

## 《计算方法》期末试题答案

学号	QQ2842305604
姓名	资源分享站

题号	一	二	三	四	五	六	七	八	总分
分数									

注意行为规范

遵守考场纪律

主管  
领导  
审核  
签字

一. (10 分) 当  $x=1, -1, 2$  时,  $f(x)=0, -3, 4$ , 求  $f(x)$  的二次插值多项式。

解:

$$x_0 = 1, x_1 = -1, x_2 = 2,$$

$$f(x_0) = 0, f(x_1) = -3, f(x_2) = 4;$$

$$l_0(x) = \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} = -\frac{1}{2}(x+1)(x-2)$$

$$l_1(x) = \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} = \frac{1}{6}(x-1)(x-2)$$

$$l_2(x) = \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} = \frac{1}{3}(x-1)(x+1)$$

则二次拉格朗日插值多项式为

$$\begin{aligned} L_2(x) &= \sum_{k=0}^2 y_k l_k(x) \\ &= -3l_0(x) + 4l_2(x) \\ &= -\frac{1}{2}(x-1)(x-2) + \frac{4}{3}(x-1)(x+1) \\ &= \frac{5}{6}x^2 + \frac{3}{2}x - \frac{7}{3} \end{aligned}$$

二. (10 分) 高斯消去法解方程组

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = 6 & \text{(I)} \\ 3x_1 + 5x_2 + 2x_3 = 5 & \text{(II)} \\ 4x_1 + 3x_2 + 30x_3 = 32 & \text{(III)} \end{cases}$$



把方程 (I) 乘  $(-\frac{3}{2})$  后加到方程 (II) 上去, 把方程 (I) 乘  $(-\frac{4}{2})$  后加到方程 (III) 上去, 即可消去方程 (II)、(III) 中的  $x_1$ , 得同解方程组

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = 6 & \text{(I)} \\ 0.5x_2 - 4x_3 = -4 & \text{(II)} \\ -3x_2 + 22x_3 = 20 & \text{(III)} \end{cases}$$

将方程 (II) 乘  $(\frac{3}{0.5})$  后加于方程 (III), 得同解方程组:

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = 6 & \text{(I)} \\ 0.5x_2 - 4x_3 = -4 & \text{(II)} \\ -2x_3 = -4 & \text{(III)} \end{cases}$$

由回代公式 (3.5) 得  $x_3 = 2$   $x_2 = 8$   $x_1 = -13$

三. (10 分). 求三个不同的节点  $x_1, x_2, x_3$  和常数  $c$  使求积公式

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx c[f(x_0) + f(x_1) + f(x_2)] \quad (1)$$

具有尽可能高的代数精度.

解 不妨设  $x_0 < x_1 < x_2$ .

本题有 4 个待定参数  $c, x_0, x_1, x_2$ , 令求积公式对  $f(x) = 1, x, x^2, x^3$  精确成立, 即有

$$\begin{cases} 3c = 2 & (2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} c(x_0 + x_1 + x_2) = 0 & (3) \end{cases}$$

$$\begin{cases} c(x_0^2 + x_1^2 + x_2^2) = \frac{2}{3} & (4) \end{cases}$$

$$\begin{cases} c(x_0^3 + x_1^3 + x_2^3) = 0 & (5) \end{cases}$$

由 (2) 得

$$c = \frac{2}{3}$$

于是 (3) ~ (5) 变为

$$\begin{cases} x_0 + x_1 + x_2 = 0 & (6) \\ x_0^2 + x_1^2 + x_2^2 = 1 & (7) \\ x_0^3 + x_1^3 + x_2^3 = 0 & (8) \end{cases}$$

由 (6) 得

$$x_1 = -(x_0 + x_2) \quad (9)$$

将其代入 (7) 和 (8) 得

$$\begin{cases} x_0^2 + (x_0 + x_2)^2 + x_2^2 = 1 \\ x_0^3 - (x_0 + x_2)^3 + x_2^3 = 0 \end{cases}$$

即

$$\begin{cases} x_0^2 + x_0x_2 + x_2^2 = \frac{1}{2} & (10) \\ x_0x_2(x_0 + x_2) = 0 & (11) \end{cases}$$

由 (11) 得,  $x_0=0$  或  $x_2=0$  或  $x_0+x_2=0$ .

当  $x_0=0$  时, 由 (10) 得  $x_2 = \frac{1}{\sqrt{2}}$ , 再由 (9) 得  $x_1 = -\frac{1}{\sqrt{2}}$ , 与  $x_0 < x_1$  矛盾;

当  $x_2=0$  时, 由 (10) 得  $x_0 = -\frac{1}{\sqrt{2}}$ , 再由 (9) 得  $x_1 = \frac{1}{\sqrt{2}}$ , 与  $x_1 < x_2$  矛盾;

当  $x_0+x_2=0$  时, 由 (10) 得  $x_0 = -\frac{1}{\sqrt{2}}$ ,  $x_2 = \frac{1}{\sqrt{2}}$ , 再由 (9) 得  $x_1=0$ .

综上要使求积公式 (1) 至少具有 3 次代数精度当且仅当取

$$c = \frac{2}{3}, \quad x_0 = -\frac{1}{\sqrt{2}}, \quad x_1 = 0, \quad x_2 = \frac{1}{\sqrt{2}}$$

此时求积公式为



$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx \frac{2}{3} \left[ f\left(-\frac{1}{\sqrt{2}}\right) + f(0) + f\left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right) \right] \quad (12)$$

将  $f(x) = x^4$  代入 (12) 有  $\int_{-1}^1 x^4 dx = \frac{2}{5} \neq \frac{2}{3} \left[ \left(-\frac{1}{\sqrt{2}}\right)^4 + 0^4 + \left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right)^4 \right] = \frac{1}{3}$ . 所以求积公式 (12) 的代数精度为 3.

四. (10 分)

$$\begin{cases} x_1 + ax_2 + ax_3 = b_1 \\ 4ax_1 + x_2 = b_2 \\ ax_1 + x_3 = b_3 \end{cases}$$

- (1) 分别写出 Jacobi 迭代法和 Gauss-Seidel 迭代法的计算公式,
- (2) 用迭代收敛的充要条件给出这两种迭代法都收敛的  $a$  的取值范围.





解：由方程组得，

$$x_1 = -ax_2 - ax_3 + b_1$$

$$x_2 = -4ax_1 + b_2$$

$$x_3 = -ax_1 + b_3$$

从而，Jacobi 迭代格式为：

$$x_1^{(k+1)} = -ax_2^{(k)} - ax_3^{(k)} + b_1$$

$$x_2^{(k+1)} = -4ax_1^{(k)} + b_2, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

$$x_3^{(k+1)} = -ax_1^{(k)} + b_3$$

迭代矩阵为： 
$$B = \begin{pmatrix} 0 & -a & -a \\ -4a & 0 & 0 \\ -a & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

设  $|\lambda I - B| = 0$ ，求得，  $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = \sqrt{5}|a|, \lambda_3 = -\sqrt{5}|a|$ ，故  $\rho(B) = \sqrt{5}|a|$ 。

另由 Jacobi 迭代格式，得 Gauss-Seidel 迭代格式为：

$$x_1^{(k+1)} = -ax_2^{(k)} - ax_3^{(k)} + b_1$$

$$x_2^{(k+1)} = 4a^2 x_2^{(k)} + 4a^2 x_3^{(k)} - 4ab_1 + b_2, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

$$x_3^{(k+1)} = a^2 x_2^{(k)} + a^2 x_3^{(k)} - ab_1 + b_3$$

迭代矩阵为： 
$$G = \begin{pmatrix} 0 & -a & -a \\ 0 & 4a^2 & 4a^2 \\ 0 & a^2 & a^2 \end{pmatrix}$$

设  $|\lambda I - G| = 0$ ，求得，  $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 0, \lambda_3 = 5a^2$ ，故  $\rho(G) = 5a^2$ 。

另外，应保证方程组的系数矩阵非奇异，解得，  $a \neq \pm \frac{\sqrt{5}}{5}$ 。由迭代收敛的充要条件得，

Jacobi 迭代收敛  $\Leftrightarrow |a| < \frac{\sqrt{5}}{5}$ ；Gauss-Seidel 迭代收敛  $\Leftrightarrow |a| < \frac{\sqrt{5}}{5}$ 。

故，使得两种迭代法都收敛的  $a$  的取值范围是相同的：  $|a| < \frac{\sqrt{5}}{5}$ 。



五. (10 分)

$$\text{设 } A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & -1 \end{pmatrix}, \text{ 求 } \|A\|_1, \|A\|_\infty, \|A\|_F, \|A\|_2.$$

六. (10 分)

依次用 $n=8$ 的复化梯形公式、 $n=4$ 的复化辛普森公式计算

$$I = \int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$$

解：首先计算出所需各节点的函数值， $n=8$ 时，

$$h = \frac{1}{8} = 0.125$$

由复化梯形公式可得如下计算公式：

$$\begin{aligned} T_8 &= \frac{1}{16} [f(0) + 2f(0.125) + 2f(0.25) + 2f(0.375) + 2f(0.5) \\ &\quad + 2f(0.625) + 2f(0.75) + 2f(0.875) + f(1)] \\ &= 0.9456909 \end{aligned}$$

由复化辛普森公式可得如下计算公式

$$\begin{aligned} S_4 &= \frac{1}{24} [f(0) + f(1) + 2(f(0.25) + f(0.5) + f(0.75)) \\ &\quad + 4(f(0.125) + f(0.375) + f(0.625) + f(0.875))] \\ &= 0.9460832 \end{aligned}$$

(积分准确值 $I=0.9460831$ )

七. (10 分)

取步长 $h=0.2$ ，用标准 4 阶 Runge-Kutta 公式：



$$\begin{cases} y_{n+1} = y_n + (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4) / 6 \\ k_1 = hf(x_n, y_n) \\ k_2 = hf(x_n + h/2, y_n + k_1/2) \\ k_3 = hf(x_n + h/2, y_n + k_2/2) \\ k_4 = hf(x_n + h, y_n + k_3) \end{cases}$$

求初值问题  $\begin{cases} \frac{dy}{dx} = y + \frac{2x}{y} \\ y(0) = 1 \end{cases}$  的数值解  $y_1, y_2$ ，结果保留小数点后 2 位。

八. (10 分)

用最小二乘法求一个形如  $y = ax^2 + b$  的经验公式，使它与下列数据拟合

$x_i$	19	25	31	38	44
$y_i$	19.0	32.3	49.0	73.3	97.8

解： 取  $\varphi_0(x) = 1, \varphi_1(x) = x^2$ ,

拟合函数为  $y = b\varphi_0(x) + a\varphi_1(x) = b + ax^2$

法方程为：

$$\begin{cases} 5b + 5327a = 271.4 \\ 5327a + 7277699b = 369321.5 \end{cases}$$

得：  $a = 0.050351, b = 0.9726045$

拟合函数为  $y = 0.0500351x^2 + 0.9726045$



# 哈工大软件分享中心

群号：626648181



扫一扫二维码，加入群聊。



《计算方法》期末试题答案

学号	QQ2842305604
姓名	资源分享站

题号	一	二	三	四	五	六	七	八	总分
分数									

注意  
行为  
规范

遵守  
考场  
纪律

主管  
领导  
审核  
签字

一. (10 分) 设  $f(x)=x^4$ , 试用 Lagrange 插值余项定理写出以 -1, 0, 1, 2 为插值节点的三次插值多项式.

解 设  $f(x)$  以 -1, 0, 1, 2 为插值节点的三次 Lagrange 插值多项式为  $L_3(x)$ , 由 Lagrange 插值余项定理有

$$\begin{aligned} R_3(x) &= f(x) - L_3(x) = \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!}(x+1)(x-0)(x-1)(x-2) \\ &= (x+1)(x-0)(x-1)(x-2) \end{aligned}$$

因而

$$\begin{aligned} L_3(x) &= f(x) - (x+1)(x-0)(x-1)(x-2) \\ &= x^4 - x(x+1)(x-1)(x-2) = 2x^3 + x^2 - 2x \end{aligned}$$

二. (10 分) 确定  $\int_0^h f(x)dx \approx \frac{h}{2}[f(0)+f(h)] + \alpha h^2[f'(0)-f'(h)]$  中的待定参数, 使其代数精确度尽量高, 并指明求积公式所具有代数精度.

分析 求解这类题目, 一般都应按照求积公式代数精度的定义去作. 即先列出参数满足的代数方程组, 解出这些待定参数, 然后用所确定的求积公式判断所具有的代数精度.

解

求积公式中只含有一个待定参数  $\alpha$ , 当  $f(x)=1, x$  时, 有

$$\int_0^h 1dx = \frac{h}{2}[1+1] + 0$$

$$\int_0^h x dx = \frac{h}{2}[0+h] + \alpha h^2(1-1)$$

故令  $f(x) = x^2$  时求积公式精确成立，即

$$\int_0^h x^2 dx = \frac{h}{2}[0+h^2] + \alpha h^2[2 \times 0 - 2h]$$

解得  $\alpha = \frac{1}{12}$ .

将  $f(x) = x^3$  代入上述确定的求积公式，有

$$\int_0^h x^3 dx = \frac{h}{2}[0+h^3] + \frac{h^2}{12}[0-3h^2]$$

这说明求积公式至少具有 3 次代数精确度.再令  $f(x) = x^4$ ，代入求积公式时有

$$\int_0^h x^4 dx \neq \frac{h}{2}[0+h^4] + \frac{h^2}{12}[0-4h^3]$$

故所建立求积公式具有 3 次代数精度.

三. (10 分). 求形如  $y = ae^{bx}$  ( $a, b$  为常数且  $a > 0$ ) 的经验公式，使它能和下表数据相似合：

$x_i$	1.00	1.25	1.50	1.75	2.00
$y_i$	5.10	5.79	6.53	7.45	8.46

**分析** 经验公式  $y = ae^{bx}$  不是多项式，应设法将其变为多项式，本题可通过取对数的办法将  $y = ae^{bx}$  变为  $\ln y = \ln a + bx$ ，若令  $\bar{y} = \ln y$ ， $A = \ln a$ ，则有  $\bar{y} = A + bx$ ，通过直线拟合的最小二乘法求出  $\bar{y} = A + bx$  后，再变回  $y = ae^{bx}$  即可.

**解** 对经验公式  $y = ae^{bx}$  两边取对数，得

$$\ln y = \ln a + bx$$



作变换  $\bar{y} = \ln y$ ,  $A = \ln a$ , 则有  $\bar{y} = A + bx$ , 为了用最小二乘法求出  $A$ 、 $b$ , 需将  $(x_i, y_i)$  转化为  $(x_i, \bar{y}_i)$ , 现将转化数值表列出：

$x_i$	1.00	1.25	1.50	1.75	2.00
$\bar{y}_i$	1.629	1.756	1.876	2.008	2.135

$$N = 5, \quad \sum_{i=1}^5 x_i = 7.5, \quad \sum_{i=1}^5 x_i^2 = 11.875, \quad \sum_{i=1}^5 \bar{y}_i = 9.404, \quad \sum_{i=1}^5 x_i \bar{y}_i = 14.422$$

故有正则方程组

$$\begin{cases} 5A + 7.5b = 9.404 \\ 7.5A + 11.875b = 14.422 \end{cases}$$

解得  $A = 1.1224$ ,  $b = 0.5056$ ,  $a = e^A = 3.072$ , 于是得最小二乘拟合曲线

$$y = 3.072e^{0.5056x}$$

四. (10 分) 对方程组

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - 2x_3 = 1 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 2 \\ 2x_1 + x_2 + x_3 = 3 \end{cases}$$

分别讨论用 Jacobi 迭代法和 Gauss-Seidel 迭代法求解的收敛性.

**分析** 一般要证明某一种迭代法是收敛的, 可利用学过的多种充分条件, 也可用充要条件, 但若要证明某一种迭代法是发散的, 则只能用充要条件. 观察本题的系数阵的特点, 它既不严格对角占优, 也不正定对称, 因此应首先分别写出 Jacobi 和 Gauss-Seidel 迭代法的迭代矩阵  $\mathbf{B}$ , 可利用迭代法收敛的充要条件, 即通过谱半径  $\rho(\mathbf{B})$  是否小于 1 来判定收敛性.

**解** 由迭代法的基本收敛定理 7.1 知, 迭代法是否收敛等价于迭代矩阵

的谱半径  $\rho(\mathbf{B})$  是否小于 1，为此，下面先分别求迭代矩阵.

由系数矩阵

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & & \\ & 1 & \\ & & 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & & \\ 1 & 0 & \\ 2 & 2 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & 2 & -2 \\ & 0 & 1 \\ & & 0 \end{bmatrix}$$

$$= \mathbf{D} + \mathbf{L} + \mathbf{U}$$

所以

$$\mathbf{D} = \begin{bmatrix} 1 & & \\ & 1 & \\ & & 1 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{L} = \begin{bmatrix} 0 & & \\ 1 & 0 & \\ 2 & 2 & 0 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{U} = \begin{bmatrix} 0 & 2 & -2 \\ & 0 & 1 \\ & & 0 \end{bmatrix}$$

则 Jacobi 迭代法的迭代矩阵为

$$\mathbf{B}_J = \mathbf{I} - \mathbf{D}^{-1}\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & & \\ & 1 & \\ & & 1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & & \\ & 1 & \\ & & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & -2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -2 & 2 \\ -1 & 0 & -1 \\ -2 & -2 & 0 \end{bmatrix}$$

其特征方程为

$$|\lambda \mathbf{I} - \mathbf{B}_J| = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & -2 \\ 1 & \lambda & 1 \\ 2 & 2 & \lambda \end{vmatrix} = \lambda^3 = 0$$

因此有  $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda_3 = 0$ ，即  $\rho(\mathbf{B}_J) = 0 < 1$ ，所以 Jacobi 迭代法收敛.

而对于 Gauss-Seidel 迭代法，由

$$\mathbf{D} + \mathbf{L} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

容易求得

$$(\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{bmatrix}$$

则 Gauss-Seidel 迭代法的迭代矩阵为



$$\mathbf{B}_G = -(\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}\mathbf{U} = -\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 2 & -2 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -2 & 2 \\ 0 & 2 & -3 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

其特征方程为

$$|\lambda \mathbf{E} - \mathbf{B}_G| = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & -2 \\ 0 & \lambda - 2 & 3 \\ 0 & 0 & \lambda - 2 \end{vmatrix} = \lambda(\lambda - 2)^2 = 0$$

因此有  $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = \lambda_3 = 2$ ，即  $\rho(\mathbf{B}_G) = 2 > 1$ ，所以 Gauss-Seidel 迭代法发散。

五. (10 分)

$$\text{设 } \mathbf{A} = \begin{bmatrix} -2120 & -9999 & -8888 \\ -9999 & -2020 & -7777 \\ -8888 & -7777 & -1920 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x} = (-8, -7, -6, -5)^T,$$

求  $\|\mathbf{A}\|_1, \|\mathbf{A}\|_\infty, \|\mathbf{x}\|_1, \|\mathbf{x}\|_2, \|\mathbf{x}\|_\infty$ 。

六. (10 分)

取步长  $h = 0.2$ ，用标准 4 阶 Runge-Kutta 公式：

$$\begin{cases} y_{n+1} = y_n + (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4) / 6 \\ k_1 = hf(x_n, y_n) \\ k_2 = hf(x_n + h/2, y_n + k_1/2) \\ k_3 = hf(x_n + h/2, y_n + k_2/2) \\ k_4 = hf(x_n + h, y_n + k_3) \end{cases}$$

求初值问题

$$\begin{cases} \frac{dy}{dx} = -y + x + 1, & 0 \leq x \leq 1 \\ y(0) = 1 \end{cases}$$

的数值解  $y_1, y_2$ ，结果保留小数点后 4 位。

## 七.(10 分)

利用适当的迭代格式证明  $\lim_{k \rightarrow \infty} \underbrace{\sqrt{2 + \sqrt{2 + \cdots + \sqrt{2}}}}_k = 2$ .

证明：考虑迭代格式  $\begin{cases} x_0 = 0 \\ x_{k+1} = \sqrt{2 + x_k}, \quad k = 0, 1, 2, \dots \end{cases}$ ，则  $x_1 = \sqrt{2}$ ， $x_2 = \sqrt{2 + \sqrt{2}}$ ，……，

$$x_k = \underbrace{\sqrt{2 + \sqrt{2 + \cdots + \sqrt{2}}}}_k.$$

$$\text{令 } \varphi(x) = \sqrt{2 + x}, \text{ 则 } \varphi'(x) = \frac{1}{2\sqrt{2 + x}}.$$

当  $x \in [0, 2]$  时， $\varphi(x) \in [\varphi(0), \varphi(2)] = [\sqrt{2}, 2] \subset [0, 2]$ ，并且  $\frac{1}{4} \leq \varphi'(x) \leq \frac{1}{2\sqrt{2}}$

因而迭代格式产生的序列收敛于方程  $x = \sqrt{2 + x}$  在  $[0, 2]$  内的唯一根  $x^* = 2$ .

## 八.(10 分)

应用牛顿法于方程  $x^n - a = 0 (a > 0)$ ，试导出求  $x = \sqrt[n]{a}$  的迭代公式

解：令  $f(x) = x^n - a$ ，则  $x = \sqrt[n]{a}$  为方程  $f(x) = x^n - a = 0$  的根，且  $f'(x) = nx^{n-1}$

故求  $x = \sqrt[n]{a}$  的牛顿迭代格式为  $x_{k+1} = x_k - \frac{x_k^n - a}{nx_k^{n-1}} = (1 - \frac{1}{n})x_k + \frac{a}{nx_k^{n-1}}$ .

因为  $f(0) = -a < 0$ ，由  $f(x)$  的连续性知，在 0 点的邻域内存在一点  $x_L > 0$ ，使  $f(x_L) < 0$ ，又取  $x_R = (1+a)$ ，则  $f(x_R) > 0$ 。在  $[x_L, x_R]$  上， $f'(x) = nx^{n-1} \neq 0$ ， $f''(x) = n(n-1)x^{n-2}$  不变号，取初始值  $x_0$  满足  $f(x_0)f''(x_0) > 0$ ，则牛顿迭代序列收敛于  $f(x) = x^n - a$  的根，即  $x = \sqrt[n]{a}$







HIT大物实验交流群2019

扫一扫二维码，加入群聊。