

牛顿迭代数列

牛顿 (1643-1727) 给出了牛顿切线法求函数零点近似值的方法——牛顿切线法迭代

用“作切线”的方法求方程的近似解,设 r 是函数 $y = f(x)$ 的一个零点

①任意选取 x_0 作为 r 的初始近似值,过点 $(x_0, f(x_0))$ 作曲线 $y = f(x)$ 的切线 l_1 ,设 l_1 与 x 轴交点的横坐标为 x_1 ,并称 x_1 为 r 的1次近似值;

②过点 $(x_1, f(x_1))$ 作曲线 $y = f(x)$ 的切线 l_2 ,设 l_2 与 x 轴交点的横坐标为 x_2 ,称 x_2 为 r 的2次近似值.

③重复以上操作,直到 $|x_n - r| < \epsilon$, ϵ 为所需精度。

一般地,过点 $(x_n, f(x_n))$ ($n \in \mathbf{N}^*$)作曲线的 $y = f(x)$ 切线 l_{n+1} ,记 l_{n+1} 与 x 轴交点的横坐标为 x_{n+1} ,并称 x_{n+1} 为 r 的 $n+1$ 次近似值.若 $f'(x_n) \neq 0$,那么

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

例题

[安徽六安第二中学25届高三上10月月考T19]从函数的观点看,方程的根就是函数的零点,设函数的零点为 r .牛顿在《流数法》一书中,给出了高次代数方程的一种数值解法——牛顿法.具体做法如下:先在 x 轴找初始点 $P_0(x_0, 0)$,然后作 $y = f(x)$ 在点 $Q_0(x_0, f(x_0))$ 处切线,切线与 x 轴交于点 $P_1(x_1, 0)$,再作 $y = f(x)$ 在点 $Q_1(x_1, f(x_1))$ 处切线($Q_1P_1 \perp x$ 轴,下同),切线与 x 轴交于点 $P_2(x_2, 0)$,再作 $y = f(x)$ 在点 $Q_2(x_2, f(x_2))$ 处切线,一直重复,可得到一系列数: $x_0, x_1, x_2, \dots, x_n$.显然,它们会越来越逼近 r .于是,求 r 近似解的过程转化为求 x_n ,若设精度为 ϵ ,则把首次满足 $|x_n - x_{n-1}| < \epsilon$ 的 x_n 称为 r 的近似解

(1)设 $f(x) = x^3 + x^2 + 1$,试用牛顿法求方程 $f(x) = 0$ 满足精度 $\epsilon = 0.4$ 的近似解(取 $x_0 = -1$,且结果保留小数点后第二位);

(2)如图,设函数 $g(x) = 2^x$; (i) 由以前所学知识,我们知道函数 $g(x) = 2^x$ 没有零点,你能否用上述材料中的牛顿法加以解释?

(ii) 若设初始点为 $P_0(0, 0)$, 类比上述算法,求所得前 n 个三角形

$\triangle P_0Q_0P_1, \triangle P_1Q_1P_2, \dots, \triangle P_{n-1}Q_{n-1}P_n$ 的面积和

解析:

(1)由函数 $f(x) = x^3 + x^2 + 1$,则 $f'(x) = 3x^2 + 2x$,切线斜率 $k_1 = f'(-1) = 1$

又 $f(-1) = 1$,那么在 $x_0 = -1$ 点处的切线方程为 $y - 1 = x + 1$

所以 $x_1 = -2$,且 $|x_1 - x_0| > 0.5$

$k_2 = f'(-2) = 8, f(-2) = -3$

那么在 $x_1 = -2$ 点处的切线方程为 $y + 3 = 8(x + 2)$

所以 $x_2 = -\frac{13}{8} \approx -1.63$,且 $|x_2 - x_1| < 0.4$

故用牛顿法求方程 $f(x) = 0$ 满足精度 $\varepsilon = 0.4$ 的近似解为-1.63

(2) 设 $P_n - 1(x_{n-1}, 0)$,则 $Q_n - 1(x_{n-1}, g(x_{n-1}))$

因为 $g(x) = 2^x$,所以 $g'(x) = 2^x \ln 2$

则 $Q_{n-1}(x_{n-1}, g(x_{n-1}))$ 处切线为

$$y = 2^{x_{n-1}} \times \ln 2 \times (x - x_{n-1}) + 2^{x_{n-1}}$$

切线与 x 轴相交得 $P_n(x_n, 0)$, $x_n - x_{n-1} = -\frac{1}{\ln 2}$

即 $|x_n - x_{n-1}| = \frac{1}{\ln 2}$ 为定值

根据牛顿法, 此函数没有零点;

(ii)因为 $x_0 = 0$ 得 $x_{n-1} = -\frac{n-1}{\ln 2}$

所以

$$\begin{aligned} |P_0P_1| &= |P_1P_2| = |P_2P_3| = \cdots = |P_{n-1}P_n| = \frac{1}{\ln 2} \\ g(x_{n-1}) &= 2^{-\frac{n-1}{\ln 2}} = (2^{-\log_2 e})^{n-1} = \frac{1}{e^{n-1}} \end{aligned}$$

所以

$$\begin{aligned} &S_{\triangle P_0Q_0P_1} + S_{\triangle P_1Q_1P_2} + \cdots + S_{\triangle P_{n-1}Q_{n-1}P_n} \\ &= \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{\ln 2} \left(1 + \frac{1}{e} + \frac{1}{e^2} + \frac{1}{e^3} + \cdots + \frac{1}{e^{n-1}} \right) \\ &= \frac{1}{2 \ln 2} \frac{1 - \frac{1}{e^n}}{1 - \frac{1}{e}} \\ &= \frac{1}{2 \ln 2} \frac{e^n - 1}{e^n - e^{n-1}} \\ &= \frac{e^n - 1}{e^n - e^{n-1}} \log_4 e \end{aligned}$$

故所得前 n 个三角形 $\triangle P_0Q_0P_1, \triangle P_1Q_1P_2, \cdots, \triangle P_{n-1}Q_{n-1}P_n$ 的面积和为 $\frac{e^n - 1}{e^n - e^{n-1}} \log_4 e$