

(۱) از رابطه خطای فرمول استاندارد می‌گیریم:

$$f(\bar{x}, \bar{y}, \bar{z}) = r = \sqrt{x^2 + y^2 + z^2}$$

$$e_f \leq e_x \left| \frac{\partial f}{\partial x} \right|_{\bar{x}} + e_y \left| \frac{\partial f}{\partial y} \right|_{\bar{x}} + e_z \left| \frac{\partial f}{\partial z} \right|_{\bar{x}}$$

$$= e \left| \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2 + z^2}} \right|_{\bar{x}} + e \left| \frac{y}{\sqrt{x^2 + y^2 + z^2}} \right|_{\bar{x}} + e \left| \frac{z}{\sqrt{x^2 + y^2 + z^2}} \right|_{\bar{x}} \leq 1$$

اگر در رابطه خطای بالا به جای مقادیر واقعی x, y, z مقادیر تقریبی $\bar{x} = -1, \bar{y} = 1, \bar{z} = 2$ را استفاده کنیم:

$$\frac{e}{\sqrt{4}} + \frac{e}{\sqrt{4}} + \frac{2e}{\sqrt{4}} \leq 1 \rightarrow \frac{4e}{\sqrt{4}} \leq 1 \rightarrow e \leq \frac{\sqrt{4}}{4} = \underline{\underline{0.5}}$$

پس e می‌تواند حداکثر ۰.۵ باشد.

البته شاهد می‌گیریم اگر $x = -1.612, y = 1.612, z = 2.612$ باشد خطا اندکی بیش از

۱ می‌شود (حدود ۱.۵۱۸). اگر در فرمول خطا را به این ترتیب $\begin{cases} |x| \leq 1+e \\ |y| \leq 1+e \\ |z| \leq 2+e \end{cases}$ را استفاده کنیم خطای دقیق‌تر را به دست می‌آوریم و می‌توانیم دستی حل کنیم.

$$\frac{e(1+e) + e(1+e) + e(2+e)}{\sqrt{(1+e)^2 + (1+e)^2 + (2+e)^2}} \leq 1$$

با نرم افزار در این حالت بدست می‌آید ۰.۵۹۴۳

$$\checkmark \quad \sqrt{1.5943^2 + (-1.5943)^2 + (2.5943)^2} \approx \sqrt{4} + 1 \quad \checkmark$$

بیشترین صحت برای خطای z

(۲) به کمک رابطه داده شده برای خطا (که همگنی خطی با نرخ λ را نشان می دهد) e_n را بر حسب e_0 می نویسیم:

$$|e_n| = \lambda |e_{n-1}| = \lambda^2 |e_{n-2}| = \dots = \lambda^n |e_0|$$

$$|e_n| \leq 10^{-m} |e_0| \rightarrow \lambda^n |e_0| \leq 10^{-m} |e_0| \rightarrow \lambda^n \leq 10^{-m}$$

چون \log تابعی صعودی است جهت ناسازی را عمل نمی کند:

$$\log_{10} \lambda^n \leq -m \rightarrow n \log_{10} \lambda \leq -m \xrightarrow[\log \lambda < 0]{\cdot < \lambda < 1} n \geq \frac{-m}{\log_{10} \lambda}$$

$$\rightarrow \underline{n \geq \frac{m}{\log_{10} \frac{1}{\lambda}}}$$

پس n باید حداقل $\left\lceil \frac{m}{\log_{10} \frac{1}{\lambda}} \right\rceil$ باشد.

(۳) برای اینکه روش گزینی گفته شده به رشته f همگرا باشد باید نشان دهیم تابع گزین

یعنی $g(x) = x + Mf(x)$ شرایط همگرایی در روش نقطه ثابت را برآورده می کند. (به ازای یک M)

شرط پیوستگی (از آنجاکه f در $[0, 1]$ متناهی پذیر و پیوسته است، g نیز پیوسته خواهد بود.

$$\text{شرط (۲)} \quad \forall x \in [0, 1] : |g'(x)| < 1$$

برای این کار باید یک M متناهی بیاریم نزدیک به صفر انتخاب کنیم، بنابراین فرض برای هر $x \in [0, 1]$:

$$0 \leq a < f'(x) \leq b \xrightarrow[M < 0]{x^M} Mb \leq Mf'(x) < Ma \leq 0$$

$$\xrightarrow{+1} 1 + Mb \leq 1 + Mf'(x) < 1 + Ma \leq 1 \rightarrow 1 + Mb \leq g'(x) < 1$$

برای اینکه شرط خواسته شده برآورده شود می توانیم $1 + Mb \leq 0$ $\xrightarrow{b>0}$ $\boxed{-\frac{1}{b} < M < 0}$


$$\text{شرط (۳)} \quad \forall x \in [0, 1] : g(x) \in [0, 1]$$

در بخش قبل حدود M را به گونه ای گذاشتیم که $1 < g'(x) \leq 0$ باشد در بازه $[0, 1]$. پس در این بازه اکیداً صعودی خواهد بود. حال کافی است $g(0) \leq 1$ و $g(1) \geq 0$ باشد تا شرط برآورده شود.

$$\text{چون } M \text{ را متناهی گرفتیم و } f(0) < 0 \text{، همیشه برقرار } \checkmark \rightarrow 0 \leq 0 + Mf(0) \rightarrow 0 \leq g(0)$$

$$Mf(1) \leq 0 \rightarrow 1 + Mf(1) \leq 1 \rightarrow g(1) \leq 1$$

چون M را متناهی گرفتیم و $f(1) < 0$ است، همیشه برقرار است \checkmark

لذا کافی است M را به گونه ای بگیریم که متناهی و به اندازه کافی نزدیک به صفر باشد. 

(۴) اگر x برابر با معکوس عدد غیر صفر a باشد:

$$x = 1/a \rightarrow 1/x = a \rightarrow f(x) = 1/x - a = 0$$

باید از یک حدس اولیه x_0 (و همگامی با a) شروع کنیم که می‌تواند $x_0 = a$ باشد و سپس

$$x_{i+1} = x_i - \frac{f(x_i)}{f'(x_i)} = x_i - \frac{1/x_i - a}{-1/x_i^2} = x_i + (x_i - ax_i^2)$$

$$\rightarrow \forall i \geq 1 : \boxed{x_{i+1} = 2x_i - ax_i^2}$$

رابطه تکراری فوق برای n روش نیوتن را نشان می‌دهد که برای 2 به $1/a$ همگرا می‌شود و نقطه
به عمدهای ضرب و تفریق نیاز دارد (نه تقسیم و وارون‌گیری)

(۵) الف) در روش لاگرانژ باید تمامی x_i را چه چندجمله‌ای f_i از درجه n هستند جداگانه حساب کنیم و

سپس جمع کنیم. همچنین هر x_i به تمام x_j های نقاط داده شده وابسته است. لذا محاسبات وقت‌گیر دارد

و با تغییر یک x_i یا افزودن یک نقطه x_{n+1} ، باید تمام محاسبات تجدید شوند. همچنین تا زمانی که سگهای

$f_i(x_j)$ را حساب کرده باشیم درجه n باید چندجمله‌ای درون یاب معلوم نمی‌شود و محاسبات همیشه باید انجام شوند.

در روش نیوتون برخلاف روش لاگرانژ برای افزودن یک نقطه فقط یک سطح جدید به جدول قبلی اضافه می‌شود

و محاسبات قبل پایداری می‌مانند، همچنین درجه چندجمله‌ای اگر m باشد تا ستون m که بدیم همه اعداد برابر می‌شوند

و نیازش به ادامه محاسبات نیست. در حالت کلی هم محاسبات کمتری نسبت به لاگرانژ دارد.

ب) جدول تفاضلات تقسیم شده نیوتون را رسم می‌کنیم.

x_i	$f(x_i)$	رتبه اول	رتبه دوم	رتبه سوم	رتبه چهارم
-1	-2				
1	0	1			
2	7	7	2		
3	26	19	9	1	
4	63	37	18	9	0

$$\begin{aligned}
 \rightarrow P_3(x) &= a_0 + a_1(x-x_0) + a_2(x-x_0)(x-x_1) + a_3(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2) \\
 &= -2 + (x+1) + 2(x+1)(x-1) + 1(x+1)(x-1)(x-2) \\
 &= \underline{\underline{x^3 - 1}}
 \end{aligned}$$

همچنین همان‌طور که نقطه $(4, 63)$ را با رنگ قرمز به جدول اضافه کردیم، چون تفاضلات رتبه سوم برابر شده.

ضریب a_4 ضرر بدست آمده و جمله جدیدی به P_3 اضافه نمی‌شود و چندجمله‌ای درون یاب تغییری نمی‌کند:

$$P_4(x) = P_3(x) + 0 = x^3 - 1$$

$$P_4(4) = 4^3 - 1 = 64 - 1 = 63 \quad \checkmark$$

(۶) برای یک n مشخص، نقاط x_i به صورت "بردار هشته" $0, \frac{1}{n}, \frac{2}{n}, \frac{3}{n}, \dots, \frac{n}{n}$

بر اساس یک تغییر، خطای درون یابی به صورت زیر است: $\forall x \in [0, 1]:$

$$|f(x) - P_n(x)| \leq |(x-0)(x-\frac{1}{n}) \dots (x-\frac{n}{n})| \frac{|f^{(n+1)}(t)|}{(n+1)!}$$

۱. برای تابع $f(x) = \sin \frac{\pi x}{r}$ نتایج به صورت زیر اند:

$$f'(x) = \frac{\pi}{r} \cos \frac{\pi x}{r} = \frac{\pi}{r} \sin(\frac{\pi x}{r} + \pi)$$

$$f''(x) = -(\frac{\pi}{r})^2 \sin \frac{\pi x}{r} = (\frac{\pi}{r})^2 \sin(\frac{\pi x}{r} + 2\pi)$$

\vdots

$$f^{(n)}(x) = (\frac{\pi}{r})^n \sin(\frac{\pi x}{r} + n\pi)$$

لذا حداکثر تعداد برای $f^{(n+1)}(t)$ با توجه به اینکه $1 < \sin(\dots) < 1$ است، $(\frac{\pi}{r})^{n+1}$

خواهد بود. جذبات $(x-x_i)$ هم هکس بین ۰ تا ۱ هسته، و از ۱ کمتر ساری هسته

$$\rightarrow \epsilon_n = |f(x) - P_n(x)| \leq |x| \times \dots \times |x| \times \frac{(\frac{\pi}{r})^{n+1}}{(n+1)!}$$

اگر از خطای فوق \ln کنیم:

$$\ln \epsilon_n = (n+1) \ln(\frac{\pi}{r}) - O(n \log n)$$

$$\rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \epsilon_n = \lim_{n \rightarrow \infty} O(n) - O(n \log n) = -\infty \rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \epsilon_n = \ln(-\infty) = 0$$

به عبارت دیگر خطا از مرتبه یک نمایی تقسیم بر یک فاکتوریل است و می دانیم رشد فاکتوریل بسیار سریع تر

از نمایی است، لذا خطای $|f(x) - P_n(x)|$ برای هر $x \in [0, 1]$ وقتی $n \rightarrow \infty$ میل کند، به صفر میل خواهد کرد.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} |f(x) - P_n(x)| = 0 \rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} P_n(x) = f(x) \quad \forall x \in [0, 1]$$