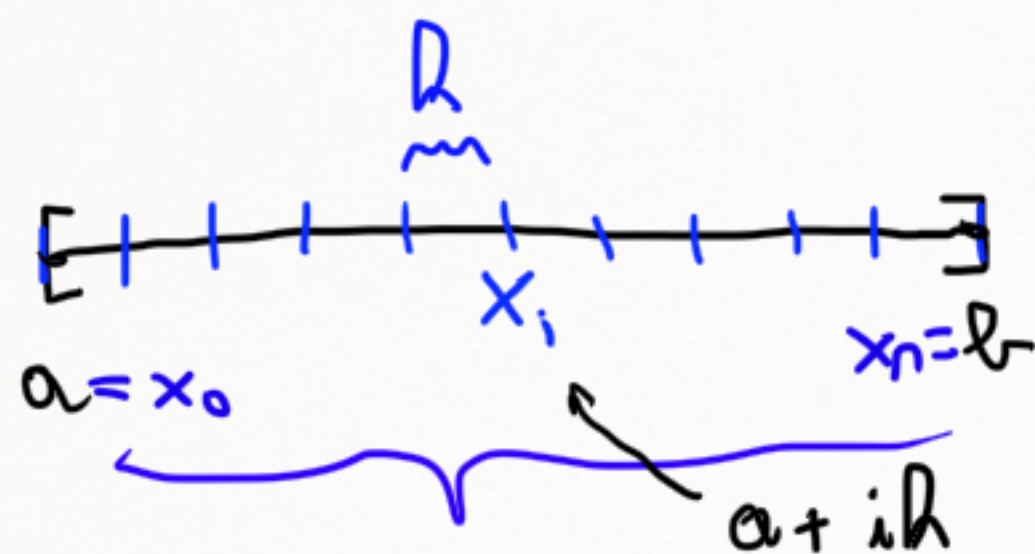


$$y'' + 3y' - y = x^2 \quad \text{CDIVV}$$

$$y'' + e^{x^2} y = \cos(x) \quad \text{no sale con el método de CDIVV}$$

pero con este ejercicio podemos aproximar la solución.

$$\begin{cases} y''(x) + g(x)y(x) = f(x) & y: [a, b] \rightarrow \mathbb{R} \\ y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \end{cases}$$



N subintervalos
de largo $\frac{b-a}{N} = h$

Nuestras incógnitas van a ser los valores de $y(x)$ en los puntos x_i de la partición.

$$\text{incógnitas: } y_i \quad i = 0:N \quad y_i \approx y(x_i)$$

$$\text{por las condiciones iniciales } y_0 = \alpha \quad y_N = \beta$$

$$y_i \quad i = 1:N-1 \quad N-1 \text{ incógnitas (los puntos del medio)}$$

$$b) \Delta_a(h) := \frac{f(a-h) - 2f(a) + f(a+h)}{h^2}$$

estimador de $f''(a)$ (análogo a $\frac{f(a+h) - f(a-h)}{2h}$)

voy a usar Taylor de orden 4:

$$f(a+h) = \cancel{f(a)} + \cancel{f'(a)h} + \frac{1}{2}f''(a)h^2 + \frac{1}{3!}f'''(a)h^3 + \frac{1}{4!}f^{(4)}(\xi)h^4 \quad \xi \in [a, a+h]$$

$$f(a-h) = \cancel{f(a)} - \cancel{f'(a)h} + \frac{1}{2}f''(a)h^2 - \frac{1}{3!}f'''(a)h^3 + \frac{1}{4!}f^{(4)}(\xi')h^4 \quad \xi' \in [a-h, a]$$

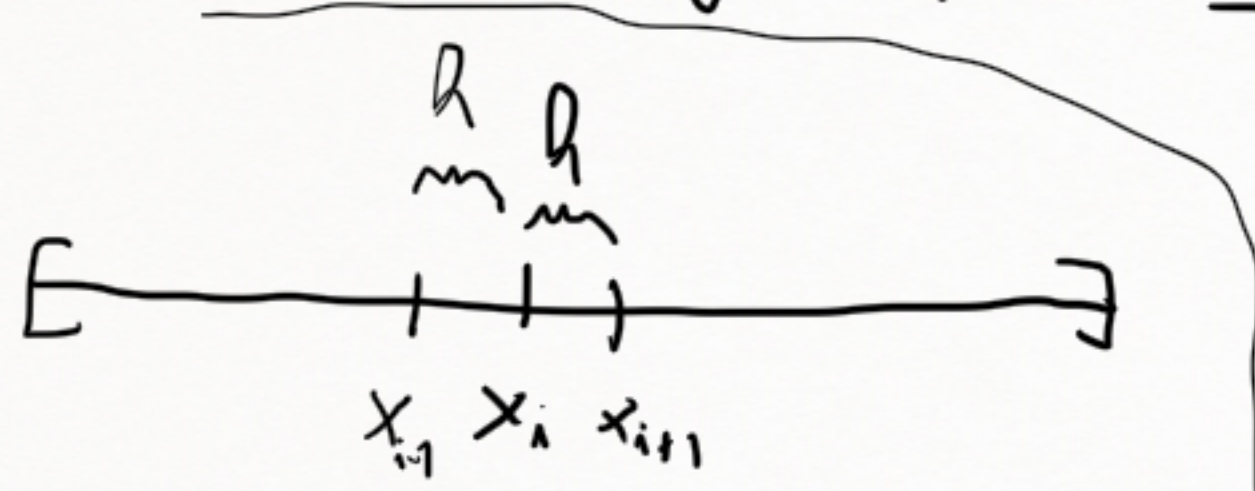
$f'(a)(-h) \quad \frac{1}{2}f''(a)(-h)^2$

$$\Delta_a(h) = \frac{\frac{1}{2}f''(a)h^2 + \frac{1}{4!}f^{(4)}(\xi)h^4 + \frac{1}{2}f''(a)h^2 + \frac{1}{4!}f^{(4)}(\xi')h^4}{h^2} = f''(a) + \frac{1}{4!}(f^{(4)}(\xi) + f^{(4)}(\xi'))h^2$$

$$|\Delta_a(h) - f''(a)| = \frac{1}{4!} |f^{(4)}(\xi) + f^{(4)}(\xi')| h^2 \approx \frac{2}{4} |f^{(4)}(a)| h^2 \quad \checkmark \text{ error de truncamiento } O(h^2)$$

C^4

$$y''(x_i) \approx \frac{y(x_i-h) - 2y(x_i) + y(x_i+h)}{h^2} = \frac{y(x_{i-1}) - 2y(x_i) + y(x_{i+1}))}{h^2}$$



$x_{i+1} - x_i = h \Rightarrow x_i + h = x_{i+1}$
 $x_i - x_{i-1} = h \Rightarrow x_i - h = x_{i-1}$

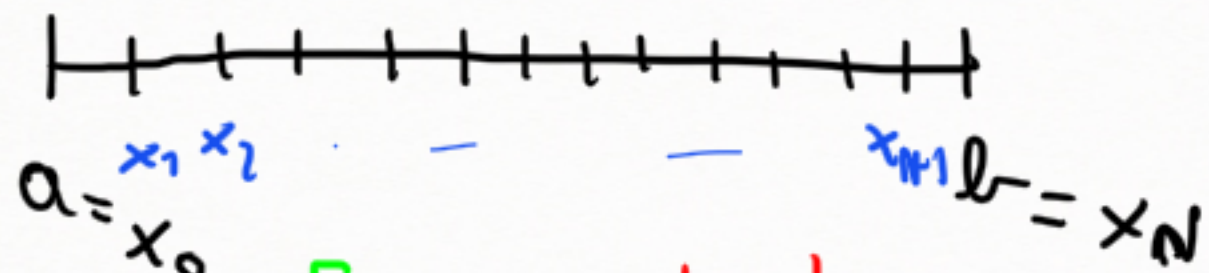
$$\approx \frac{y_{i-1} - 2y_i + y_{i+1}}{h^2}$$

\Rightarrow

$$y''(x_i) \approx \frac{y_{i-1} - 2y_i + y_{i+1}}{h^2}$$

$$y''(x) + \overbrace{g(x)}^{\text{conocidos}} y(x) = \overbrace{F(x)}^{\text{conocidos}} \quad (E)$$

Para el sistema de ecuaciones vamos a imponer (E) en las puntas x_i $i=1, \dots, N-1$



$$y_0 = \alpha \quad y_N = \beta$$

$$y''(x_i) + \overbrace{g_i}^{\text{conocidos}} y(x_i) = \overbrace{F_i}^{\text{conocidos}}$$

$$\underbrace{y''(x_i)}_{\text{parte interior}} + \overbrace{g_i}^{\text{conocidos}} \underbrace{y(x_i)}_{y_i} = F_i$$

$$\frac{y_{i-1} - 2y_i + y_{i+1}}{h^2} + g_i y_i = F_i \iff y_{i-1} - 2y_i + y_{i+1} + g_i h^2 y_i = h^2 F_i$$

$$\iff \underbrace{y_{i-1}}_{\text{incógnitas}} + \overbrace{(g_i h^2 - 2)}^{\text{números conocidos}} \underbrace{y_i}_{\text{incógnitas}} + \underbrace{y_{i+1}}_{\text{incógnitas}} = \overbrace{F_i h^2}^{\text{conocidos}} \quad \text{ecuación lineal}$$

uno de esas ecuaciones para cada $i=1, N-1 \implies N-1$ ecuaciones lineales
 $N-1$ incógnitas

llegamos a un
 sist. de ecuaciones
 $(N-1) \times (N-1)$

no incógnitas $y = (y_1, y_2, \dots, y_{N-1}) \quad y_0 = \alpha \quad y_N = \beta$

1) $\overbrace{y_0}^{\alpha} + (g_1 h^2 - 2)y_1 + y_2 = F_1 h^2 \rightarrow (g_1 h^2 - 2)y_1 + y_2 = F_1 h^2 - \alpha$

2) $y_1 + (g_2 h^2 - 2)\overbrace{y_2}^{\text{incógnitas}} + \overbrace{y_3}^{\text{incógnitas}} = F_2 h^2$

⋮

no incógnitas

N-1) $y_{N-2} + (g_{N-1} h^2 - 2)y_{N-1} + \overbrace{y_N}^{\beta} = F_N h^2 \rightarrow y_{N-2} + (g_{N-1} h^2 - 2)y_{N-1} = F_N h^2 - \beta$

$Ay = b$

$A =$

$$\begin{pmatrix} g_1 h^2 - 2 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & g_2 h^2 - 2 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & g_3 h^2 - 2 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & & & & & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & g_{N-1} h^2 - 2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} F_1 h^2 - \alpha \\ F_2 h^2 \\ F_3 h^2 \\ \vdots \\ F_N h^2 - \beta \end{pmatrix} = b$$

$$y: [0, 5] \rightarrow \mathbb{R} \quad y(0) = 0 \quad y(5) = \sin(5)$$

$$y''(x) + e^x y(x) = \sin(x) (e^x - 1)$$

sol exacta: $y(x) = \sin(x)$

Normas $\begin{cases} \rightarrow \text{vectoriales} \\ \rightarrow \text{matriciales} \end{cases}$

normas vectoriales

$$v = (v_1, \dots, v_n) \quad \|v\|_1 := \sum_{i=1}^n |v_i| \quad (= \left| \sum_{i=1}^n |v_i|^1 \right|^{1/1}) \quad \|v\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n |v_i|^2 \right)^{1/2}$$

con cualquier $p \geq 1$ $\|v\|_p := \left(\sum_{i=1}^n |v_i|^p \right)^{1/p}$

$$\|v\|_\infty := \max_{i=1:n} |v_i|$$

normas matriciales

normas matriciales

$$(Ax = b)$$

Definimos normas que midan como multiplicar por la matriz estimo o dicho vector es.

Def (Norma operador) (operador $T: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ consideramos A como $T: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ $T(v) = Av$)

Sea $\|\cdot\|_v$ una norma vectorial. La norma operador asociada $\|\cdot\|_v$ es.

$$\|A\| := \max_{\substack{x \in \mathbb{R}^n \\ x \neq 0}} \frac{\|Ax\|_v}{\|x\|_v}$$

tamaño desps de multiplicar por A
 $\frac{\|Ax\|_v}{\|x\|_v}$: el cociente mide qué tanto multiplicar por A estimo o dicho el vector x
tamaño antes

$\|A\|$ es lo máximo que multiplicar por la matriz estimo a un vector. (considerando $\|\cdot\|_v$)

$$\|A\| = \max_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|_v}{\|x\|_v} = \max_{\substack{x \neq 0 \\ \|x\|_v = 1}} \|Ax\|_v = \max_{\substack{e \in \mathbb{R}^n \\ \|e\|_v = 1}} \|Ae\|_v$$

vector
unitario
 $\|x\|_v = 1$

- 1) compatibilidad con $\|\cdot\|_v$
 $\|Ax\|_v \leq \|A\| \|x\|_v$
- 2) submultiplicatividad
 $\|AB\| \leq \|A\| \|B\|$

Def: Número de condición Depende de una norma
operador que elegimos. $\|\cdot\|$.

$$K(A) := \|A\| \|A^{-1}\|$$

Obs: Por submultiplicatividad $\|AB\| \leq \|A\| \|B\|$.

$$K(A) = \|A\| \|A^{-1}\| \geq \|AA^{-1}\| = \|\text{Id}\| = 1 \quad \Rightarrow \quad K(A) \geq 1$$

para cualquier norma operador $\max \frac{\|Ax\|_r}{\|x\|_r}$

• Al resolver $Ax = b$ hay errores.

$K(A)$ nos permite saber qué tanto error se comete al resolver el sist.

$K(A) \approx 1$ ✓ los errores van a ser chicos

$K(A)$ grande los errores pueden ser grandes

10 $D = \begin{pmatrix} d_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & d_2 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & d_n \end{pmatrix}$ Hallar $\|D\|$ para las normas vectoriales $\|\cdot\|_1, \|\cdot\|_2, \|\cdot\|_\infty$

sea k el índice en que se da el máximo $|d_i|$ $\max_{i=1:n} |d_i| = |d_k|$

Vamos a demostrar $\|D\| \leq |d_k|$ y $|d_k| \leq \|D\|$.

$\|D\| \leq |d_k|$: sea $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ y $\|x\|_r = 1$ (ya sea $\|\cdot\|_1, \|\cdot\|_2$ o $\|\cdot\|_\infty$)

$$\|Dx\|_r = \|(d_1 x_1, d_2 x_2, \dots, d_n x_n)\|_r \leq \|(d_k x_1, d_k x_2, \dots, d_k x_n)\|_r = \|d_k x\|_r = |d_k| \|x\|_r \stackrel{=1}{=} |d_k|$$

$$\Rightarrow \|Dx\|_r \leq |d_k| \quad \forall x \text{ de } \|x\|_r = 1$$

$$\Rightarrow \|D\| = \max_{\|x\|_r=1} \|Dx\|_r \leq |d_k|$$

* si l_p : $\|(d_1 x_1, d_2 x_2, \dots, d_n x_n)\|_p = \left(\sum_{i=1}^n |d_i|^p |x_i|^p \right)^{1/p} \leq \left(\sum_{i=1}^n |d_k|^p |x_i|^p \right)^{1/p}$

∞ : $\|(d_1 x_1, \dots, d_n x_n)\|_\infty = \max_i |d_i| |x_i| \leq \max_i |d_k| |x_i| = \|d_k x\|_\infty = \|(d_k x_1, \dots, d_k x_n)\|_\infty$

$$D = \begin{pmatrix} d_1 & & 0 \\ & d_2 & \\ 0 & & \ddots \\ & & & d_n \end{pmatrix} \quad \max_{i=1:n} |d_i| = |d_k|$$

$|d_k| \leq \|D\|$: $\|D\| = \max_{\|x\|_r=1} \|Dx\|_r$. Alcanza hallar un x_p con $\|x\|_r=1$

$$\text{tq } \|Dx\|_r = |d_k|$$

lugar k
↓

$$x_p = (0, 0, \dots, 1, 0, \dots, 0)$$

$$\|x_p\|_r = 1$$

$$\|Dx_p\|_r = \|(0, 0, \dots, d_k, 0, \dots, 0)\| = \|d_k \overbrace{(0, 0, \dots, 1, 0, \dots, 0)}^{x_p}\|$$

$$= |d_k| \underbrace{\|x_p\|}_1 = |d_k|$$

para cualquier
norma l_p o
 l_∞ .

\Rightarrow Como problemas los dos design, $\|D\| = |d_k| = \max_{i=1:n} |d_i|$

$$\|D\| = \max_{i=1:n} |d_i|$$

$$D = \begin{pmatrix} d_1 & & 0 \\ & d_2 & \\ 0 & & d_n \end{pmatrix}$$

$d_i \neq 0$ since no zero entries.

$$D^{-1} = \begin{pmatrix} d_1^{-1} & & 0 \\ & d_2^{-1} & \\ 0 & & d_n^{-1} \end{pmatrix}$$

$$\|D^{-1}\| = \max_{i=1:n} \frac{1}{|d_i|} = \frac{1}{\min_{i=1:n} |d_i|}$$

to be diagonal

$$K(D) = \|D\| \|D^{-1}\| = \frac{\max_i |d_i|}{\min_j |d_j|} \cdot 1$$

$$D = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 5 \end{pmatrix}$$

$$K(D) = \frac{5}{2}$$

