

آنالیز تابعی معادلای

جنسیت و دو
۹۹/۹/۱۸

کاربردهای ارخ‌دانی صفتی *

جمع بیانیِ دنبالہ کے : دنبال مکتوپ از صدر براں دنبالہ کی و آڑا ہستیم کے این معنی صدیر مدد ، براں دنبالہ کی مدد اُن
معنی سابق رامیقہ ۔

مُعْلَمٌ - مُعْلَمٌ دِيَنْبَلَهُ رَاجِعٌ - $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ رَاجِعٌ - $y_n = \frac{x_1 + \dots + x_n}{n}$. $\{y_n\}_{n=1}^{\infty}$ رَاجِعٌ

نجلاء {x₁} راجح بدر فزاره به لکوسم . اگر دلایل {x₂} به x هدایا بهم ، آنگاه {y} نیز به x هدایا است.

$$\forall \epsilon \exists N, n \geq N \text{ sth. } |x_n - x| < \epsilon \Rightarrow$$

در صحن دنبه و آرایش $\gamma = (0, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \frac{1}{2}, \frac{2}{5}, \frac{1}{2}, \dots)$ مساحت سالنه $(0, 1, 0, 1, 0, \dots)$ می‌باشد.

الگوی جعندی : ماتریس $A = (a_{nm})$ که ماتریس ناساخت است را الگوی جعندی کویم

که دنباله $(x_n)_{n=1}^{\infty}$ را به دنبال $X = (x_n)_{n=1}^{\infty}$ سُبّل کند :

$$y_n = \sum_{m=1}^{\infty} a_{nm} x_m$$

اگر y_n هدرا باشد، آن‌ها دنباله (x_n) را y_n ، $X = (x_n)$ -جعندی است.

دریں A -جعندی را معلم کویم که طریق که x هدرا است، توجه شود $\rightarrow x = y_n$.

(دستکشید راین روئی مادری نماید که مجموع $\sum_{m=1}^{\infty} a_{nm} x_m$ برای مران هدرا باشد، و قیمتی زیرین را بدست بگیرید)

اگر A -جعندی معلم باشد، برای دنباله‌ی ران طریق x_n این محبع عدی هدرا هست)

حصہ A میں اسے اگر رکھا جائے

$$(1) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} a_{nm} = 0 \quad \text{for } m=1, 2, 3, \dots$$

$$(2) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{m=1}^{\infty} a_{nm} = 1$$

$$(3) \quad \sum_{m=1}^{\infty} |a_{nm}| \leq \gamma \quad \text{for } n=1, 2, 3, \dots$$

کے لئے n کے لئے

ابتدئی - (سطر لام) X کے کوئی دنبالہ $X = e_m = (0, 0, 0, 1, 0, \dots)$ وارد حصہ کے کوئی دنبالہ ہلاکتی صورت پر نہ

$$y_n = a_{nm} \quad \text{کے لئے (1) را ابتدئی ملند. لیکن } \gamma = A e_m$$

حال اگر وارد حصہ $(1, 1, 1, \dots)$ کے کوئی دنبالہ ہلاکتی، باتی نہ ہے تو $y_n = a_{nm}$

$$y_n = \sum_{m=1}^{\infty} a_{nm}$$

برای اینجا (3) فضای برداری هم دنباد کرده می‌گارا با C شان دسته همراه باشند سورجیم.

$$f_{n_k}(x) = \sum_{m=1}^k a_{nm} x_m \Rightarrow |f_{n_k}(x)| \leq \left(\sum_{m=1}^k |a_{nm}| \right) \|x\|_\infty$$

$$\Rightarrow f_{n_k} \in C'$$

لایه دری $x \in C$

$$f_{n_k}(x) \rightarrow \sum_{m=1}^\infty a_{nm} x_m =: f_n(x)$$

$$\Rightarrow f_{n_k} \xrightarrow{*} f_n \text{ in } C' \quad \& \quad f_n \in C'$$

از طرف دیگر لایه دری $x \in C$ ، نسبت $\{f_n(x)\}$ می‌گارا است (نوبت A -نمکم) دریچه باز قصی کرانداری شرایط

بناءً على $\|f_n\|_\alpha^2$

$$\Rightarrow \|f_n\| \leq \gamma$$

الآن (3) رابط كمبيع: وارهيد

$$\xi_m^{(n,k)} = \begin{cases} \frac{a_{nm}}{|a_{nm}|} & a_{nm} \neq 0, m \leq k \\ 0 & \text{غير مفرد} \end{cases}$$

$$f_n(\xi_m^{(n,k)}) = \sum_{m=1}^k |a_{nm}| \leq \|f_n\| \cdot \|\xi_m^{(n,k)}\|_\alpha \leq \gamma$$

$$\Rightarrow \sum_{m=1}^{\infty} |a_{nm}| \leq \gamma$$

شرط کافی

$$f_n(x) = \sum_{m=1}^{\infty} a_{nm} x_m$$

$$f(x) = \lim_{m \rightarrow \infty} x_m$$

$$|f(x)| \leq \|x\|_{\infty}$$

$$(1) \quad |f_n(x)| \leq \left(\sum_{m=1}^{\infty} |a_{nm}| \right) \cdot \|x\|_{\infty} \leq \gamma \|x\|_{\infty}$$

↑
(3) شرط کافی

برای دلیت سه باره تا $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x)$ برای هر $x \in C$ بازه معرفی شود.

برای دلیل این مطلب ملاحظه کنید که $\{f_n\}$ محدود است: (a)

(b) $f_n(x) \rightarrow f(x)$ برای هر x در یک زیرمجموعه حفظی C .

از (1) دلخواه است که $\|f_n\| \leq \gamma$. بنابراین (a) بروار است.

رازِ مجموعه محدودی از $\{x\}$ به تعداد ممکن است بگیرد که راهنمایان در در C متعال هستند.

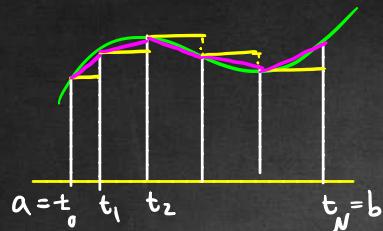
$$X \in M \Rightarrow X = (x_1, \dots, x_N, x, x, \dots)$$

$$f_n(X) = \sum_{m=1}^N a_{nm} x_m + x \sum_{m=N+1}^{\infty} a_{nm}$$

$$= \sum_{m=1}^N a_{nm} (x_m - x) + x \sum_{m=1}^{\infty} a_{nm} \rightarrow x = f(X)$$

↓ (1) by 0 ↓ (2) by 1

تقریب عرضی اسکال



$$\int_a^b f(t) dt \sim \sum_{k=0}^{n-1} f(t_k) \Delta t_k$$

تقریب پیچیده

$$\sim \sum_{k=0}^{n-1} \frac{f(t_k) + f(t_{k+1})}{2} \cdot \Delta t_k$$

یک روش تقریب اسکال اثنا بساط و ضرایب $\alpha_0^{(n)}, \dots, \alpha_n^{(n)}$ داریم که $a \leq t_0^{(n)} < \dots < t_n^{(n)} \leq b$

$$T_n(f) := \sum_{k=0}^n \alpha_k^{(n)} f(t_k^{(n)})$$

ردیاب

$$f \in C[a,b] \text{ برای هر } T_n(f) \rightarrow T(f) = \int_a^b f(t) dt$$

که مدل از روش دستی $\alpha_i^{(n)} = \frac{b-a}{n}$, $t_i^{(n)} = a + \frac{i}{n}(b-a)$ تقریب پیچیده است.

• $T, T_n \in X'$ بازیگریم $X = C[a, b]$ را

$$|T_n(f)| \leq \left(\sum_{k=0}^n |\alpha_k^{(n)}| \right) \|f\|_\infty \Rightarrow T_n \in X'$$

$$\|T_n\| \leq \sum_{k=0}^n |\alpha_k^{(n)}|$$

اگر f را مطابق مفهوم آن بازیگر نمایی کردیم و $\|f\|_\infty = 1$ بود، $f(t_k^{(n)}) = \text{Sgn}(\alpha_k^{(n)})$

$$T_n(f) = \sum_{k=0}^n |\alpha_k^{(n)}| \Rightarrow \|T_n\| = \sum_{k=0}^n |\alpha_k^{(n)}|$$

یک روش اسکالاری سیم است اگر و بنی اگر

از طرف $T_n \xrightarrow{*} T$ همراه

(ان) $\|T_n\| \rightarrow \infty$ کلان طریق است.

(ب) برای همچنان f دیگر نظر مجموع حاصل \times رابطه $T_n(f) \rightarrow T(f)$ برقرار باشد.

کار T_n را صندوق از n درجه مدارک n دعیتی باشد، بهنچه

$$T_n(f) = T(f) \quad f \in \langle 1, t, t^2, \dots, t^n \rangle$$

$$(2) \quad T_n(t^m) = \sum_{k=0}^n \alpha_k^{(n)} \left(t_k^{(n)} \right)^m = \int_a^b t^m dt = \frac{b^{m+1} - a^{m+1}}{m+1} \quad 0 \leq m \leq n$$

اگر نشاط $\{t_0, \dots, t_n\}$ ساختن باشد، رابطه بالا که در مطلب $(n+1)$ جدول $\alpha_k^{(n)}$ را ارائه می‌دهد که

حرباب نیستند . سایر فرایب این دستگاه به صورت زیر است :

$$\det \begin{bmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ t_0^{(n)} & t_1^{(n)} & \cdots & t_n^{(n)} \\ \vdots & & & \\ (t_0^{(n)})^n & (t_1^{(n)})^n & \cdots & (t_n^{(n)})^n \end{bmatrix} = \prod_{0 \leq i < j \leq n} (t_i^{(n)} - t_j^{(n)}) \neq 0$$

قضیه اگر روش اسلاللری در (2) مصدق کند ، آنگاه دعیّه است اگر و همکار

$$n \text{ مرتبه } \sum_{k=0}^n |\alpha_k^{(n)}| \leq C$$

یعنی - اگر روش اسلاللری در (2) مصدق نشد و مثاب $\alpha_k^{(n)}$ نباشد ، آنگاه T_n دعیّه است

$$T_n(1) = \sum_{k=0}^n \alpha_k^{(n)} = T(1) = \int_a^b dt = b-a$$

- این -