

سرفصل‌های درسی

1- نمایش اعداد حقیقی در ماشین

2- انواع خطاهای کلیل آن

3- انباشتنی و اشتباه حل

5- حل دستگاه‌های غیر خطی

6- درونیابی }
- کاترگت
- نیوتن

- خطای درونیابی

7- تقریب کمترین مربعات (برازش)

8- انتگرال‌گیری عددی - قاعده انتگرال گیری

9- حل عددی معادلات دیرنسینل - ادر - نیلور مرتبه بالا

10- حل دستگاه‌های خطی $AX = b$ - روش - مستقیم اعدادی گاوس و گردینه
تکراری در آرنیو گاوس

@JozveBartarOfficial

منابع خطا

خطای مدل سازی

خطای داده ها

خطای برش (لسته سازی)

$$e^x = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!} \approx \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!}$$

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h}$$

خطای روندگرد

$$x = (a_{n-1} \dots a_1 a_0 \cdot a_{-1} a_{-2} \dots)_{\beta}$$

نمایش اعداد حقیقی در ماشین

نمایش در مبنا

مثال $\rightarrow \beta = 4 ; x = (23.01)_4 = (3 \times 4^0 + 2 \times 4^1 + 0 \times 4^{-1} + 1 \times 4^{-2})_{10}$
 $= (11 + \frac{1}{16})_{10}$

مثال : $x = (9.125)_{10} ; x = (8)_2$

$$\begin{array}{r} 9 \ 12 \\ 8 \ 4 \ 2 \\ \hline 1 \ 4 \ 2 \ 2 \\ \quad 0 \ 2 \ 1 \\ \quad \quad 0 \end{array}$$

$\rightarrow (9)_{10} = (1001)_2$

① $0.125 \times 2 = 0.250$ ② $0.250 \times 2 = 0.500$ ③ $0.500 \times 2 = 1.000$

$\Rightarrow (0.125)_{10} = (0.001)_2$

تا جایی ادامه می دهیم در رقم بعد از ممیز منتهی شود

$(9.125)_{10} = (1001.001)_2$

تذکر: ممکن است عددی در مبنای مخترم با سدولی در مبنای دیگری نه

- $0.1 \times 2 = 0.2$
- $0.2 \times 2 = 0.4$
- $0.4 \times 2 = 0.8$
- $0.8 \times 2 = 1.6$
- $0.6 \times 2 = 1.2$

- $0.2 \times 2 = 0.4$
- ⋮

$$(0.1)_{10} = (0.\overline{00011})_2$$

↓
متناوب

مثال: $(0.1)_{10} = (?)_2$

@JozveBartarOfficial

نمایش عدد در مبنای β : $x = \pm (a_{n-1} \dots a_1 a_0 \cdot a_{-1} a_{-2} \dots a_{-m})_{\beta}$

سیستم نمایش مجزئ استاندارد: $\beta = 10: (23.45)_{10} = (0.2345)_{10} \times 10^2$

$\beta = 2: x = (101.011)_2 = (0.101011)_2 \times 2^3$

در این سیستم، فرم کلی نمایش عدد به صورت $x = \pm (0.a_1 \dots a_m)_{\beta} \times \beta^e$ می باشد که یک عدد صحیح است و بین گرای یا بین l و u قرار دارد. $(l \leq e \leq u)$

مثال: $\beta = 2, m = 4, l = -3, u = 5$

$x = \pm (0.a_1 a_2 a_3 a_4)_2 \times 2^e \quad (-3 \leq e \leq 5)$

$$\begin{array}{r} 12 \mid 2 \\ \hline 12 \quad 6 \mid 2 \\ \hline 0 \quad 6 \quad 3 \mid 2 \\ \hline \quad \quad 2 \mid 2 \\ \hline \quad \quad \quad 1 \end{array} \quad (12)_{10} = (1100)_2 = (0.1100)_2 \times 2^4 = (0.0110)_2 \times 2^5$$

برای داشتن نمایش منحصر به فرد برای اعداد، نمایش به گونه ای در نظر گرفته می شود که اولین رقم بعد از ممیز، ناصف باشد.

$$\begin{array}{r} 31 \mid 2 \\ \hline 30 \quad 15 \mid 2 \\ \hline 1 \quad 14 \quad 7 \mid 2 \\ \hline \quad 6 \quad 3 \mid 2 \\ \hline \quad \quad 2 \mid 1 \\ \hline \quad \quad \quad 1 \end{array} \quad (31)_{10} = (11111)_2 = (0.11111)_2 \times 2^5$$

مجموعه اعداد مجزئ استاندارد به فرم $(*)$ که اولین رقم بعد از ممیز آن ها ناصف است با اعداد مجزئ استاندارد نرمال شده یونیم و با $(a$ دارد m و $\beta)$ نمایش می دهیم. اگر x عددی به صورت $x = \pm (0.a_1 \dots a_m)_{\beta} \times \beta^e$ باشد، آنگاه توسط نمایش x به نام نگاشت روند کردن به یک عدد ماسین (عدد قابل نمایش در ماسین) نظیر می شوند.

① برش داده و ② گرا کردن
① برش داده می شده $x = \pm (0.a_1 \dots a_m)_{\beta} \times \beta^e$ با $f_l(x)$ نمایش داده و تعریف می کنیم

$f_l(x) = \pm (0.a_1 \dots a_m)_{\beta} \times \beta^e$

گردشده ی عدد $(0.a_1 \dots a_m \dots)_B \times \beta^e$ $\alpha = \pm (0.a_1 \dots a_m \dots)_B \times \beta^e$ باشد، $f_{l,r}(\alpha)$ نایس دارد و

$$f_{l,r}(\alpha) = \begin{cases} \pm (0.a_1 \dots a_m)_B \times \beta^e & \text{به صورت زیر است (میان آوریم)؛ } a_{m+1} < \beta/2 \\ \pm (0.a_1 \dots a_m + 0.\underbrace{00 \dots 01}_{\beta^{m-1}})_B \times \beta^e & \text{؛ } a_{m+1} \geq \beta/2 \end{cases}$$

مثال: برش داده شده و گرد شده ی $\alpha = (0.1001)_2 \times 2^3$ با $\beta=2$ ، $m=4$ ، $l=3$ و $r=3$ به است آوریم

$$f_{l,c}(\alpha) = (0.100)_2 \times 2^3 \quad f_{l,r}(\alpha) = (0.101)_2 \times 2^3$$

مثال: قبل برای عدد $\alpha = (0.1111)_2 \times 2^3$

$$\begin{array}{l} f_{l,c}(\alpha) = (0.111)_2 \times 2^3 \\ f_{l,r}(\alpha) = (0.100)_2 \times 2^4 \end{array} \quad \begin{array}{l} (0.111)_2 \times 2^3 \\ (0.001)_2 \times 2^3 \\ \hline (1.000)_2 \times 2^3 \end{array}$$

خطای مطلق و خطای نسبی

فرض کنیم $\hat{\alpha}$ تقریب از α باشد در این صورت خطای مطلق و نسبی به ترتیب به صورت زیر تعریف می شوند

$$E_{abs}(\alpha, \hat{\alpha}) = |\alpha - \hat{\alpha}|$$

$$E_{rel}(\alpha, \hat{\alpha}) = \frac{|\alpha - \hat{\alpha}|}{|\alpha|} \quad (\alpha \neq 0)$$

1) $\alpha = 1$ ، $\hat{\alpha} = 2$ ، $E_{abs}(\alpha, \hat{\alpha}) = |1 - 2| = 1$ و $E_{rel}(\alpha, \hat{\alpha}) = \frac{1}{1} = 1$

2) $\alpha = 1.000000 \times 10^6$ ، $\hat{\alpha} = 1.000001 \times 10^6$ ، $E_{abs}(\alpha, \hat{\alpha}) = 0.000001 \times 10^6 = 1$ و $E_{rel}(\alpha, \hat{\alpha}) = \frac{1}{10^6} = 10^{-6}$

کدام خطای مطلق خطای دورتر است؟
برش دارد

$$E_{abs}(\alpha, f_{l,c}(\alpha)) \leq \beta^{e-m}$$

$$E_{rel}(\alpha, f_{l,c}(\alpha)) \leq \beta^{-m+1}$$

مثال: $F = (2, 3, -4, 6)$ و $x = (0.1111)_2 \times 2^3$

$$E_{abs}(x, fl(x)) \leq 2^{3-3} = 2^0 = 1$$

$$E_{abs}(x, fl(x)) = |(0.1111)_2 \times 2^3 - (0.1111)_2 \times 2^3| = (0.0001)_2 \times 2^3 = 2^{-4} \times 2^3 = 2^{-1} = \frac{1}{2}$$

$$E_{rel}(x, fl(x)) \leq 2^{-3+1} = 2^{-2} = \frac{1}{4}$$

خطای گرد کردن

$$E_{abs}(x, flr(x)) \leq \frac{1}{2} \beta^{e-m}$$

$$E_{rel}(x, flr(x)) \leq \frac{1}{2} \beta^{-m+1}$$

محاسبات ماشین: زمانی که در فراهم یک عمل حسابی را بین دو عدد x و y در ماشین انجام دهیم، ممکن است انجام این عمل به شکل دقیق امکان پذیر نباشد.
 (1) ممکن است اعداد x و y ماشین نباشند و مجبور به گرد کردن آنها باشیم.
 (2) ممکن است حاصل عمل حسابی بین دو عدد ماشین، یک عدد ماشین نبوده و مجبور به گرد کردن آن باشیم.

$$F(10, 3, -6, 7)$$

$$x = 0.9889 \quad y = 0.1247$$

$$x \oplus y$$

$$fl(x) = 0.989 \quad fl(y) = 0.125$$

$$fl(x) + fl(y) = 1.114 = (0.1114)_{10} \times 10 \rightarrow fl(fl(x) + fl(y)) = (0.111)_{10} \times 10$$

عمل ماشین متناظر با \oplus

$$\begin{aligned} |(x+y) - (x \oplus y)| &= |(x+y) - fl(fl(x) + fl(y))| \\ &= |(x+y) - (fl(x) + fl(y)) + (fl(x) + fl(y)) - fl(fl(x) + fl(y))| \\ &\leq \underbrace{|(x+y) - (fl(x) + fl(y))|}_{\text{خطای انباشتی}} + \underbrace{|(fl(x) + fl(y)) - fl(fl(x) + fl(y))|}_{\substack{2 \\ E_{abs}(z, fl(z)) \\ \text{خطای گرد کردن}}} \end{aligned}$$

$$E_{abs}(x \pm y, f(x), f(y)) = |(x \pm y) - (f(x) \pm f(y))|$$

$$\leq \underbrace{|x - f(x)|}_{E_{abs}(x, f(x))} + \underbrace{|y - f(y)|}_{E_{abs}(y, f(y))}$$

خطای انباشتی علیت حسابی:

$$E_{abs}(x \pm y, f(x) \pm f(y)) \leq E_{abs}(x, f(x)) + E_{abs}(y, f(y))$$

$$E_{rel}(x \pm y, f(x) \pm f(y)) \leq \frac{|x|}{|x \pm y|} E_{rel}(x, f(x)) + \frac{|y|}{|x \pm y|} E_{rel}(y, f(y))$$

$$E_{rel}(x \neq y, f(x) \cdot f(y)) \leq E_{rel}(x, f(x)) + E_{rel}(y, f(y))$$

$$x \sim \hat{x}$$

$$f(x), f(\hat{x})$$

$$E_{\hat{x}} = E_{abs}(x, \hat{x}) = |x - \hat{x}| \Rightarrow x = \hat{x} + E_{\hat{x}}$$

$$f(x) = f(\hat{x} + E_{\hat{x}}) \quad (1)$$

خطای انباشتی تریابع:

$$f(x, \pm h) = f(x_0) + h f'(x_0) + \frac{h^2}{2!} f''(x_0) + \dots + \frac{h^k}{k!} f^{(k)}(x_0) + \dots \quad (2)$$

$$(1), (2) \Rightarrow f(x) = f(\hat{x} + E_{\hat{x}}) = f(\hat{x}) + E_{\hat{x}} f'(\hat{x}) + \frac{E_{\hat{x}}^2}{2!} f''(\hat{x}) + \dots$$

$$f(x) \approx f(\hat{x}) + E_{\hat{x}} f'(\hat{x}) \Rightarrow f(x) - f(\hat{x}) \approx E_{\hat{x}} f'(\hat{x}) \Rightarrow$$

$$E_{abs}(f(x), f(\hat{x})) = |f(x) - f(\hat{x})| \approx E_{abs}(x, \hat{x}) |f'(\hat{x})|$$

$$E_{rel}(f(x), f(\hat{x})) = \frac{|f(x) - f(\hat{x})|}{|f(x)|} \approx \frac{E_{abs}(x, \hat{x}) |f'(\hat{x})|}{|f(x)|}$$

$$\frac{|x|}{|f|} = E_{rel}(x, \hat{x}) \left| \frac{x f'(\hat{x})}{f(x)} \right| \quad f = \text{حالت } x$$

تابع درست‌نویس

$$E_{abs}(f(x, y), f(\hat{x}, \hat{y})) \approx E_{abs}(x, \hat{x}) \left| \frac{\partial f}{\partial x}(\hat{x}, \hat{y}) \right| + E_{abs}(y, \hat{y}) \left| \frac{\partial f}{\partial y}(\hat{x}, \hat{y}) \right|$$

$$E_{rel}(f(x, y), f(\hat{x}, \hat{y})) \approx E_{rel}(x, \hat{x}) \left| \frac{x \frac{\partial f}{\partial x}(\hat{x}, \hat{y})}{f(x, y)} \right| + E_{rel}(y, \hat{y}) \left| \frac{y \frac{\partial f}{\partial y}(\hat{x}, \hat{y})}{f(x, y)} \right|$$

مثال: حجم استرانهای به شعاع $\frac{4}{3}$ و ارتفاع $\frac{5}{3}$ را در سیستم $(5, 4, 3, 10)$ به دست آوریم. اگر ابعاد بالا خطای نسبی اینها $\frac{1}{3}$ (برای رادیکس)، $\frac{1}{3}$ (برای ارتفاع) و $\frac{1}{10}$ (برای شعاع) استفاده کرده ایم.

$$\text{حجم استرانه} = \pi r^2 h$$

$$f(x, y, z) = \pi y^2 z$$

$$x = \pi \approx 3.1415 \dots = (0.31415 \dots)_{10} \times 10 \rightarrow \hat{x} = 0.314 \times 10$$

$$y = \frac{4}{3} \approx 1.33 \dots = 0.133 \times 10 \Rightarrow \hat{y} = 0.133 \times 10$$

$$z = \frac{5}{3} \approx 1.666 \dots = 0.1666 \dots \times 10 \rightarrow \hat{z} = 0.167 \times 10$$

$$\frac{\partial f}{\partial x} = y^2 z, \quad \frac{\partial f}{\partial y} = 2xy z \quad E_{rel}(x, \hat{x}) \leq \frac{1}{2} \beta^{-m+1} = \frac{1}{2} 10^{-3+1} = \frac{1}{200} = 0.005$$

$$E_{rel}(y, \hat{y}) \leq 0.005$$

$$E_{rel}(z, \hat{z}) \leq 0.005$$

$$\frac{\partial f}{\partial z} = \pi y^2$$

$$Erel (f(x, y, z), f(\hat{x}, \hat{y}, \hat{z})) \approx 0.005 \left| \frac{x \hat{y}^2 \hat{z}}{x y^2 z} \right|$$

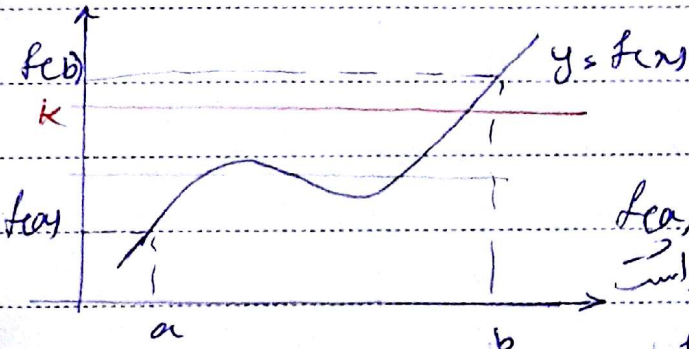
$$+ 0.005 \left| \frac{y^2 \hat{x} \hat{y} \hat{z}}{x y^2 z} \right| + 0.005 \left| \frac{z \hat{x} \hat{y}^2}{x y^2 z} \right|$$

تابندگی

ریشه یابی توابع غیر خطی:

قضیه مقدار میانی: فرض کنیم تابع f روی $[a, b]$ پیوسته بوده و $f(a) < K < f(b)$ در این صورت

$$f(c) = K \text{ وجود دارد که } c \in [a, b]$$

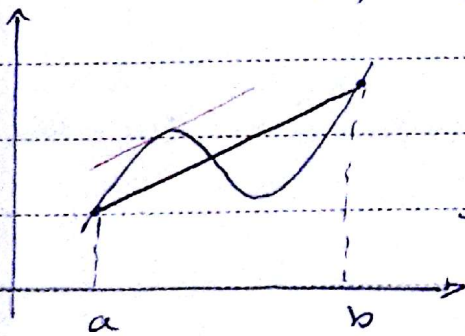


حالت خاص قضیه مقدار میانی:

فرض کنیم f روی $[a, b]$ پیوسته بوده و $f(a) < 0 < f(b)$ در این صورت f حداقل یک ریشه در $[a, b]$ خواهد داشت
 $f(c) = 0$ و $f(a) < 0 < f(b)$

قضیه مقدار میانگین: فرض کنیم f روی $[a, b]$ پیوسته و نیز روی (a, b) مشتق پذیر باشد

$$\text{در این صورت } c \in (a, b) \text{ وجود دارد که } f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

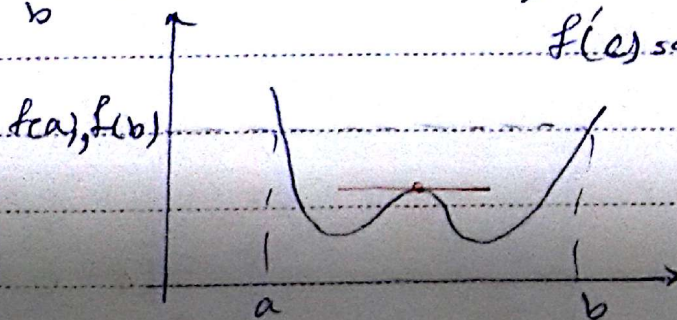


حالت خاص قضیه مقدار میانگین (قضیه رول):

فرض کنیم f در $[a, b]$ پیوسته و روی (a, b) مشتق پذیر

باشد و نیز $f(a) = f(b)$ در این صورت $c \in (a, b)$ وجود دارد

و $f'(c) = 0$ که $c \in (a, b)$



تعمیم قضیه رول فرض کنیم f در $[a, b]$ پیوسته بوده و n ریشه در این بازه داشته باشد.
 در این صورت $f^{(k)}$ (در صورت وجود) حداقل $n-k$ ریشه در بازه (a, b) خواهد داشت

$n \leq 2, k=1 \Rightarrow f'$ حداقل ۱ ریشه دارد

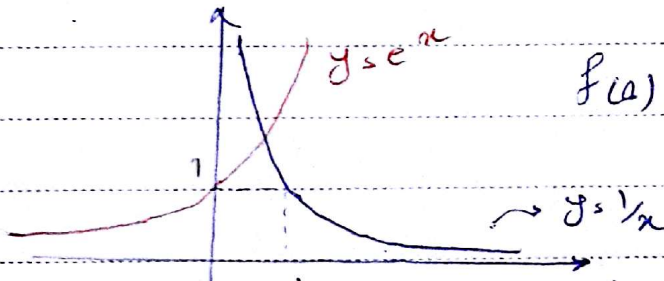
$n \leq 3, k=1 \xrightarrow{n-k \leq 2} f'$ حداقل ۲ ریشه دارد

$k=2 \xrightarrow{n-k \leq 1} f''$ حداقل ۱ ریشه دارد

$f(x) = xe^x - 1, x \geq 0$

مثال:

$f(x) \leq 0 \Rightarrow xe^x - 1 \leq 0 \Rightarrow xe^x = 1 \Rightarrow e^x = 1/x$



$f(0) = -1 < 0$ و $f(1) = e - 1 > 0$

طبق قضیه مقدار میانی $f(0)f(1) < 0 \Rightarrow$

f حداقل ۱ ریشه در بازه $[0, 1]$ دارد

فرض کنیم f در بازه فوق ۲ ریشه داشته باشد در این صورت f' در بازه فوق باید ریشه داشته

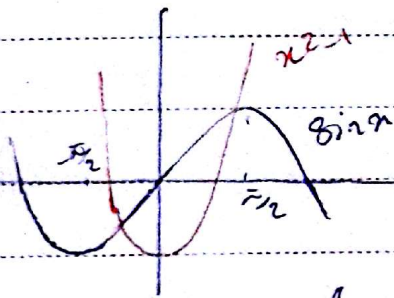
بسیر (چون ریشه ندارد) $f'(x) = e^x + xe^x = (1+x)e^x \neq 0, x \in [0, 1]$

$f(0) > 0$ دقیقاً ۱ ریشه در بازه $[0, 1]$ دارد

$f(x) = \sin x - x^2 + 1$

مثال:

$f(x) \leq 0 \Rightarrow \sin x \leq x^2 - 1$



$f(0) = 1 > 0, f(\pi/2) = 2 - \frac{\pi^2}{4} < 0$

حداقل ۱ ریشه در بازه $[0, \pi/2]$

$f(0) = 1 > 0, f(-\pi/2) = -\frac{\pi^2}{4} < 0$

حداقل ۱ ریشه در بازه $[-\pi/2, 0]$

$f'(x) = \cos x - 2x \Rightarrow f''(x) = -\sin x - 2 \neq 0$ طبق تعمیم قضیه رول در بازه $[-\pi/2, 0]$ دارد

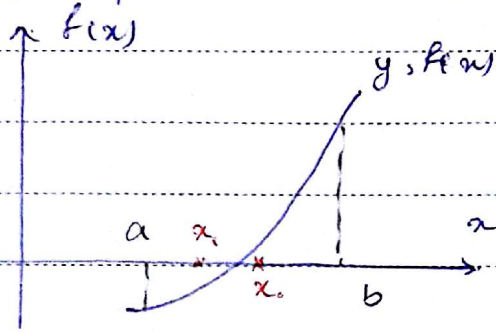
بسیر در بازه فوق مقدار مثبت دارد

روش های عددی ریشه یابی و

روش دوگانه (تصفیف)

فرض کنیم f تابع پیوسته روی $[a, b]$ باشد بطوری که $f(a)f(b) < 0$

$\{x_n\} \rightarrow \alpha$ (ریشه های از تابع f)



الگوریتم 1
 $a_0 = a, b_0 = b, x_0 = \frac{a_0 + b_0}{2}$ (1)

(2) برای $k=1, 2, \dots$ مراحل زیر را انجام می دهیم:

i) $f(a_{k-1})f(x_{k-1}) < 0 : a_k = a_{k-1}, b_k = x_{k-1}$

ii) $f(x_{k-1})f(b_{k-1}) < 0 : a_k = x_{k-1}, b_k = b_{k-1}$

$\Rightarrow x_k = \frac{a_k + b_k}{2}$

iii) $f(x_{k-1}) = 0 \Rightarrow$ ریشه های از تابع f است

مثال: $f(x) = x^3 + 2x + 1, x \in [-1, 1], f(-1) = -2, f(1) = 4$

$a_0 = -1, b_0 = 1, x_0 = \frac{-1+1}{2} = 0, f(x_0) = f(0) = 1 > 0$

$a_1 = -1, b_1 = 0, x_1 = \frac{-1+0}{2} = -\frac{1}{2}$ بازه $[-1, 0]$

a_2, b_2

$f(x_1) = f(-\frac{1}{2}) = (-\frac{1}{2})^3 + 2(-\frac{1}{2}) + 1 = -\frac{1}{8} < 0$ بازه $[-\frac{1}{2}, 0]$

مقدارهای توقف ($\epsilon > 0$) را در نظر بگیریم:

- 1) $|f(x_n)| < \epsilon$
- 2) $|x_n - x_{n-1}| < \epsilon$
- 3) $\frac{|x_n - x_{n-1}|}{|x_n|} < \epsilon$

* مقدار در برنامه برای جلوگیری از تکرار در حلقه و تعداد تکرارها را مشخص می کنیم

فرض کنیم f روی $[a, b]$ پیوسته بوده و نیز $f(a)f(b) < 0$ ، اگر $\{x_n\}$ دنباله‌ای تولید شده با روش دوگوش باشد آنگاه داریم:

$$|x_n - \alpha| \leq \frac{b-a}{2^{n+1}} \quad (\alpha \text{ ریشه‌ی ارباب } f)$$

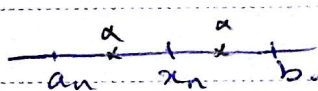
$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \alpha$

اثبات:

$$b_1 - a_1 = \frac{1}{2}(b_0 - a_0) = \frac{1}{2}(b - a)$$

$$b_2 - a_2 = \frac{1}{2}(b_1 - a_1) = \frac{1}{2}\left(\frac{1}{2}(b - a)\right) = \frac{1}{2^2}(b - a)$$

$$b_n - a_n \leq \frac{1}{2^n}(b - a)$$



از آنجا که α نقطه‌ی وسط بازه‌ی $[a_n, b_n]$ است، داریم:

$$|x_n - \alpha| \leq \frac{1}{2}(b_n - a_n) \leq \frac{b-a}{2^{n+1}}$$

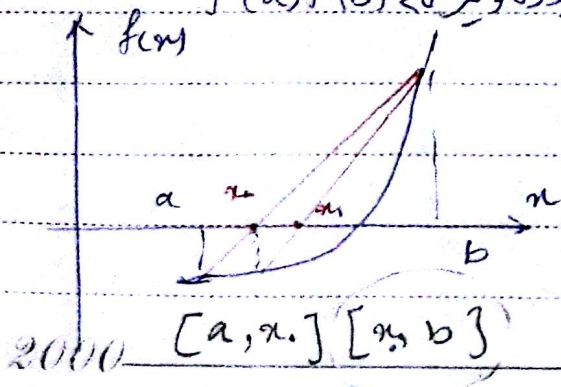
مسئله: چند تکرار از روش دوگوش را برای یافتن ریشه‌ی تابع $f(x) = x^3 - 2x + 1$ در بازه‌ی $[1, 2]$ انجام دهیم تا صحتش با سهیم فاصله‌ی تقریب برسد آنگاه تا ریشه از 10^{-6} کمتر است

$$|x_n - \alpha| \leq \frac{b-a}{2^{n+1}} \Rightarrow$$

$$\frac{b-a}{2^{n+1}} \leq \frac{1-(-1)}{2^{n+1}} < 10^{-6} \Rightarrow 2^n > 10^6 \Rightarrow n \log_2 2 > 6 \Rightarrow$$

$$n > \frac{6}{\log_2 2} = 19.93 \Rightarrow n > 20$$

روش نایب: فرض کنیم f روی $[a, b]$ پیوسته بوده و نیز $f(a)f(b) < 0$



معادله خط گذرنده از $(a_k, f(a_k))$ و $(b_k, f(b_k))$

$$y - f(b_k) = \frac{f(b_k) - f(a_k)}{b_k - a_k} (x - b_k)$$

$$y = 0 \Rightarrow \frac{b_k - a_k}{f(b_k) - f(a_k)} (-f(b_k)) = x - b_k \Rightarrow x = b_k - f(b_k) \frac{b_k - a_k}{f(b_k) - f(a_k)}$$

$$\Rightarrow x = \frac{a_k f(b_k) - b_k f(a_k)}{f(b_k) - f(a_k)} \Rightarrow x_k = \frac{a_k f(b_k) - b_k f(a_k)}{f(b_k) - f(a_k)}$$

تغییر سرعت خودروی روشن نابینا در بیشتر موارد بیشتر از روشن در بخش است و اگر سوارد از روشن در بخش به عنوان شروع کند استفاده می شود و در ادامه از روشن دیگری استفاده می شود که برای پیدا کردن بازه

مثال: $f(x) = x^3 + 2x + 1$ و $x \in [-1, 1]$

$$a_0 = -1, b_0 = 1, x_0 = \frac{(-1)f(1) - (1)f(-1)}{f(1) - f(-1)} = \frac{-4 - (-2)}{4 - (-2)} = \frac{-2}{6} = -\frac{1}{3}$$

$$f(-1) = -2 \quad f(1) = 4$$

$$f(-\frac{1}{3}) = (-\frac{1}{3})^3 + 2(-\frac{1}{3}) + 1 = -\frac{1}{27} - \frac{2}{3} + 1 = \frac{-1 - 18 + 27}{27} = \frac{8}{27}$$

$$a_1 = -1, b_1 = -\frac{1}{3}$$

روشن نقطه ثابت α و رابطه ثابت تابع ϕ کریم هرگاه $\phi(\alpha) = \alpha$

مثال: تابع $f(x) = x - \sin(x)$ در بازه $[0, \pi]$ دارای نقاط ثابت $0, \pi$ است
 $f(0) = 0 - 0 = 0, f(\pi) = 1 - \sin(\pi) = 1$

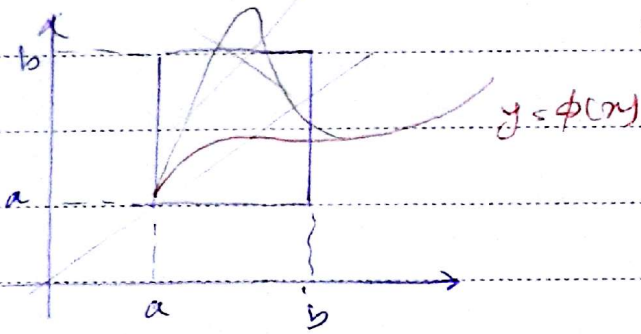
مثال: تابع $\phi(x) = x$ در هر نقطه از دامنه، نقطه ثابت دارد

قضیه: فرض کنیم تابع ϕ روی $[a, b]$ پیوسته باشد و نیز $\phi([a, b]) \subseteq [a, b]$

در این صورت ϕ حداقل یک نقطه ثابت در $[a, b]$ دارد. همین اگر ϕ روی

(a, b) مستقر پذیر باشد و ثابت مثبت $k < 1$ موجود باشد به طوری که $|\phi(x) - \phi(y)| \leq k|x - y|$

آنگاه نقطه ثابت ϕ منحصر بنزد است



مثال: $\phi(x) = \frac{x^2 - 1}{3}, x \in [-1, 1]$

$\phi'(x) = \frac{2}{3}x, \phi'(x) = 0 \Rightarrow x = 0$

$\left. \begin{aligned} \phi(0) &= \frac{0-1}{3} = -\frac{1}{3} \\ \phi(-1) &= \frac{(-1)^2-1}{3} = 0 \\ \phi(1) &= \frac{1-1}{3} = 0 \end{aligned} \right\} \text{ برد تابع } [-\frac{1}{3}, 0]$

$\phi([-1, 1]) \subseteq [-1, 1] \Rightarrow \phi$ حداقل نقطه ثابت در $[-1, 1]$ دارد

$-1 \leq x \leq 1 \Rightarrow -\frac{2}{3} \leq \frac{2}{3}x \leq \frac{2}{3}$

$|\phi'(x)| = |\frac{2}{3}x| \leq (\frac{2}{3})^k \Rightarrow$

نقطه ثابت ϕ منحصر بنزد است

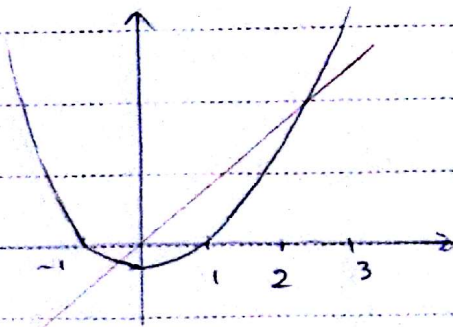
مثال: $\phi(x) = \frac{x^2 - 1}{3}, x \in [3, 4]$

$\phi'(x) = \frac{2}{3}x, \phi'(x) = 0 \Rightarrow x = 0$

$\phi(3) = \frac{3^2 - 1}{3} = \frac{8}{3}$ } برد تابع $[\frac{8}{3}, 5]$

$\phi(4) = \frac{4^2 - 1}{3} = 5$ } $\phi([3, 4]) \not\subseteq [3, 4]$

در نزد ما نمی توانیم بگیریم ϕ نقطه ثابت ندارد



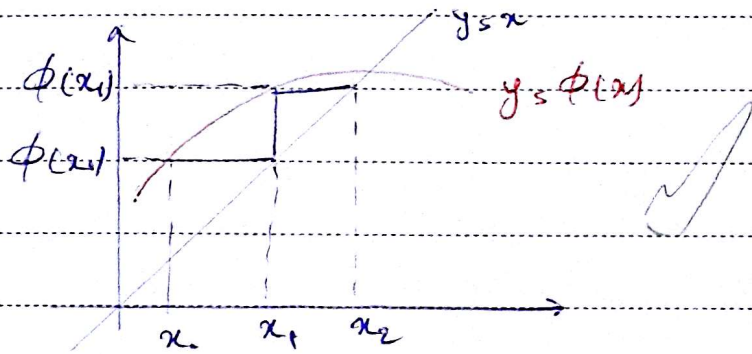
روش نقطه ثابت:
 α مقدار اولی در بازه $[a, b]$

$$x_n = \phi(x_{n-1}), n \geq 1$$

$$x_1 = \phi(x_0), x_2 = \phi(x_1), \dots$$

اگر ϕ تابعی پیوسته در $[a, b]$ باشد و دنباله $\{x_n\}$ همگرا به α باشد، آنگاه α نقطه ثابت تابع ϕ است

$$\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \phi(x_{n-1}) = \phi(\lim_{n \rightarrow \infty} x_{n-1}) = \phi(\alpha)$$



فرض کنیم ϕ در مفاصل قضیه نقطه ثابت صدق کند. در این صورت دنباله $\{x_n\}$ تکرار شده با $x_n = \phi(x_{n-1})$ همگرا به نقطه ثابت منحصربه‌فرد تابع ϕ می‌باشد.

مثال: $\phi(x) = \frac{x^2 - 1}{3}$ و $x \in [-1, 1]$

$$x_0 = -1$$

$$x_1 = \phi(x_0) = \phi(-1) = \frac{(-1)^2 - 1}{3} = 0$$

$$x_2 = \phi(x_1) = \phi(0) = \frac{0^2 - 1}{3} = -\frac{1}{3}$$

$$x_3 = \phi(x_2) = \phi(-\frac{1}{3}) = \frac{(-\frac{1}{3})^2 - 1}{3} = \frac{-\frac{8}{9}}{3} = -\frac{8}{27}$$

$$f(x) = 0 \iff \phi(x) = x$$

حل معادله با روش نقطه ثابت

$$\begin{aligned} \downarrow \\ x + f(x) = x &\rightarrow 3x + f(x), 3x = x + f(x) \Rightarrow x = \frac{3x + f(x)}{3} \\ \phi(x) & \qquad \qquad \qquad \phi(x) \end{aligned}$$

$$f(x) = x^2 - 2, x \in [1, 2] \quad \text{RCD}$$

$$1) f(x) = 0 \Rightarrow x^2 - 2 = 0 \Rightarrow x^2 = 2 \Rightarrow x = \frac{2}{x} = \phi_1(x)$$

$$2) f(x) = 0 \Rightarrow x^2 - 2 = 0 \Rightarrow x^2 = 2 \Rightarrow x = \frac{2}{x} \Rightarrow 2x = \frac{2}{x} + x \Rightarrow x = \frac{1}{2} \left(\frac{2}{x} + x \right) = \phi_2(x)$$

$$3) f(x) = 0 \Rightarrow x^2 - 2 + x = x \Rightarrow x^2 + x = x + 2 \Rightarrow x(x+1) = x+2 \Rightarrow x = \frac{x+2}{x+1} = \phi_3(x)$$

$$x_n = \phi_i(x_{n-1}), i = 1, 2, 3, \dots$$

n	$x_n = \phi_1(x_{n-1})$	$x_n = \phi_2(x_{n-1})$	$x_n = \phi_3(x_{n-1})$
0	1.5000	1.5000	1.5000
1	1.3333	1.4167	1.4000
2	1.5000	1.4142	1.4167
3	1.3333	1.4142	1.4138
	1.3333	1.4142	1.4142
	✓	✓	✓

$$x_0 = 1.5 = \frac{3}{2} \Rightarrow x_1 = \phi_1(x_0) = \phi_1\left(\frac{3}{2}\right) = \frac{2}{3/2} = \frac{4}{3}$$

$$x_2 = \phi_2(x_1) = \phi_2\left(\frac{4}{3}\right) = \frac{2}{4/3} = \frac{6}{4} = \frac{3}{2}$$

$$x_3 = \phi_3(x_2) = \phi_3\left(\frac{3}{2}\right) = \frac{3/2 + 2}{3/2 + 1} = \frac{7/2}{5/2} = \frac{7}{5}$$

$$\phi_2 = \frac{x+2}{x+1} \quad \phi_3 = \frac{-1}{(x+1)^2} \neq 0 \quad \phi(1) = \frac{3}{2}, \phi(2) = \frac{4}{3} \Rightarrow R = \left[\frac{4}{3}, \frac{3}{2}\right]$$

RCD ✓

$$1 \leq x \leq 2 \rightarrow 2 < x+1 < 3 \rightarrow 4 < (x+1)^2 < 9 \Rightarrow |\phi_3(x)| < \frac{1}{4}$$

مرتبه هکرای:

فرض کنیم دنباله $\{x_n\}$ هکرای α باشد. اگر ثابت های مثبت p و λ موجود باشند بطوری که

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x_{n+1} - \alpha|}{|x_n - \alpha|^p} = \lambda$$

آنگاه ترتیب هکرای دنباله $\{x_n\}$ برابر p می باشد.

$$x_n = \frac{1}{n} \rightarrow 0$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|\frac{1}{n+1} - 0|}{|\frac{1}{n} - 0|^p} = \lambda$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{(\frac{1}{n})^p} = \lambda \Rightarrow p=1 \Rightarrow \lambda=1$$

مرتبه هکرای دنباله

$$p < 1: \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{(\frac{1}{n})^p} = 0$$

$$p > 1: \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{(\frac{1}{n})^p} = \infty$$

$\frac{1}{n}$ می باشد

$$* |x_{n+1} - \alpha| \approx \lambda |x_n - \alpha|^p$$

$$|x_{n+1} - \alpha| \approx \lambda |x_n - \alpha|^1$$

$$|\hat{x}_{n+1} - \hat{\alpha}| \approx \lambda |\hat{x}_n - \hat{\alpha}|^2$$

تقریب

روشن دوگوشی - مرتبه هکرای این به روش تری بدست آمده است که یک است

روشن نابجایی مرتبه هکرای این $\frac{1}{2}$ دارد

قضیه: فرض کنیم $\phi \in C^p[a, b]$ در شرایط قضیه نقطه α صدق کند

$$\phi'(\alpha) = \dots = \phi^{(p-1)}(\alpha) = 0 \text{ \& } \phi^{(p)}(\alpha) \neq 0$$

آنگاه مرتبه هکرای دنباله $\{x_n\}$ توهم شده $x_n = \phi(x_{n-1})$ برابر p می باشد

مثال: مرتبه هکرای ϕ_2 را بدست آورید

$$\phi_2(x) = \frac{1}{2} \left(\frac{2}{x} + x \right) \quad \phi_2'(x) = \frac{1}{2} \left(-\frac{2}{x^2} + 1 \right)$$

Subject:

Year: Month: Date: ()

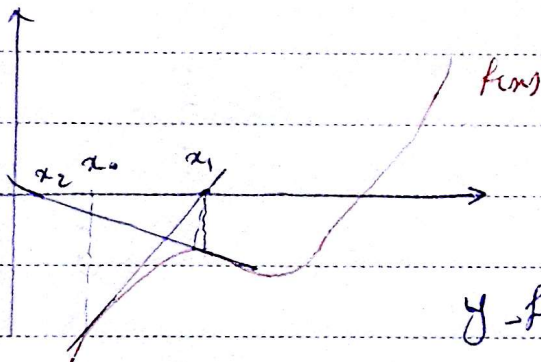
$$\phi_2(\sqrt{2}) = \frac{1}{2} \left(-\frac{2}{2} + 1\right) = 0$$

$\phi_2'(x) = \frac{2}{x^3}$, $\phi_2''(\sqrt{2}) \neq 0 \Rightarrow$ رتبه کمرابی دینکلی $\{x_n\}$ ترتیب شده با $\phi_2(x_{n+1})$ است \Rightarrow $\phi_2(x_n) = 0$ می باشد

$$\phi_3(x) = \frac{x+2}{x+1}$$

$$\phi_3'(x) = \frac{x+1 - (x+2)}{(x+1)^2} = \frac{-1}{(x+1)^2} \neq 0$$

$\phi_3'(\sqrt{2}) \neq 0 \Rightarrow$ رتبه کمرابی است



روش نیوتن:

معادله‌ی مماس بر نمودار در نقطه $(x_n, f(x_n))$:

$$y - f(x_n) = f'(x_n)(x - x_n)$$

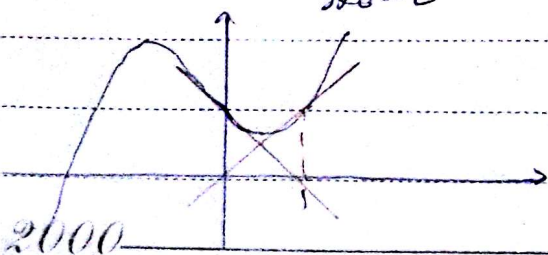
$$y = 0 \Rightarrow x - x_n = -\frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \Rightarrow$$

$$x = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \quad (f'(x_n) \neq 0)$$

$$f(x) = x^3 - 2x + 2$$

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} = x_n - \frac{x_n^3 - 2x_n + 2}{3x_n^2 - 2}$$

$$x_1 = 0 \Rightarrow \frac{0 - 2 \times 0 + 2}{3 \times 0 - 2} = 1 \quad x_2 = 1 - \frac{1 - 2 \times 1 + 2}{3 \times 1 - 2} = 0$$



روش نیوتن:
$$\{x_n\} \quad x_n = x_{n-1} - \frac{f(x_{n-1})}{f'(x_{n-1})}$$

گویی که $x = \alpha$ یک ریشه از مرتبه m دارد هرگاه بتوان f را به صورت $f(x) = (x-\alpha)^m g(x)$ نوشتیم که $g(\alpha) \neq 0$ اگر $m=1$ و α ریشه ساده تابع f و اگر $m > 1$ و α ریشه m تایی برای تابع f گوییم

مثال: $f(x) = (x-2)^3 x^2 (x-1)$ تابع f در $\alpha=2$ ریشه از مرتبه 3 تایی دارد
 در $\alpha=0$ ریشه از مرتبه 2 تایی دارد و در $\alpha=1$ ریشه از مرتبه 1 تایی دارد

مثال: $f(x) = e^x - x - 1$; $f(0) = e^0 - 0 - 1 = 0$
 فرض کنیم $f \in C^m[a, b]$ و $f, f'(\alpha) = 0, \dots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0$ & $f^{(m)}(\alpha) \neq 0$
 در مثال بالا: $f^{(m)} = e^x - 1$, $f'(0) = e^0 - 1 = 0$, $f''(0) = e^0 = 1 \neq 0$
 و $\alpha=0$ ریشه تابع f با مرتبه 2 تایی دارد

این چهار این روش نیوتن (در صورت هم این) برای ریشه های ساده و 2 و برای ریشه های m تایی این روش نیوتن هم در یافته: $(\alpha$ ریشه از مرتبه m تایی)

1) $x_n = x_{n-1} - m \frac{f(x_{n-1})}{f'(x_{n-1})}$ 2) $x_n = x_{n-1} - \frac{f^{(m-1)}(x_{n-1})}{f^{(m)}(x_{n-1})}$

$g(x) = f^{(m-1)}(x)$ ← ریشه m تایی
 $g(\alpha) = f^{(m-1)}(\alpha) = 0 \Rightarrow \alpha$ ریشه ساده تابع g است
 $g'(\alpha) = f^{(m)}(\alpha) \neq 0$

$$x_n = x_{n-1} - \frac{g(x_{n-1})}{g'(x_{n-1})} = x_{n-1} - \frac{f^{(m-1)}(x_{n-1})}{f^{(m)}(x_{n-1})}$$

هر چه عملیات مستقیم زیاده است

$f(x) = 4^x x^5 \sin(x)$
 $f'(x) = \ln(4) 4^x x^5 \sin(x) + 4^x (5x^4) \sin(x) + 4^x x^5 \cos(x)$

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

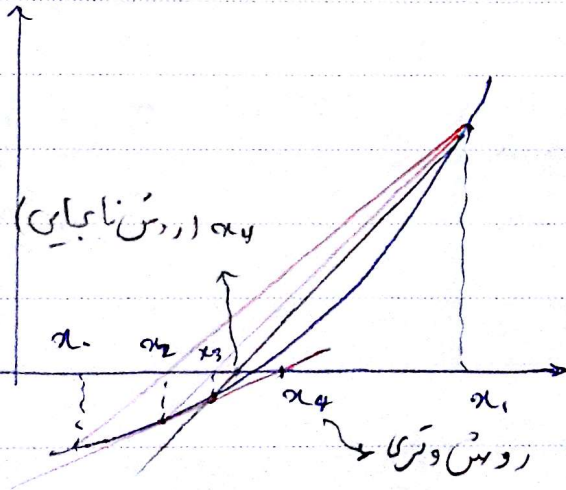
$$f'(x_{n-1}) = \lim_{x \rightarrow x_{n-1}} \frac{f(x) - f(x_{n-1})}{x - x_{n-1}} \Rightarrow f'(x_{n-1}) \approx \frac{f(x) - f(x_{n-1})}{x - x_{n-1}}$$

$$x = x_{n-2} : f'(x_{n-1}) \approx \frac{f(x_{n-2}) - f(x_{n-1})}{x_{n-2} - x_{n-1}}$$

$$x_n = x_{n-1} - \frac{f(x_{n-1})}{\frac{f(x_{n-2}) - f(x_{n-1})}{x_{n-2} - x_{n-1}}} = \frac{x_{n-1} f(x_{n-2}) - x_{n-2} f(x_{n-1})}{f(x_{n-2}) - f(x_{n-1})}$$

روش وتری (خط قاطع)

بین نقطه $(x_{n-2}, f(x_{n-2}))$ و $(x_{n-1}, f(x_{n-1}))$ رسم می‌کنیم



مرتبگی هر این روش در $\frac{1+\sqrt{5}}{2} \approx 1.6$ است

$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 - 1 = 0 \\ x_1^2 - x_2^2 - 1 = 0 \end{cases}$$

حل دستگاه های غیر خطی :

$$\begin{cases} f_1(x_1, x_2) = 0 \\ f_2(x_1, x_2) = 0 \end{cases}$$

یا به صورت $x^* = \begin{bmatrix} x_1^* \\ x_2^* \end{bmatrix}$

$f_2(x_1^*, x_2^*) = 0, f_1(x_1^*, x_2^*) = 0$

$$F(x) = \begin{bmatrix} f_1(x_1, x_2) \\ f_2(x_1, x_2) \end{bmatrix} \quad x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix}$$

$$x_n = x_{n-1} - \frac{f(x_{n-1})}{f'(x_{n-1})} \rightsquigarrow x_n = x_{n-1} - (J_F(x_{n-1}))^{-1} F(x_{n-1})$$