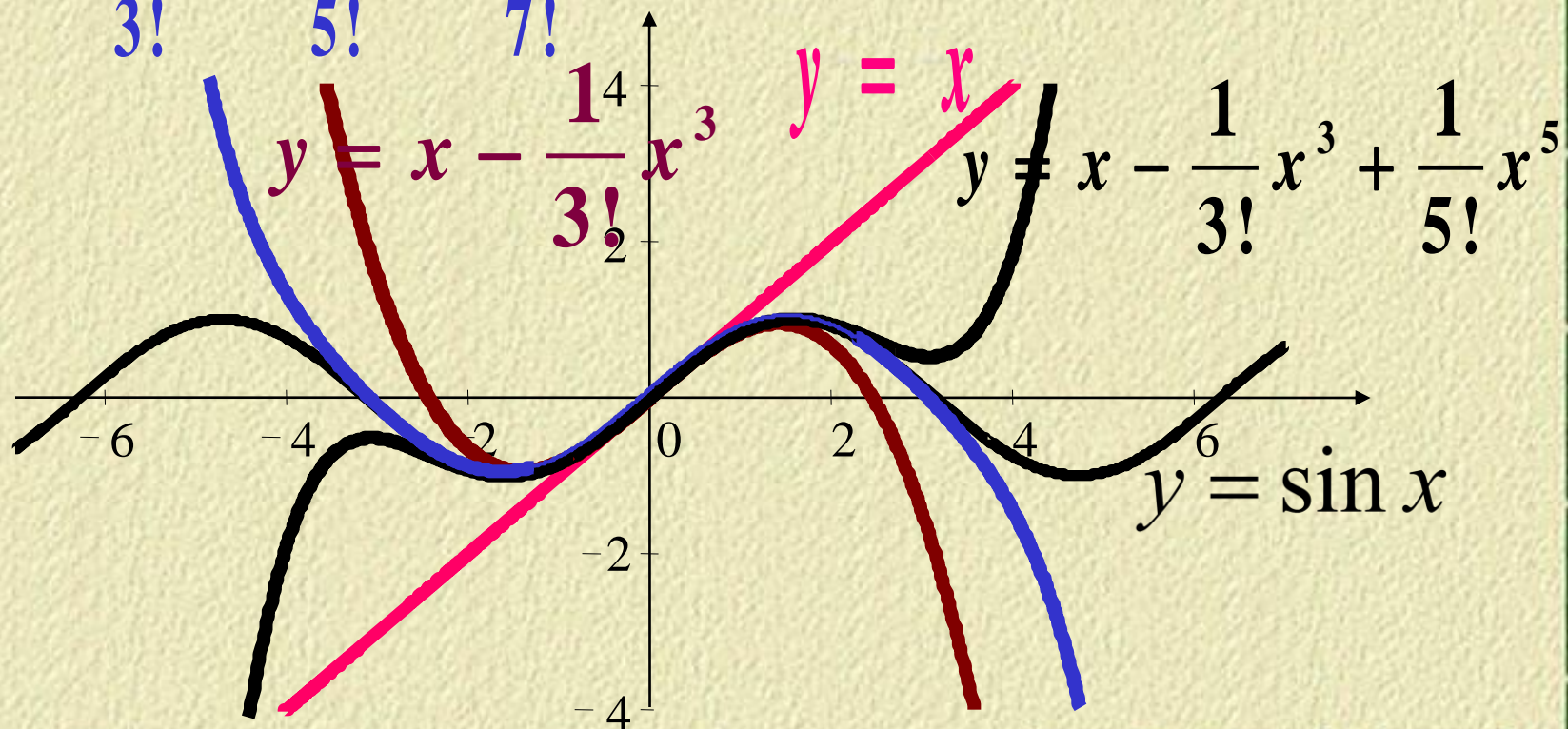
Lagrange 1736~1813 (*Fr.*)

Cauchy 1789~1857 (*Fr.*)

观察 $\sin x$ 与一个多项式函数 $f(x)$ 的图象：

$$f(x) = x - \frac{1}{3!}x^3 + \frac{1}{5!}x^5 - \frac{1}{7!}x^7 + \cdots + (-1)^n \frac{1}{(2n+1)!}x^{2n+1}$$

$$y = x - \frac{1}{3!}x^3 + \frac{1}{5!}x^5 - \frac{1}{7!}x^7$$



上页

下页

返回

1.问题的提出

(1).若 $f(x)$ 在 x_0 处连续,则有

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0),$$

$$\therefore f(x) = f(x_0) + \alpha, \lim_{x \rightarrow x_0} \alpha = 0,$$

\therefore 当 x 很接近 x_0 , 即 $|x - x_0|$ 很小时
有 $f(x) \approx f(x_0)$.

以平直代曲

(2).若 $f(x)$ 在 x_0 处可导,则有

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

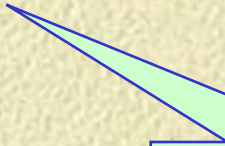
$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0),$$

\therefore 当 x 很接近 x_0 , 即 $|x - x_0|$ 很小时

$$\text{有 } f(x) \approx f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0).$$

例如, 当 $|x|$ 很小时,

$$e^x \approx 1 + x \quad \ln(1 + x) \approx x$$



以切直代曲

如下图

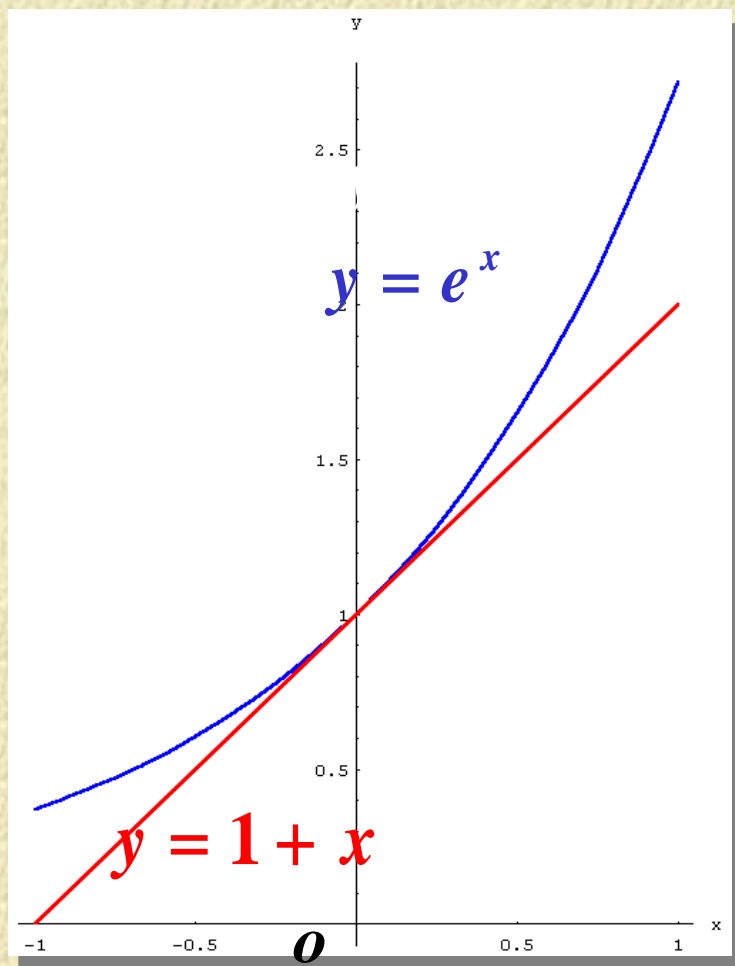
上页

下页

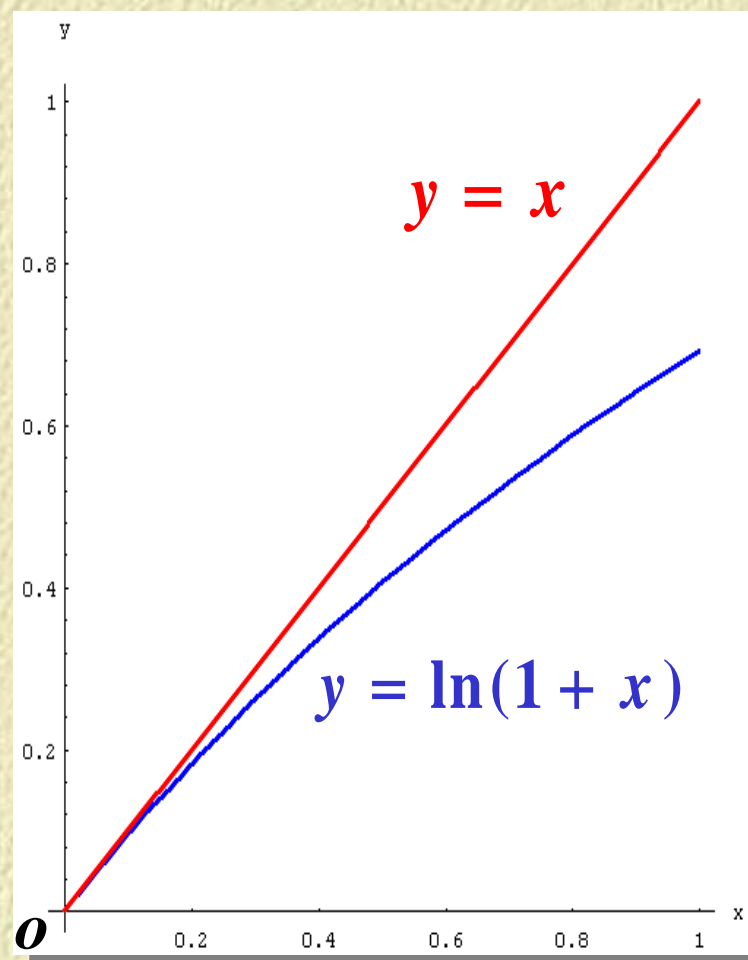
返回

例如,当 $|x|$ 很小时,

$$e^x \approx 1 + x$$



$$\ln(1 + x) \approx x$$



上页

下页

返回

不足 (1).精确度不高,(2).误差无法估计.

问题 寻找多项式函数 $P_n(x)$,使得

$$(A).f(x) \approx P_n(x),$$

(B).误差 $R(x) = f(x) - P_n(x)$ 可估计.

由于 $P_n(x)$ 任意多阶可导,故要求 $f(x)$ 在包含 x_0 的区间 (a,b) 内有高阶导数是合理的,

$$P_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + \cdots + a_n(x - x_0)^n,$$

$$\text{误差 } R_n(x) = f(x) - P_n(x)$$

上页

下页

返回

近似程度越来越好

$P_n(x)$ 和 $R_n(x)$ 的确定：

分析 $y = f(x)$ 与 $y = P_n(x)$ 的图象

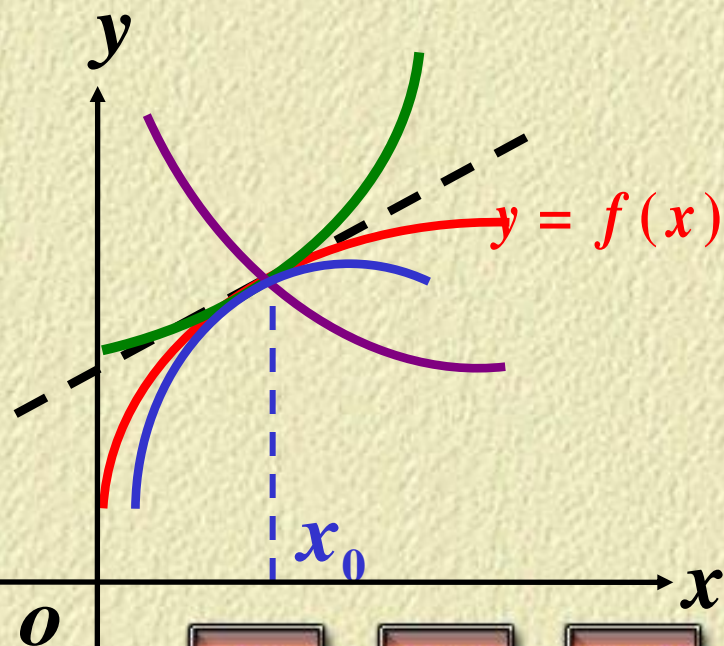
(1).都过 x_0 点,则 $P_n(x_0) = f(x_0)$;

(2).在点 x_0 处相切,

则 $P'_n(x_0) = f'(x_0)$;

(3).在点 x_0 的某邻域内弯曲方向相同,

则 $P''_n(x_0) = f''(x_0) \dots$



上页

下页

返回

$$P_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + \cdots + a_n(x - x_0)^n,$$

$$P_n'(x) = a_1 + 2a_2(x - x_0) + \cdots + na_n(x - x_0)^{n-1},$$

$$P_n''(x) = 2a_2 + 3 \cdot 2a_3(x - x_0) + \cdots + n(n-1)a_n(x - x_0)^{n-2},$$

$$P_n'''(x) = 3!a_3 + 4 \cdot 3 \cdot 2a_4(x - x_0) + \cdots \\ \cdots + n(n-1)(n-2)a_n(x - x_0)^{n-3},$$

... ..

$$P_n(x_0) = a_0, P_n'(x_0) = a_1, P_n''(x_0) = 2a_2 = 2!a_2,$$

$$P_n'''(x_0) = 3!a_3, \cdots, P_n^{(n)}(x_0) = n!a_n$$

设想 $P_n^{(k)}(x_0) = f^{(k)}(x_0), k = 1, 2, \dots, n,$

$$a_0 = f(x_0), 1 \cdot a_1 = f'(x_0), 2! \cdot a_2 = f''(x_0)$$

$$\dots, n! \cdot a_n = f^{(n)}(x_0),$$

$$\text{则 } a_k = \frac{1}{k!} f^{(k)}(x_0), (k = 0, 1, 2, \dots, n)$$

代入 $P_n(x)$ 中得到

$$P_n(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) +$$

$$\frac{f''(x_0)}{2!}(x - x_0)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n,$$

2. 泰勒(*Taylor*)中值定理

Th.1. (Taylor Theorem)

如果函数 $f(x)$ 在包含 x_0 的区间 (a, b) 内有

$n+1$ 阶导数, 则 $f(x) = P_n(x) + R_n(x)$,

$$P_n(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2!}(x - x_0)^2 \\ + \cdots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n,$$

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}(x - x_0)^{n+1},$$

其中 ξ 介于 x_0 与 x 之间.

证明 由条件知 $R_n(x)$ 在 (a,b) 内有 $n+1$ 阶导数,

$$R_n(x_0) = R'_n(x_0) = R''_n(x_0) = \cdots = R_n^{(n)}(x_0) = 0$$

函数 $R_n(x)$ 与 $(x-x_0)^{n+1}$ 在以 $x_0, x (x \neq x_0)$ 为端点的区间上满足 $Cauchy$ 中值定理的条件,

$$\begin{aligned} \frac{R_n(x)}{(x-x_0)^{n+1}} &= \frac{R_n(x) - R_n(x_0)}{(x-x_0)^{n+1} - 0} \\ &= \frac{R'_n(\xi_1)}{(n+1)(\xi_1-x_0)^n} (\xi_1 \text{ 在 } x_0 \text{ 与 } x \text{ 之间}) \end{aligned}$$

函数 $R'_n(x)$ 与 $(n+1)(x-x_0)^n$ 在以 x_0 与 ξ_1 为端点的区间上满足 $Cauchy$ 中值定理的条件,

$$\begin{aligned} \frac{R'_n(\xi_1)}{(n+1)(\xi_1-x_0)^n} &= \frac{R'_n(\xi_1)-R'_n(x_0)}{(n+1)(\xi_1-x_0)^n-0} \\ &= \frac{R''_n(\xi_2)}{n(n+1)(\xi_2-x_0)^{n-1}} \quad (\xi_2 \text{ 在 } x_0 \text{ 与 } \xi_1 \text{ 之间}) \end{aligned}$$

如此下去,经 $(n+1)$ 次使用 $Cauchy$ 中值定理

可得
$$\frac{R_n(x)}{(x-x_0)^{n+1}} = \frac{R_n^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}.$$

(ξ 在 x_0 与 ξ_n 之间也即在 x_0 与 x 之间)

$$\because P_n^{(n+1)}(x) = 0, \therefore R_n^{(n+1)}(x) = f^{(n+1)}(x)$$

则由上式得

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1} \quad (\xi \text{ 在 } x_0 \text{ 与 } x \text{ 之间}),$$

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k \text{ 称为是函数 } f(x)$$

在 x_0 点处的 n 次 *Taylor* 多项式.

$$\sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + R_n(x) \text{ 称为是函数 } f(x)$$

在 x_0 点处的 $(n \text{ 次})$ *Taylor* 展开.

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + R_n(x),$$

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}, (\xi \text{ 在 } x_0 \text{ 与 } x \text{ 间})$$

$R_n(x)$ 为*Lagrange*型余项.

现在我们所看到的*Taylor*定理是*Lagrange*在*B.Taylor*工作的基础上给出的更为精确而严格的命题.

麦克劳林(*Maclaurin*)公式

Maclaurin 公式是*Taylor*中值定理的特殊形式, 但却是独立于*Taylor*中值定理并且迟于它被提出来的. *Maclaurin* 1698-1746 英国

$$f(x) = f(0) + f'(0)x + \frac{f''(0)}{2!}x^2 \\ + \cdots + \frac{f^{(n)}(0)}{n!}x^n + \frac{f^{(n+1)}(\theta x)}{(n+1)!}x^{n+1} \quad (0 < \theta < 1)$$

即 $f(x) = P_n(x) + R_n(x), x_0 = 0.$

*Taylor*定理的出现是现实的需要对数学的推动的结果.在大航海时代/探索时代(*Age of Discovery*),人们在海洋上航行是根据海图来确定航向,而这中间需要用到三角函数的近似值计算,为了能较为精确地导航,要求能得到较高精确度的函数值近似计算的方法与技术,在这样的环境下,英国数学家*B.Taylor*给出了后世著名的*Taylor*定理.利用*Taylor*定理,人们可以得到函数值的任意精确度的近似值.

3.应用举例

例1.给出 $f(x) = e^x$ 的 n 阶 $Maclaurin$ 展开式.

解 $\because f'(x) = f''(x) = \cdots = f^{(n)}(x) = e^x,$

$\therefore f(0) = f'(0) = f''(0) = \cdots = f^{(n)}(0) = 1,$

注意到 $f^{(n+1)}(\theta x) = e^{\theta x}$, 代入公式得

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \frac{e^{\theta x}}{(n+1)!} x^{n+1} \\ (0 < \theta < 1).$$

由公式可知 $e^x \approx 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!}$,

设 $x > 0$, 估计误差

$$|R_n(x)| = \left| \frac{e^{\theta x}}{(n+1)!} x^{n+1} \right| < \frac{e^x \cdot x^{n+1}}{(n+1)!} \quad (0 < \theta < 1)$$

取 $x = 1$, 得 $e \approx 1 + 1 + \frac{1}{2!} + \cdots + \frac{1}{n!}$

其误差为 $|R_n(x)| < \frac{e}{(n+1)!} < \frac{3}{(n+1)!}$.

取 $x = 1, e \approx 1 + 1 + \frac{1}{2!} + \cdots + \frac{1}{n!}$

$n = 10$ 时 $1 + 1 + \frac{1}{2!} + \cdots + \frac{1}{10!} \approx 2.718\ 281\ 8\cdots$

相比之下,由于 $\lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = e$ 而用

$a_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$ 作 e 的近似计算, $n = 100$,

$a_{100} \approx 2.70\cdots, n = 10^4, a_{10^4} \approx 2.718\ 14\cdots$

其效果要差远了.

上页

下页

返回

$f(x) = e^x$ 的Maclaurin展开式

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \frac{e^{\theta x}}{(n+1)!} x^{n+1}, (0 < \theta < 1).$$

由此我们可以证明数 e 是无理数:

如果 $e = \frac{p}{q}$ ($p, q \in \mathbb{Z}^+$ 且互质), 则当 $n > q$ 时,

$$e \cdot n! - \left(n! + n! + \frac{n!}{2!} + \cdots + n + 1 \right) = \frac{e^{\theta}}{n+1} \quad (\oplus)$$

应该是一个整数, 但是 $0 < \theta < 1, \frac{e^{\theta}}{n+1} < \frac{3}{n+1}$,

所以当 $n > 2$ 时 (\oplus) 右边就不是整数了, 因而矛盾.

\therefore 实数 e 是一个无理数.

例1.(2).求证 $\forall n \in \mathbb{Z}^+, x \geq 0$ 时有

$$e^x \geq 1 + x + \cdots + \frac{x^n}{n!}$$

证明 $\because e^x = 1 + x + \cdots + \frac{x^n}{n!} + R_n(x)$

$$R_n(x) = \frac{e^{\theta x}}{(n+1)!} x^{n+1} \quad (0 < \theta < 1),$$

$x \geq 0$ 时有 $R_n(x) \geq 0, \therefore \forall n \in \mathbb{Z}^+,$

$x \geq 0$ 时 $e^x \geq 1 + x + \cdots + \frac{x^n}{n!}$ 恒成立.

上页

下页

返回

例2.给出函数 $\sin x$ 的 $Maclaurin$ 展开式.

$$\text{解 } \because (\sin x)^{(k)} = \sin\left(x + \frac{\pi}{2} \cdot k\right), k = 1, 2, \dots$$

$$(\sin x)^{(2n)} \Big|_{x=0} = 0, (\sin x)^{(2n+1)} \Big|_{x=0} = (-1)^n,$$

$$\therefore \sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{x^{2n+1}}{(2n+1)!} + R_{2n+2}(x)$$

$$R_{2n+2}(x) = \frac{\sin\left(\theta x + \frac{\pi}{2} \cdot (2n+3)\right)}{(2n+3)!} x^{2n+3}, (0 < \theta < 1)$$

在区间 $[0, \pi]$ 上,用11次多项式

$$x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + \frac{x^9}{9!} - \frac{x^{11}}{11!}$$

来逼近 $\sin x$, 则我们有

$$|R_{12}| \leq \frac{|x^{13}|}{13!} < \frac{\pi^{13}}{13!} \approx 0.000\ 466\ 303$$

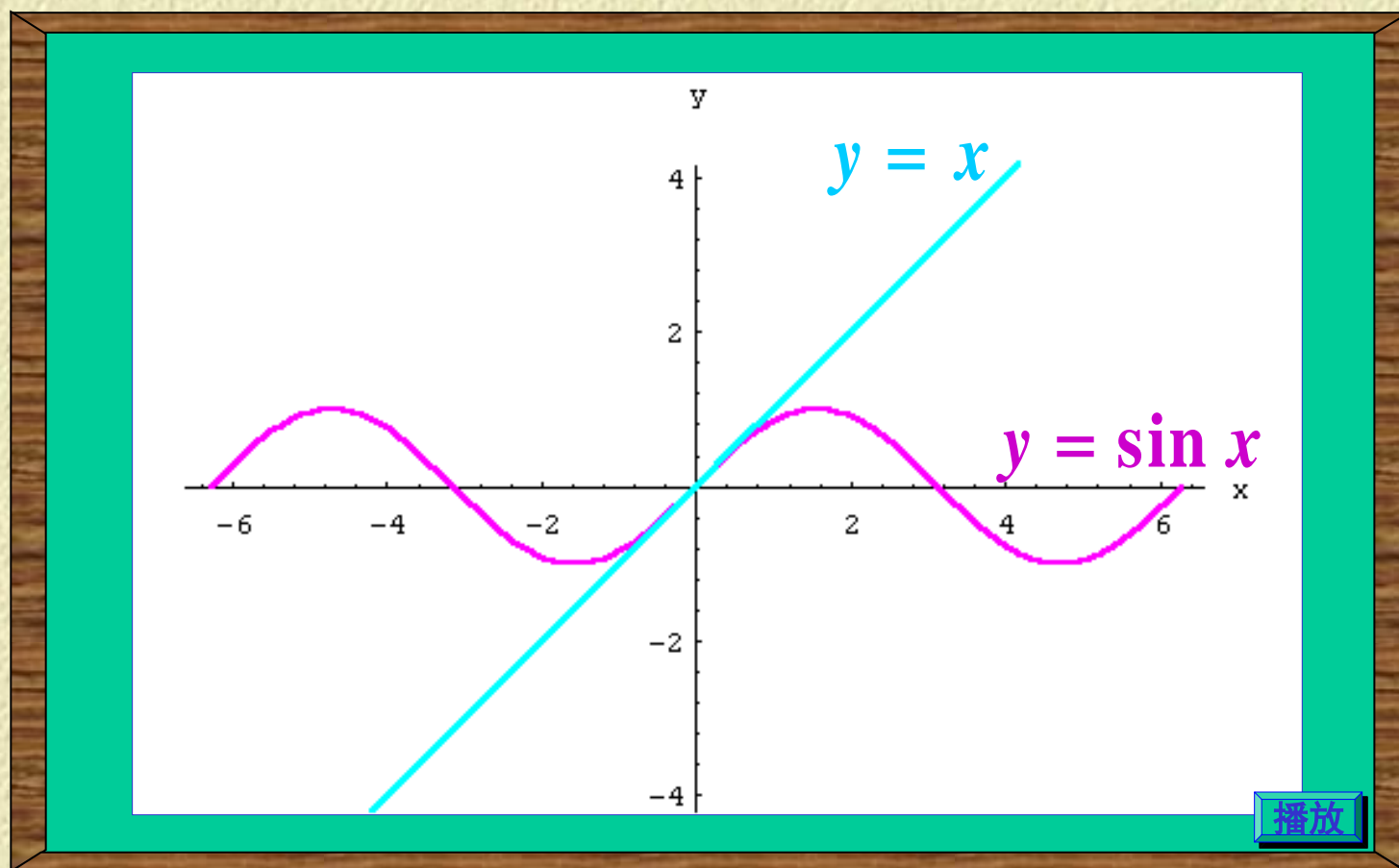
极好的
近似
结果

如果我们用更高次的 $Maclaurin$ 多项式来逼近 $\sin x$,那就可以使得变量的取值范围有所扩大.

$$\sin x \approx x - \frac{1}{3!}x^3 + \frac{1}{5!}x^5 + \cdots + \frac{(-1)^n}{(2n+1)!}x^{2n+1}$$

所以,我们可以得到用 n 次多项式来近似表示正弦函数的近似计算结果,而且可以看到,随着 n 的增大,近似效果就越来越好, x 的取值范围就可以随之而扩大。

Taylor 公式在近似计算中的应用；



4.带Peano型余项的Taylor定理

由微分定义知, $f(x)$ 在 x_0 处可微, 则 $x \rightarrow x_0$ 时

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0) \cdots \cdots (*)$$

则若 $f^{(n)}(x_0)$ 存在, 则可将(*)式作拓广:

Th.2 若函数 $f(x)$ 在点 x_0 处存在 $f^{(n)}(x_0)$, 则当 $x \in U^o(x_0)$, $x \rightarrow x_0$ 时有

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o\left((x - x_0)^n\right).$$

Peano 型余项 $o\left((x - x_0)^n\right)$ 是定性地描述了函数与 *Taylor* 多项式之间的差距.

Th.2 若函数 $f(x)$ 在点 x_0 处存在 $f^{(n)}(x_0)$,则当
 $x \in U^o(x_0), x \rightarrow x_0$ 时有

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o\left((x - x_0)^n\right).$$

Peano 型余项 $o\left((x - x_0)^n\right)$ 是定性地描述了函数
与*Taylor*多项式之间的差距.

证明 $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k}{(x - x_0)^n} = \dots = 0.$

Th.2 若函数 $f(x)$ 在点 x_0 处存在 $f^{(n)}(x_0)$,则当
 $x \in U^o(x_0), x \rightarrow x_0$ 时有

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o((x - x_0)^n).$$

证明 连续 n 次使用 $L'Hopital$ 法则

$$\begin{aligned} & \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k}{(x - x_0)^n} = \dots \\ &= \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f^{(n-1)}(x) - f^{(n-1)}(x_0) - f^{(n)}(x_0)(x - x_0)}{n!(x - x_0)} \\ &= \frac{1}{n!} \lim_{x \rightarrow x_0} \left[\frac{f^{(n-1)}(x) - f^{(n-1)}(x_0)}{x - x_0} - f^{(n)}(x_0) \right] = 0. \end{aligned}$$

例3.求极限 $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x \sin x - x(1+x)}{\ln(1+x^3)}$.

解 $x \rightarrow 0$ 时, $\ln(1+x^3) \sim x^3$,

$$e^x = 1 + x + \frac{1}{2}x^2 + o(x^2), \sin x = x - \frac{x^3}{3!} + o(x^3),$$

$$\therefore e^x \sin x - x(1+x) =$$

$$\left(1 + x + \frac{1}{2}x^2 + o(x^2)\right) \left(x - \frac{x^3}{3!} + o(x^3)\right) - x(1+x)$$

$$= \frac{x^3}{3} + o(x^3), \text{ 所以所求极限为 } \frac{1}{3}.$$

例3.(2).求极限 $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\tan x - \sin x}{x^3}$.

解 $(\tan x)' = \sec^2 x, (\tan x)'' = 2\sec^2 x \tan x,$

$$(\tan x)''' = 4\sec^2 x \tan^2 x + 2\sec^4 x,$$

$$(\tan x)' \Big|_{x=0} = 1, (\tan x)'' \Big|_{x=0} = 0, (\tan x)''' \Big|_{x=0} = 2,$$

$$\therefore x \rightarrow 0 \text{ 时, } \tan x = x + \frac{2}{3!}x^3 + o(x^3),$$

$$\sin x = x - \frac{x^3}{3!} + o(x^3),$$

$$\therefore x \rightarrow 0 \text{ 时, } \tan x - \sin x = \frac{3}{3!}x^3 + o(x^3),$$

所以,所求极限为 $\frac{1}{2}$.

例4. 我们需要注意到, 并不是只要提高 *Taylor* 多项式的次数, 就能不断地改进对函数的逼近程度. 以一个著名的例子来说明:

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

经过一个冗长的计算过程, 我们可

以知道 $\forall n \in \mathbb{Z}^+, f^{(n)}(0) = 0$,

于是函数 $f(x)$ 的 *Maclaurin* 多项式恒等于 0, 此时, 余项永远是函数 $f(x)$

自身, $\forall n \in \mathbb{Z}^+, R_n(x) \equiv f(x)$.

$$f(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}}, & x \neq 0, \\ 0, & x = 0 \end{cases} \quad \text{由无穷大量的结果}$$

$x \rightarrow +\infty$ 时, $\ln x \ll x^k \ll a^x \ll x^x$ ($k > 0, a > 1$) 知:

$$f'(0) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{-\frac{1}{x^2}} \cdot \frac{1}{x}}{x} = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{t}{e^{t^2}} = \lim_{t \rightarrow \infty} \left(\frac{t^2}{e^{t^2}} \cdot \frac{1}{t} \right) = 0,$$

$$\therefore f'(x) = \begin{cases} \frac{2}{x^3} e^{-\frac{1}{x^2}}, & x \neq 0, \\ 0, & x = 0 \end{cases},$$

$$f''(0) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{2}{x^3} e^{-\frac{1}{x^2}} \cdot \frac{1}{x}}{x} = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{2t^4}{e^{t^2}} = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{(t^2)^2}{e^{t^2}} = 0, \dots$$

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

可以知道,函数 $f(x)$ 在 $U(0)$ 内任意阶导数均存在,且 $f^{(n)}(0) = 0, \forall n \in \mathbb{Z}^+$, 所以函数 $f(x)$ 的任意阶 $Maclaurin$ 多项式恒为零,而 $x \in U^o(0)$ 时,余项 $R_n(x) \equiv f(x)$,所以我们不可能用 $Maclaurin$ 多项式近似表示函数本身.

例5. 设函数 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上二阶可导,
证明: 存在 $\xi \in (a, b)$, 使得

$$f(a) + f(b) - 2f\left(\frac{a+b}{2}\right) = \frac{1}{4}(b-a)^2 f''(\xi).$$

分析 本题证明的方法挺多, 这里首先介绍
用 *Taylor* 中值定理来证明的方法.

只需给出 $f(a), f(b)$ 在点 $\frac{a+b}{2}$ 处的
Taylor 展开式.

证明 给出 $f(a), f(b)$ 在点 $\frac{a+b}{2}$ 处的Taylor展开式:

$$f(a) = f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f'\left(\frac{a+b}{2}\right)\left(\frac{a-b}{2}\right) + \frac{1}{2}f''(\zeta)\left(\frac{a-b}{2}\right)^2,$$

$$f(b) = f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f'\left(\frac{a+b}{2}\right)\left(\frac{b-a}{2}\right) + \frac{1}{2}f''(\eta)\left(\frac{a-b}{2}\right)^2,$$

将两式相加,则

$$f(a) + f(b) - 2f\left(\frac{a+b}{2}\right) = \frac{1}{8}(b-a)^2[f''(\zeta) + f''(\eta)],$$

对 f'' 引用Darboux定理,则有 $\xi \in (a, b)$,使得,

$$f''(\xi) = \frac{1}{2}[f''(\zeta) + f''(\eta)].$$

证二 设辅助函数 $\varphi(x) = f\left(x + \frac{b-a}{2}\right) - f(x)$,

再在 $\left[a, \frac{a+b}{2}\right]$ 上对函数 $\varphi(x)$ 运用 *Lagrange* 微分

中值定理, 考虑 $\varphi\left(\frac{a+b}{2}\right) - \varphi(a) = \dots$

Th.2 若函数 $f(x)$ 在点 x_0 处存在 $f^{(n)}(x_0)$, 则当 $x \in U^o(x_0), x \rightarrow x_0$ 时有

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o\left((x - x_0)^n\right).$$

推论1. 若函数 $f(x)$ 在点 x_0 处存在 $f^{(n)}(x_0)$,
 $f'(x_0) = f''(x_0) = \dots = f^{(n-1)}(x_0) = 0, f^{(n)}(x_0) \neq 0$,
 n 为偶数, 则函数 $f(x)$ 在点 x_0 处取得极值.
且当 $f^{(n)}(x_0) > 0$ (< 0) 时函数在点 x_0 处取得极小(大)值.

推论1. 若函数 $f(x)$ 在点 x_0 处存在 $f^{(n)}(x_0)$,
 $f'(x_0) = f''(x_0) = \dots = f^{(n-1)}(x_0) = 0, f^{(n)}(x_0) \neq 0, n$ 为偶数,
则函数 $f(x)$ 在点 x_0 处取得极值.且当 $f^{(n)}(x_0) > 0 (< 0)$
时函数在点 x_0 处取得极小(大)值.

证明 由带 $Peano$ 型余项的 $Taylor$ 展开定理得

$$x \in U^\circ(x_0), f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o\left((x - x_0)^n\right).$$

$$\therefore f(x) = f(x_0) + (x - x_0)^n \left[\frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} + o(1) \right],$$

n 为偶数, $(x - x_0)^n > 0$.

若 $f^{(n)}(x_0) > 0$, 则在 $U^\circ(x_0)$ 内, $\frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} + o(1) > 0$,

于是, 在 $U(x_0)$ 内, $f(x) \geq f(x_0)$, 即 $f(x_0) = \min_{U(x_0)} f(x)$.

小结

(1).带 $Lagrange$ 型余项的 $Taylor$ 公式在 $n = 0$ 时就是 $Lagrange$ 中值公式

$$f(x) = f(x_0) + f'(\xi)(x - x_0), (\xi \text{ 在 } x_0 \text{ 与 } x \text{ 之间}).$$

(2).许多一元微分学中涉及高阶导数的问题大多都可以考虑用 $Taylor$ 定理来解决.掌握了 $Taylor$ 定理以后,回过头来看前面的那些理论,似乎一切都在你的掌握之中了,你或许会有一种“会当凌绝顶,一览众山小”的感觉.说“ $Taylor$ 定理是一元微分学的顶峰”并非妄言.