

$$|a| - |A| \leq |A - a| \leq \epsilon_a$$

می رانیم

$$|A| \geq |a| - \epsilon_a \quad \text{یا} \quad \frac{1}{|A|} \leq \frac{1}{|a| - \epsilon_a}$$

$$\rightarrow \delta(a) = \frac{\epsilon(a)}{|A|} \quad \left\{ \begin{array}{l} \epsilon(a) \\ |a| - \epsilon_a \end{array} \right\} \left\{ \begin{array}{l} \epsilon_a \\ |a| - \epsilon_a \end{array} \right\}$$

خطای مطلق عددی *
خطای مطلق

خطای مطلق همیشه از خطای مطلق عددی کوچکتر است

بنابراین اگر ϵ_a در مقایسه با $|a|$ کوچک باشد در این صورت

$$|a| - \epsilon_a \leq |a| \quad \rightarrow \quad \delta(a) \leq \frac{\epsilon(a)}{|a|} \quad \text{فرمول}$$

مثلاً یک استخوان می دهند می گویند طوری استخوان را وصل کنید که کران خطا 10^{-5} باشد $\int_a^b f(x) dx - a$

اعمال جبری روی خطا : $\int_a^b f(x) dx - a$

اگر a و b تقریب‌هایی از A و B و همگی این اعداد نسبت در این صورت

$$A = a + \epsilon_a \quad |\epsilon_a| = \epsilon(a)$$

$$B = b + \epsilon_b \quad |\epsilon_b| = \epsilon(b)$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{حالت این صیغه} \\ \text{(الف) جمع} \end{array} \right\} \begin{array}{l} \epsilon(a+b) \leq \epsilon(a) + \epsilon(b) \\ \delta(a+b) \leq \text{Max} \{ \delta(a), \delta(b) \} \end{array}$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{ب) تفریق} \end{array} \right\} \begin{array}{l} \epsilon(a-b) \leq \epsilon(a) + \epsilon(b) \\ \delta(a-b) \leq \frac{\epsilon(a-b)}{|a-b|} \quad \text{یا} \quad \delta(a-b) \leq \frac{\epsilon}{|a-b|} \end{array}$$

کران خطای مطلق مخرج فرق مخرج

حال درجات عمیقتر باشد:

$$\star \text{ اثبات: } e(a+b) = |(A+B) - (a+b)| \leq |A-a| + |B-b| = e(a) + e(b)$$

پس حداکثر خطا شون با هم مینمونه (عملش با شسته یا شسته مونی منگنه)

$$\star \text{ اثبات: } \delta(a+b) \leq \frac{e(a+b)}{a+b} \leq \frac{e(a) + e(b)}{a+b}$$

به شکل خطای نسبی a و b می خوانیم $\delta(a)$ و $\delta(b)$

$$\frac{a}{a+b} \frac{e(a)}{a} + \frac{b}{a+b} \frac{e(b)}{b} = \frac{a}{a+b} \delta(a) + \frac{b}{a+b} \delta(b)$$

$$\leq \frac{a}{a+b} \text{Max} \{ \delta(a), \delta(b) \} + \frac{b}{a+b} \text{Max} \{ \delta(a), \delta(b) \}$$

$$= \text{Max} \{ \delta(a), \delta(b) \}$$

اگر گنجه متنوع بود عدد را حساب کنید، حال اگر خرج منفرجه بود چه می شود؟
 $\delta(a+b) = \frac{e(a+b)}{|a-b|}$ چند تا سوال می نویسیم.

مثال

$$(3D) \quad A = \frac{1}{(\sqrt{2} + \sqrt{3}) - \pi} \approx \frac{1}{(1.414 + 1.732) - 3.142} \approx 250$$

$$(4D) \quad A = 214.01 \dots \quad \text{دقیقت است!}$$

چون دسیمال های توی خرج کسره، دقیقتر از هم کم می شوند.

پس اگر a و b نزدیک بودند، برای حساب $\delta(a-b)$ باید دسیمال و اعشار را با حساب کنید.
 مثال: در $A = 1 - \cos x$ که x نزدیک صفر است، از چه فرمولی برای حلش باید استفاده کنیم (سوال 4)

$$\text{مثال: } A = \sqrt{x^2 + \frac{1}{x^2}} - \sqrt{x^2 - \frac{1}{x^2}} \quad \text{اگر } x \text{ خیلی بزرگ}$$

جواب : $A = 1 - \cos x \times \frac{1 + \cos x}{1 + \cos x} = \frac{\sin^2 x}{1 + \cos x} = \frac{\sin^2 x}{2}$

حال x به سمت صفر برود، یعنی به سمت 2 می رود. مهم نیست بلکه

جواب : $A = \sqrt{x^2 + \frac{1}{x^2}} - \sqrt{x^2 - \frac{1}{x^2}}$ ^{نزدیک صفر} $= \frac{2/x^2}{\sqrt{x^2 + \frac{1}{x^2}} + \sqrt{x^2 - \frac{1}{x^2}}} = \frac{2/x^2}{2x} = \frac{1}{x^3}$

ترین : نشان دهید

ج $\begin{cases} e(ab) \leq ae(b) + be(a) \\ \delta(ab) \leq \delta(a) + \delta(b) \end{cases}$

از روی تعریف، خود بخود اثبات می شود.

به راحتی می بینیم $e(ab) = |AB|$ را از آن به بعد.

این فرمول ها همون فرمول ها مسوق است ولی

د) $\begin{cases} e(\frac{a}{b}) \leq \frac{ae(b) + be(a)}{b^2} \\ \delta(\frac{a}{b}) \leq \delta(a) + \delta(b) \end{cases}$

جلسه سوم

مثال 3: مطلوبست تقریبی از $\sqrt{17} \times \sqrt{5}$ و محاسبه حداکثر خطا (میانگین تا 3 رقم اعشار)

$e(a \cdot b) \leq ae(b) + be(a)$

$A = \sqrt{17} = 4.123 + E_{\sqrt{17}}$

$E_{\sqrt{17}} \leq 0.5 \times 10^{-3}$ چون میانگین تا سه رقم

$B = \sqrt{5} = 2.236 + E_{\sqrt{5}}$

$E_{\sqrt{5}} \leq 0.5 \times 10^{-3}$

$\sqrt{17} \times \sqrt{5} = 9.219028 + E$
 سه تا از میانگین تا سه رقم اعشار را ضرب می کنیم تا سه رقم اعشار

$\sqrt{17} \times \sqrt{5} = 9.219 + E$
 خطای گرد کردن + تا 3 رقم

$E_{\sqrt{17} \sqrt{5}} \leq 4.123 E_{\sqrt{5}} + 2.236 E_{\sqrt{17}} \leq 0.5 \times 10^{-3} [4.123 + 2.236]$

$\rightarrow E_{\sqrt{17} \sqrt{5}} \leq \frac{1}{2} \times 6.359 \times 10^{-3}$ خطای عمل ضرب

خطای عمل = خطای عمل + خطای گرد کردن $\leq \frac{1}{2} \times 6.359 \times 10^{-3} + \frac{1}{2} \times 10^{-3} = 8$
 تا سه رقم ضرب

$$x = 9.219 + \epsilon \left\{ \sqrt{117} \times \sqrt{5} \right\} - 9.219$$

نشان با داشتن حساب تا رقم نوسید بعداً ضرب به رقم اعشار گردانید

تقریب 2: مقدار تقریبی $x = \frac{\pi}{3\sqrt{5}}$ تا سه رقم اعشار (3D)

اگر از فرمول خطا تقسیم نبریم، باید دوباره برای محاسبه این، از فرمول خطای ضرب برای برای همین همیشه مقسیم را به ضرب تبدیل می کنند.

$$x = \frac{1}{3} \times \pi \times \frac{1}{\sqrt{5}} = \frac{1}{3} \times \pi \times \frac{1}{5} \times \sqrt{5} = \frac{1}{3} \times \pi \times 0.2 \times \sqrt{5}$$

$$\begin{aligned} A = 0.2 &= 0.2 + E_A & E_A &= 0 \\ B = \frac{1}{3} &= 0.333 + E_B & E_B &= \frac{1}{2} \times 10^{-3} \\ C = \pi &= 3.142 + E_C & E_C &= 0.5 \times 10^{-3} \\ D = \sqrt{5} &= 2.236 + E_D & E_D &= 0.5 \times 10^{-3} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x &= 0.2(0.333)(3.142)(2.236) + E_{ABCD} \\ &= (\quad) + E_{ABCD} \end{aligned}$$

نمودار اشتباه را می نویسیم

تقریب 2 بنویسید $E_{ABCD} = abc E_D + acd E_B + bcd E_A + abd E_C$

باز خود abc چون بیشتر از سه رقم اعشار داشته باشد، باید خطای گرد کردن را در نظر بگیرید. این خطا

استفاده از فرمول ضرب برای n متغیره کار را آسانتر می کند. $x = \pi^n = A_1 A_2 \dots A_n$ مثال

$$\begin{aligned} V &= \pi r^2 h & \text{مساحت جانبی } S &= 2\pi r h \\ \begin{cases} r &= \sqrt{2} \\ h &= e \end{cases} \end{aligned}$$

در این در مثال، تابع $f(x) = x^n$ و $f(x,y,z) = xyz$ را در نظر بگیرید. خطایش در نقطه (a,b,c) را حساب می کنند

$$\Delta f \approx \epsilon_x (y^2 z) + \epsilon_y (2xy z) + \epsilon_z (xy^2)$$

* خطای فاصله توابع و متغیرها :

اگر بخواهیم مقدار تابع $w = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ را در نقطه (a_1, a_2, \dots, a_n) بسنجیم در حالتی که تنها تقریبی از آن باشد (a_1, a_2, \dots, a_n) معلوم است

خطای مطلق متغیر $\epsilon_i = \epsilon(a_i)$
 $i = 1, 2, \dots, n$
 $x_i = a_i + \epsilon_i$

مثال : $x = a + \epsilon$ و تابع $f(x)$

$f(x) = f(a + \epsilon) = f(a) + \epsilon f'(a) + \frac{\epsilon^2}{2} f''(a) + \dots$

اگر از جمله $\frac{\epsilon^2}{2}$ به بعد بتوان صرف نظر کرد
 $f(x) - f(a) = \epsilon f'(a) + \frac{\epsilon^2}{2} f''(a) + \dots$

فرمول یک $E_f = |f(x) - f(a)| \leq \epsilon |f'(a)| < \frac{\epsilon}{a} |f'(a)|$

$\delta(f) = \frac{E_f}{f(a)} = \frac{|f(x) - f(a)|}{|f(a)|} \leq \frac{\epsilon(a)}{|f(a)|} |f'(a)|$

کسبه $\delta(a) = \frac{\epsilon(a)}{|a|}$

$\delta(a)$ را می سازیم با ضریب و تقسیم بر a

$\delta(a) = \frac{\epsilon_a}{|a|}$

فرمول دو $= \delta(a) \left| \frac{a f'(a)}{f(a)} \right|$

برای n متغیر هم باید سطر تیلور n متغیر را بنویسید

سین در حالت کلی، اگر $x_i = a_i + \epsilon_i$

$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = f(a_1 + \epsilon_1, a_2 + \epsilon_2, \dots, a_n + \epsilon_n)$

سطر تیلور n متغیر $f(a_1, \dots, a_n) + \epsilon_1 \frac{\partial f}{\partial x_1}(a_1, \dots, a_n) + \dots + \epsilon_n \frac{\partial f}{\partial x_n}(a_1, \dots, a_n)$

مشتقات مطابق بالا سر هم وارد (معموداً حذف می کنند)

$$E_p = |f(x_1, \dots, x_n) - f(a_1, \dots, a_n)| \leq \epsilon \left| \frac{\partial f}{\partial x_1}(a_1, \dots, a_n) \right| + \dots + \epsilon_n \left| \frac{\partial f}{\partial x_n}(a_1, \dots, a_n) \right|$$

این چیزی که به دست آوردیم تعریف دیفرانسیل است. قبل از آنکه تعریف کنیم $w = f(x_1, \dots, x_n)$
 $\rightarrow df = \frac{\partial f}{\partial x_1} dx_1 + \dots + \frac{\partial f}{\partial x_n} dx_n$

پس برای هر مقدار از تغییر باید تابع تعریف کنید.

$$A = \sqrt{2} \pi^5 e^3 \rightarrow f(x_1, x_2, x_3) = x_1 x_2^2 x_3^3$$

مثال (امتحان نیم قبل): یک کوسبست حجم یک کره به شعاع $\frac{5}{3}$ و میانه $\frac{4}{3}$ و π و R
 (3D حالت تا 3D)

$$V = \left(\frac{4}{3}\right) \pi R^3$$

$$V(x_1, x_2, x_3) = x_1 x_2^2 x_3^3$$

$$\begin{cases} x_1 = \frac{4}{3} = 1.333 + E_{x_1} & E_1 = E_{x_1} \left(\frac{1}{3}\right) \\ x_2 = \pi = 3.142 + E_{x_2} & E_2 = E_{x_2} (\pi) \\ x_3 = R = \frac{5}{3} = 1.667 + E_{x_3} & E_3 = E_{x_3} \left(\frac{1}{3}\right) \end{cases}$$

$$V = (1.333)(3.142)(1.667)^3 + E_V$$

بعد از گرد کردن تا سه رقم
 $= 19.402 + E_V$
 خطای گرد کردن تا سه رقم
 که گرد کرده بین صفا خطای بود

$$E_V = \left| \epsilon_1 |x_2^2 x_3^3| + \epsilon_2 |x_1 x_3^3| + \epsilon_3 |3x_1 x_2 x_3^2| \right|$$

جوابت تا سه رقم مقادیر سه رقم

$$\left| \frac{1}{2} \times 10^{-3} \left[(3.142 \times 1.667^3) + (1.333 \times 1.667^3) + 3(1.333)(3.142)(1.667^2) \right] \right|$$

که دقت برای سه رقم

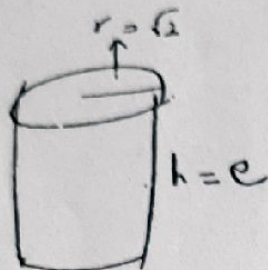
ایسی دوباره از سه رقم اعشار بسته ولی دیگر خطای گرد کردن را حساب نمی کنیم (برای سه رقم دقت همه را حساب می کنیم. آخر تا 5D گرد کردن می کنیم)

$$= 2.782 \times 10^{-2}$$

$$E_{\text{کلی}} = E_v + E_{\text{گرمی}}$$

$$\left(2.782 \times 10^{-2} + \frac{1}{2} \times 10^{-3} \right) = \epsilon$$

$$\rightarrow |v - 19.402| < \epsilon$$



حالت نسانت کل را حساب کنید

مضل اوم: حل معادلات غیر خطی - با مشتق ریشه های معادله $f(x) = 0$

فرد را نمی توانیم بدست بیاوریم

تعریف: α را ریشه معادله $f(x) = 0$ نامیم هرگاه $f(\alpha) = 0$

تعریف: α را ریشه تکراری مرتبه k ام معادله $f(x) = 0$ نامیم هرگاه $f(x) = (x - \alpha)^k g(x)$ و $g(\alpha) \neq 0$

ریشه این را حساب کنید $e^{-x^2} + \text{Tgx} = 0$ ← معمولی حل نمی شود باید عدد حل این کنید

در حالت $k=1$: ریشه را ریشه ساده می نامیم.

(این تجزیه کردن کار سختی نیست. مثلاً برای $x - \sin x = 0$)

برای سخت بودن تجزیه کردن، گاهی انداز فرم زیاده استفاده کنید

در حالت دیگر، α را ریشه مرتبه k ام معادله $f(x) = 0$ نامیم

$$f(\alpha) = f'(\alpha) = \dots = f^{(k-1)}(\alpha) = 0, \quad f^{(k)}(\alpha) \neq 0$$

$$\rightarrow \text{چون } f' = k(x - \alpha)^{k-1} g(x) + (x - \alpha)^k g'(x)$$

مثال: $f(x) = x - \sin x$, $\alpha = 0$ یک ریشه معادله است. خواهم ببینم مرتبه چند است؟

درم حل و ت مشتق صفر باشد

$$f(0) = 0$$

$$f'(x) = 1 - \cos x \rightarrow f'(0) = 0$$

$$f''(x) = \sin x \rightarrow f''(0) = 0$$

$$f'''(x) = \cos x \rightarrow f'''(0) = 1 \neq 0 \rightarrow$$

پس $\alpha = 0$ ریشه مرتبه $k=3$ است