

Integración múltiple sobre recintos no rectangulares

ETSI Telecomunicación



$$h = \frac{b-a}{n}$$

los nodos son

$$x_{ij} = (a+ih, c(x) + jk(x))$$

$$(x_i, y_j)$$

$$i = 0 \dots n$$

$$j = 0 \dots m$$

a estas integrales se les puede aplicar cualquiera de los métodos ya vistos.

ej: método de Simpson

$$\begin{cases} h = \frac{b-a}{2n} \\ k(x) = \frac{d(x)-c(x)}{2m} \end{cases}$$

$$y_j = c(x_i) + (j-1)k(x_i) \quad j = 1, 2, 3, \dots, 2m+1$$

pesos:

$$p_i = [1 \ 4 \ 2 \ 4 \ 2 \dots 4 \ 1]_{2n+1}$$

$$q_j = [1 \ 4 \ 2 \ 4 \ 2 \dots 4 \ 1]_{2m+1}$$

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx = \left(\frac{h}{9} \sum_{i=1}^{2n+1} \sum_{j=1}^{2m+1} p_i q_j k(x_i) f(x_i, y_j) \right)$$

function I = simpsonvar(f, a, b, c, d, n, m)

ej: método de Gauss-Legendre hay que convertir el intervalo en $[-1, 1] \times [-1, 1]$

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx \quad \left\{ \begin{array}{l} y = \frac{d(x)-c(x)}{2} t + \frac{d(x)+c(x)}{2} \\ dy = \frac{d(x)-c(x)}{2} dt \\ x = \frac{b-a}{2} z + \frac{b+a}{2} \\ dx = \frac{b-a}{2} dz \end{array} \right.$$

$$= \int_{-1}^1 \int_{-1}^1 \frac{d(x)-c(x)}{2} \cdot \frac{b-a}{2} \cdot f\left(\frac{b-a}{2} z + \frac{b+a}{2}, \frac{d(x)-c(x)}{2} t + \frac{d(x)+c(x)}{2}\right) dt dz$$

$$[c, d] = \text{legendre}(n) \rightarrow c_1, c_2, c_3, \dots, c_n \quad i = 1, 2, \dots, n$$

$$[p, z] = \text{legendre}(m) \rightarrow p_1, p_2, p_3, \dots, p_m \quad j = 1, 2, \dots, m$$

$$= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \frac{d(\frac{b-a}{2} z_j + \frac{b+a}{2}) - c(\frac{b-a}{2} z_j + \frac{b+a}{2})}{2} \cdot \frac{b-a}{2} \cdot p_j \cdot c_i \cdot f\left(\frac{b-a}{2} z_j + \frac{b+a}{2}, \frac{d(x_j)-c(x_j)}{2} t + \frac{d(x_j)+c(x_j)}{2}\right)$$

Apuntes de Pak

Cálculo Numérico

Apuntes de Pak (Francisco José Rodríguez Fortuño)
ETSI Telecomunicación. Universidad Politécnica de Valencia.
Segundo cuatrimestre de 2º curso
Curso 2004/2005

Contenido:

Apuntes extensos de la asignatura.

Fecha de última actualización: 30 Julio 2007

TEMA 1. SISTEMAS DE ECUACIONES NO LINEALES

surgen frecuentemente:

ej. Discretización de problemas de frontera.

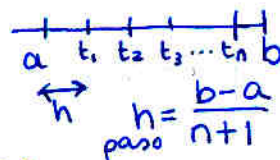
$$\begin{cases} u'' = f(t, u) & t \in [a, b] \\ u(0) = \alpha \\ u(1) = \beta \end{cases}$$

1. Discretización de la variable independiente $t_j = j \cdot h + a$

2. Aproximación de la derivada:

$$u'(x) \approx \frac{u(x+h) - u(x)}{h}$$

$$u''(x) \approx \frac{u'(x) - u'(x-h)}{h} = \frac{u(x-h) - 2u(x) + u(x+h)}{h^2}$$



3. Sustitución en el problema de frontera:

$$\frac{u(t_{j-1}) - 2u(t_j) + u(t_{j+1}))}{h^2} = f(t_j, u(t_j)) + \underbrace{r(t_j, h)}_{\text{error}}$$

despreciando el error y pasando h^2 mult:

$$\begin{cases} x_{j-1} - 2x_j + x_{j+1} = h^2 f(t_j, x_j) & j=1, 2, \dots, n \\ x_0 = \alpha \\ x_{n+1} = \beta \end{cases}$$

Queda el sistema de ecuaciones no lineal

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & 2 & -1 & \dots & 0 \\ 0 & -1 & 2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -f(t_1, x_1) + \frac{\alpha}{h^2} \\ -f(t_2, x_2) \\ \vdots \\ -f(t_{n-1}, x_{n-1}) \\ -f(t_n, x_n) + \frac{\beta}{h^2} \end{pmatrix} \cdot h^2$$

$$A \cdot x = \phi(x)$$

ej. ajuste mínimo cuadrático

Año:	1993	1994	1995	...
Abonados: (millones)	0'1	0'2	0'4	...

$$\begin{matrix} a_j \\ b_j \end{matrix} \quad \text{ajuste: } y = k e^{bt}$$

queremos minimizar el error cuadrático $g(k, b) = \sum (b_j - k e^{b a_j})^2$

$$\text{para ello hallamos } \begin{cases} f_1(k, b) = \frac{\partial g}{\partial k} = 0 \\ f_2(k, b) = \frac{\partial g}{\partial b} = 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} \sum [(b_j - k e^{b a_j}) \cdot e^{b a_j}] = 0 \\ \sum [(b_j - k e^{b a_j}) \cdot k a_j e^{b a_j}] = 0 \end{cases} \quad \text{sistema no lineal}$$

ej. problemas de optimización

Dos productos : ① precio p_1 cantidad q_1
② precio p_2 cantidad q_2

Demanda : $q_1 = 680 - 5p_1 - 3p_2$
 $q_2 = 430 - 3p_1 - 2p_2$

coste de producción: $C(q_1, q_2) = \frac{1}{6} q_1^3 - 4q_2^2 - 10q_1 + 90$

Beneficios = Ingresos - coste

$$B(q_1, q_2) = I(q_1, q_2) - C(q_1, q_2)$$

$$\hookrightarrow I(q_1, q_2) = p_1 q_1 + p_2 q_2$$

1. Despejar p_1 y p_2 en función de q_1 y q_2

$$p_1 = 70 + 3q_2 - 2q_1$$

$$p_2 = 110 + 3q_1 - 5q_2$$

2. Sustituir en $I(q_1, q_2) = 70q_1 - 2q_1^2 + 6q_1q_2 + 110q_2 - 5q_2^2$

$$\Rightarrow B(q_1, q_2) = I(q_1, q_2) - C(q_1, q_2)$$

$$= -\frac{1}{6}q_1^3 - 2q_1^2 - q_2^2 + 6q_1q_2 + 80q_1 + 110q_2 - 90$$

maximizar beneficios.

$$\left\{ \begin{array}{l} \frac{\partial B}{\partial q_1} = -0.5q_1^2 - 4q_1 + 80 + 6q_2 = 0 \\ \frac{\partial B}{\partial q_2} = 6q_1 + 110 - 2q_2 = 0 \end{array} \right\} \quad \text{sistema no lineal}$$

Notación

$$\left. \begin{array}{l} f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \\ f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \\ \vdots \\ f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \end{array} \right\}$$

se abrevia:

$$F(x) = 0$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \xrightarrow{F} \begin{pmatrix} f_1(x_1) \\ f_2(x_2) \\ \vdots \\ f_n(x_n) \end{pmatrix}$$

Método del punto fijo (pag 16)

Punto fijo de una variable

$f(x) = 0 \xrightarrow[\text{despejar } x]{\text{según } g(x) \text{ el método convergerá más o menos.}} g(x) = x$
 en cualquier caso podemos tomar $g(x) = kf(x) + x = x$

estimación inicial x_1
 $g(x_1) = x_2 \rightarrow g(x_2) = x_3 \rightarrow g(x_3) = x_4 \rightarrow \dots g(x_k) \approx x_k$
 $\Rightarrow x^* \approx x_k$
 ↑
 punto fijo

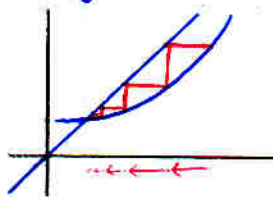
Teorema

Sea x^* punto fijo de $g(x)$ en $[a, b]$

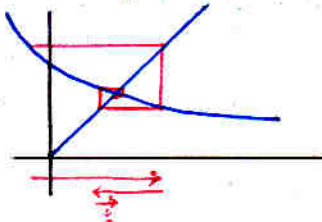
g continuam. diferenciable $\Rightarrow$ la iteración converge a x^*
 $|g'(x)| < 1 \quad x \in]a, b[$ para cualquier estimación inicial

Casos:

$$0 < g'(x^*) < 1$$



$$-1 < g'(x^*) < 0$$



$0 < |g'(x^*)| < 1 \Rightarrow$ converge linealmente

$|g'(x^*)| = 0 \Rightarrow$ converge cuadráticamente

Generalización a $\mathbb{R}^n$

$$\begin{cases} f_1(x_1, x_2, x_3) = 0 \\ f_2(x_1, x_2, x_3) = 0 \\ f_3(x_1, x_2, x_3) = 0 \end{cases}$$

$$F(x) : \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$$

$$F(x) = 0$$

se despeja cada una de las incógnitas de la ecuación que queramos.

$$\begin{cases} x_1 = g_1(x_1, x_2, x_3) \\ x_2 = g_2(x_1, x_2, x_3) \\ x_3 = g_3(x_1, x_2, x_3) \end{cases}$$

$$x = G(x)$$

estimación inicial

$$x^{(0)} = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, x_3^{(0)})$$

$$x^{(1)} = G(x^{(0)})$$

$$x^{(2)} = G(x^{(1)})$$

hasta que

$$\|x^{(k+1)} - x^{(k)}\| < \text{tol}$$

habrá varias formas, algunas pueden ser divergentes y otras no $\Rightarrow$ (ir probando)

Convergencia

Para ello hay que calcular el error $e_k = \|x_k - x_{k-1}\|$

(MATLAB: `diff(x)`)

(MATLAB: `||·|| = norm(x)`)

Lineal: $\frac{e_{k+1}}{e_k} \rightarrow K < 1 \equiv \|x_{k+1} - x_k\| < \|x_k - x_{k-1}\|$

Superlineal: $\frac{e_{k+1}}{e_k} \rightarrow 0$ un poco más que lineal

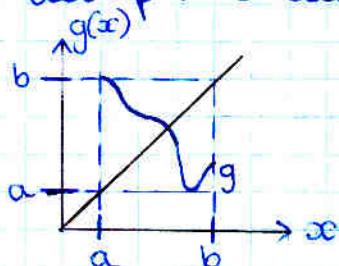
Cuadrática: $\frac{e_{k+1}}{e_k^2} \rightarrow K < 1 \equiv \|x_{k+1} - x_k\| < \|x_k - x_{k-1}\|^2$

Punto Fijo: Existencia

$G: D \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$
continua en D
 $G(D) \rightarrow D$
la imagen está
dentro del mismo
subconjunto

$\Rightarrow$ G tiene un punto fijo en D
 $\exists p \in D / G(p) = p$

dem: no se puede dibujar una función continua de $[a, b]$ en $[a, b]$ sin cortar al menos una vez con la bisectriz del primer cuadrante



esto se puede extender a $\mathbb{R}^n$

Punto Fijo: Convergencia

si $\exists M < 1$ tal que
 $\frac{\partial g_i(x)}{\partial x_j} \leq \frac{M}{n}$
para cada $i = 1, 2, \dots, n$
con cada $j = 1, 2, 3, \dots, n$

hay que calcular
 n^2 derivadas

$\Rightarrow$

la sucesión $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$

definida $x_{k+1} = g(x_k)$

y con $x^{(0)} \in D$ arbitrario

converge al único punto fijo p

i.e. converge para cualquier estimación inicial
y tiene único punto fijo

$$\|x^{(k)} - p\|_{\infty} \leq \frac{M^k}{1-M} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_{\infty}$$

ejemplo punto fijo:

$$\begin{cases} x_1 x_2 + x_3 = 0 \\ x_1 \cos x_2 - e^{x_3} = 0 \\ x_1 x_3 - \ln x_2 = 0 \end{cases} \quad F(x) = 0$$

↓ despejar cada incógnita en la ecuación que queramos

$$\begin{cases} x_1 = \frac{1}{3} \cos(x_2 x_3) + \frac{1}{6} = g_1(x_1, x_2, x_3) \\ x_2 = \frac{1}{9} \sqrt{x_1^2 + \sin(x_3) + 1.06} - 0.1 = g_2(x_1, x_2, x_3) \\ x_3 = -\frac{1}{20} e^{-x_1 x_2} - \frac{10\pi - 3}{3} = g_3(x_1, x_2, x_3) \end{cases} \quad x = G(x)$$

si trabajamos en $D = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^3 \mid -1 \leq x_i < 1 \right\}$

aplicamos teorema de existencia: - G continuas

¿ $G(D) \subset D$? Hay que comprobarlo para cada g_i :

$$|g_1(x_1, x_2, x_3)| = \left| \frac{\cos(x_2 x_3)}{3} + \frac{1}{6} \right| \leq \frac{1}{3} |\cos(x_2 x_3)| + \frac{1}{6} = \frac{1}{3} + \frac{1}{6} < 1$$

desigualdad triangular

$$|g_2(x_1, x_2, x_3)| = \left| \frac{1}{9} \sqrt{x_1^2 + \sin(x_3) + 1.06} - 0.1 \right| \leq \frac{1}{9} \sqrt{1 + 1 + 1.06} + 0.1 = 0.29 < 1$$

recuerda $D \equiv |x_i| < 1$

cumple
 $G(D) \subset D$
 $|G(x)| < 1$

$$|g_3(x_1, x_2, x_3)| = \dots < 1$$

para aplicar el T^a de conv. $\forall$ estimación inicial y punto fijo único habría que calcular

$$\frac{\partial g_1}{\partial x_1}, \frac{\partial g_1}{\partial x_2}, \frac{\partial g_1}{\partial x_3}, \frac{\partial g_2}{\partial x_1}, \frac{\partial g_2}{\partial x_2}, \frac{\partial g_2}{\partial x_3}, \frac{\partial g_3}{\partial x_1}, \frac{\partial g_3}{\partial x_2}, \frac{\partial g_3}{\partial x_3} \leq \frac{M}{n=3} < 1$$

tomamos una estimación inicial ej. $x^{(0)} = \begin{pmatrix} 0.1 \\ 0.1 \\ -0.1 \end{pmatrix}$

$$x^{(1)} = G(x^{(0)}) = \begin{pmatrix} 0.499983 \\ 0.22220 \\ -0.523046 \end{pmatrix}$$

$$x^{(2)} = G(x^{(1)}) = \dots$$

$$\text{hasta que } \begin{aligned} \|G(x^{(k)}) - x^{(k)}\| &< \text{tol} \\ &\equiv \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\| < \text{tol} \end{aligned}$$

↑ en MATLAB es norm

Variaciones en el método.

→ Desplazamientos simultáneos

Es la forma lógica que hace $\vec{x}_k = \bar{G}(\vec{x}_{k-1})$

en ej.
$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = g(x_2^{(k)}, x_3^{(k)}, x_1^{(k)}) \\ x_2^{(k+1)} = g(x_1^{(k)}, x_3^{(k)}, x_2^{(k)}) \\ x_3^{(k+1)} = g(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)}) \end{cases}$$

pero se puede introducir una mejora que en general acelera la convergencia, aunque en algunos casos puede estropearla.

→ Desplazamientos sucesivos

se trata en ir utilizando las estimaciones ya obtenidas en el paso actual $x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, \dots$ en lugar de utilizar las del paso anterior $x_1^{(k-1)}, x_2^{(k-1)}, \dots$

Esto implica que en MATLAB haya que calcular cada g_i por separado sin poder hacerlo vectorialmente.

en ej.
$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = g_1(x_2^{(k)}, x_3^{(k)}, x_1^{(k)}) \\ x_2^{(k+1)} = g_2(x_1^{(k+1)}, x_3^{(k)}, x_2^{(k)}) \\ x_3^{(k+1)} = g_3(x_1^{(k+1)}, x_2^{(k+1)}, x_3^{(k)}) \end{cases}$$

en la primera evaluación no hay más remedio que usar las x_i del paso anterior

en este segunda componente g_2 ya podemos usar el $x_1^{(k+1)}$ calculado en este mismo paso

en g_3 podemos usar $x_1^{(k+1)}$ y $x_2^{(k+1)}$ generadas en este último paso.

Función en MATLAB

```
function x = pfijo(g, x0, tol, maxiter)
```

```
    iter = 0;  
    incr = tol + 1;
```

```
    while incr > tol & iter < maxiter  
        x = feval(g, x0);  
        incr = norm(x - x0);  
        iter = iter + 1;  
        x0 = x;
```

```
    end
```

g estará definida en una función .m

para el método de desplazamientos sucesivos la función será la misma, lo que cambiará es la función de g .

Método de Newton

- una variable

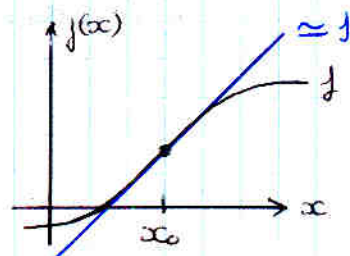
El desarrollo de Taylor de $f(x)$ en torno a x_0 es:

$$f(x) = f(x_0) + (x-x_0)f'(x_0) + \frac{1}{2}(x-x_0)^2 f''(\xi)$$

si despreciamos el término de segundo orden, $\xi \in]x, x_0[$
se obtiene la aproximación a $f(x)$ como su recta tangente en x_0 .

$$f(x) \approx f(x_0) + (x-x_0)f'(x_0)$$

$$= \underbrace{f(x_0)}_{\substack{\text{valor} \\ \text{en} \\ (x-x_0)=0}} + \underbrace{(x-x_0)}_{\substack{\text{desplaz} \\ \text{ecuación de} \\ \text{una recta tangente} \\ \text{a } f \text{ en } x_0}} \underbrace{f'(x_0)}_{\substack{\text{a} \\ \text{pendiente}}}$$



Lo interesante es cuando tomamos una raíz de $f(x)$
es decir $\bar{x}$ tal que $f(\bar{x}) = 0$
sustituyendo en la fórmula:

$$0 \approx f(x_0) + \underbrace{(x_0 - x_0)}_{\substack{\text{lo llamamos } h}} f'(x_0)$$

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

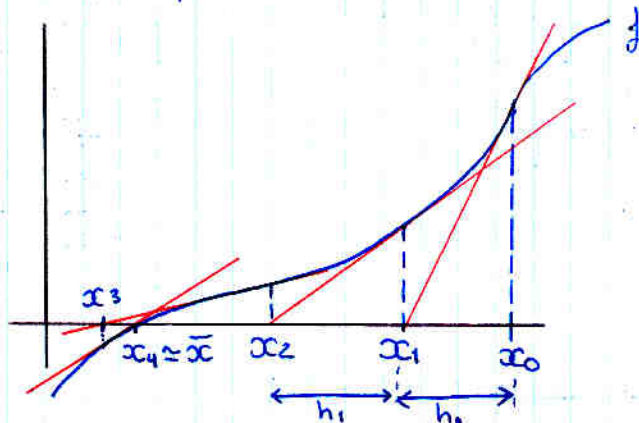
donde x_0 era una primera estimación de $\bar{x}$, ahora conociendo h podemos mejorarla

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

iterativamente:

$$x_{k+1} := x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$

gráficamente, lo que estamos haciendo es:



Desventajas:

- además de evaluar la función, hay que evaluar su derivada
- la derivada no se puede anular en el conjunto en que trabajamos.

- generalización a sistemas (pag 20)

unidimensional N° 2 ??? p 26

con una variable hacíamos:

$$0 = f(x) \approx f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0)$$

ahora tomemos el ejemplo $\begin{cases} f(x,y)=0 \\ g(x,y)=0 \end{cases} \quad F(x,y)=0$

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(x_0, y_0) \\ g(x_0, y_0) \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \frac{\partial f}{\partial x}(x_0, y_0) & \frac{\partial f}{\partial y}(x_0, y_0) \\ \frac{\partial g}{\partial x}(x_0, y_0) & \frac{\partial g}{\partial y}(x_0, y_0) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 - x_0 \\ y_1 - y_0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ y_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} h_x \\ h_y \end{pmatrix}$$

en general, con $F: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$

$$0 = F(x) \approx F(x_0) + J_F(x_0)(x - x_0)$$

Jacobiano

H
para la siguiente iteración
queremos H.

$$x_{k+1} = x_k + H$$

$$H = J_F(x_k) \setminus -F(x_k)$$

si Newton converge, lo hace
cuadráticamente, más rápido
que el punto fijo.

Algoritmo de Newton en Matlab

Function $[x, iter, incr, tcc] = \text{newton}(F, x0, tol, maxiter)$

% Inicialización de variables

iter = 0; incr = tol + 1; x = [x0];

% Iteraciones

while iter < maxiter & incr > tol

[Y, JFY] = feval(F, x0);

H = JFY \ (-Y);

xn = x0 + H;

incr = norm(H);

iter = iter + 1;

x0 = xn;

end while

% otras salidas

if incr > tol

disp('El metodo no converge')

% error y tasa de convergencia cuadrática

e = diff(x)

e(1:end) = norm(e(1:end));

tcc = e(2:end) ./ e(1:end-1)^2;

la función F.m
devuelve F(x) y
el jacobiano en x.

function [Y, JFY] = F(x)

Y(1)

Y(2)

JFY(1,1)

JFY(1,2)

JFY(2,1)

JFY(2,2)

$$F = \begin{pmatrix} g_1(x) \\ g_2(x) \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \frac{\partial g_1}{\partial x} & \frac{\partial g_1}{\partial y} \\ \frac{\partial g_2}{\partial x} & \frac{\partial g_2}{\partial y} \end{pmatrix}$$

$$tcc = \frac{e_2}{e_1^2}, \frac{e_3}{e_2^2}, \frac{e_4}{e_3^2}, \dots$$

Newton modificado:

- Para no tener que calcular el Jacobiano cada iteración, se puede calcular sólo para x_0 y usarlo para todo x_k

$$H = (J_F(x_0) \setminus -F(x_k))$$

- o bien calcularlo cada p iteraciones (modificación en el programa)

$$\begin{aligned} H &= (J_F(x_0) \setminus -F(x_k)) & k=0,1,\dots,p-1 \\ &= (J_F(x_p) \setminus -F(x_k)) & k=p,p+1,\dots,2p-1, \\ &\dots \end{aligned}$$

esto se puede hacer : añadiendo parámetro p

dentro del while poner

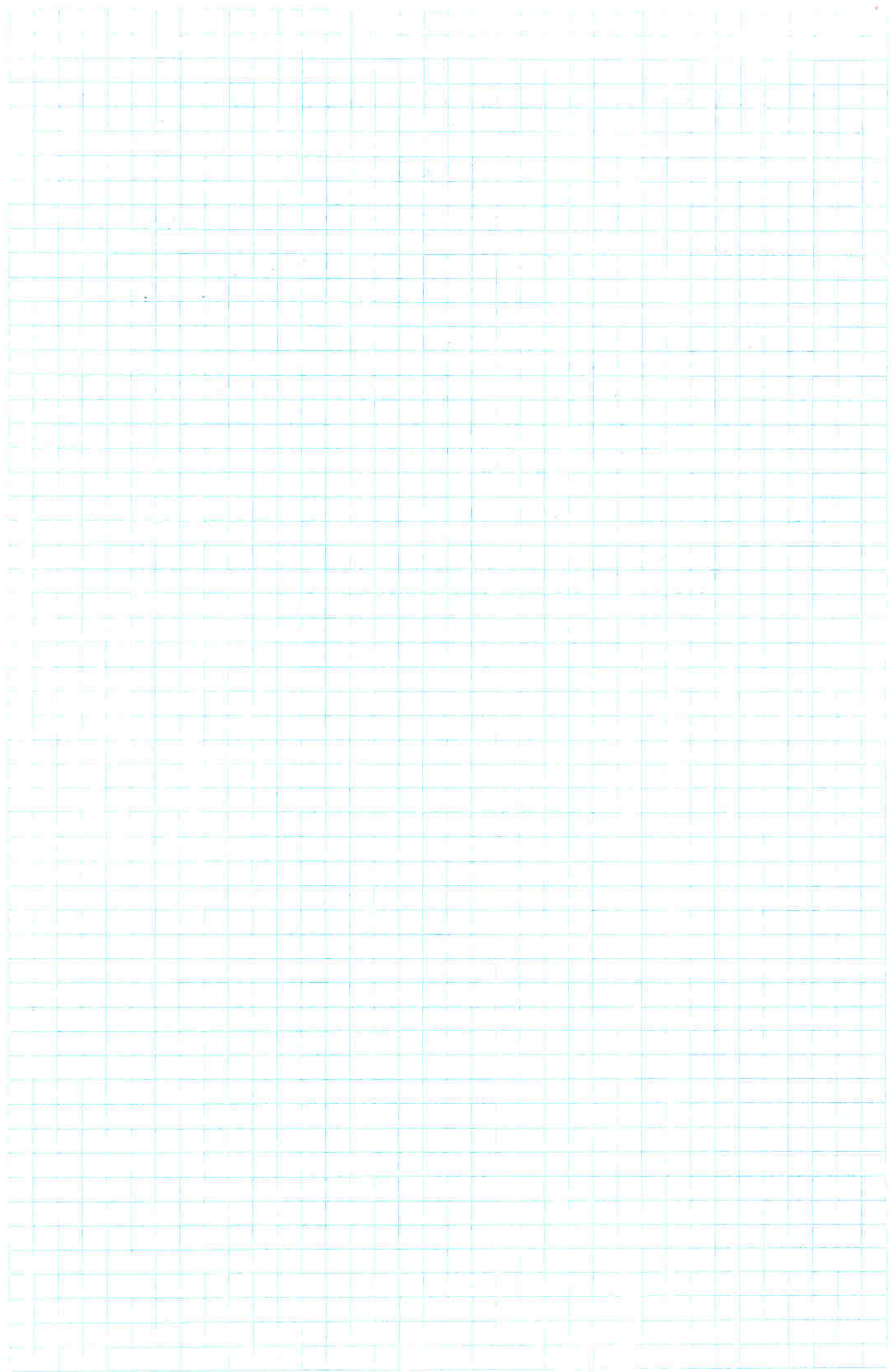
if $(iter/p) = \text{ceil}(iter/p)$ % es un múltiplo de p
[Y, JFY] = feval(F, x0);

else

[Y] = feval(F, x0);

y que la función F.m calcule el Jacobiano sólo si ...

if nargin = 2 (nº de argumentos de salida)



TEMA 2. INTEGRACION NUMERICA

- no conocemos primitiva de $f(x)$
- tenemos valores tabulados de $f(x)$

$$I(f) = \int_a^b f(x) dx$$

La idea consiste en aproximar mediante una suma finita:

$$I_n(f) = \sum_{j=0}^n \beta_j f(x_j) \quad \begin{matrix} x_0, x_1, \dots, x_n \text{ nodos} \\ \beta_0, \beta_1, \dots, \beta_n \text{ pesos} \end{matrix}$$

El error $E_n(f) = I(f) - I_n(f)$ debe ser lo mas pequeño posible

Orden del error: n $E_n(f) = O(h^n)$ con $h = \frac{b-a}{n}$

Grado de precisión m Tal que $E_n(f) = 0$ si integramos un polinomio de grado $\leq m$

Fórmulas de cuadratura mediante interpolación



Si Interpolamos con polinomios de Lagrange $\Rightarrow$ Fórmulas de Newton-Cotes

$$f(x) \simeq p_n(x) = \sum_{j=0}^n f(x_j) L_j(x)$$

L_i cumple:

$$L_i(x_i) = 1$$

$$L_i(x_j) = 0 \quad i \neq j$$

$$L_i(x) = \frac{(x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_{i-1})(x-x_{i+1})\dots(x-x_n)}{(x_i-x_0)(x_i-x_1)\dots(x_i-x_{i-1})(x_i-x_{i+1})\dots(x_i-x_n)}$$

nos saltamos $(x-x_i)$

$$f(x) = p_n(x) + \underbrace{\frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_n)}_{\text{error de interpolación}} \quad \xi \in [a, b]$$

integrando a ambos lados y trabajando se llega a:

$$I(f) = I_n(f) + E_n(f)$$

$$I(f) = \int_a^b f(x) dx$$

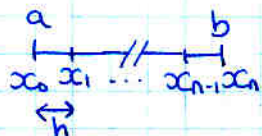
$$I_n(f) = \sum_{j=0}^n \beta_j f(x_j)$$

siendo $\beta_j = \int_a^b L_j(x) dx$

$$E_n(f) = \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\xi(x)) \prod_{j=0}^n (x-x_j) dx$$

- Fórmulas cerradas de Newton-Cotes

tomando $x_0 = a$
 $x_n = b$



$$x_j = x_0 + jh$$

$$h = \frac{b-a}{n}$$

Teorema:

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{j=0}^n \beta_j f(x_j) + E_n(f) \quad \beta_j = \int_a^b L_j(x) dx$$

• si n es par $E_n(f) = \frac{h^{n+3}}{(n+2)!} f^{(n+2)}(\eta) \int_0^n s^2(s-1)\dots(s-n) ds$

• si n es impar $E_n(f) = \frac{h^{n+2}}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\eta) \int_0^n s(s-1)\dots(s-n) ds$

Observa: si n es par $\rightarrow$ grado de precisión $n+1$ ($E_n=0$ para pol grado $\leq n+1$)
si n es impar $\rightarrow$ grado de precisión n ($E_n=0$ para pol grado $\leq n$)
 $\Rightarrow$ para aumentar el grado de precisión hay que aumentar n en 2.

de estas fórmulas podemos obtener los métodos vistos el año pasado.

$$\int_a^b f(x) dx = \text{aproximación } I_n(f) + \text{error } E_n(f)$$

$n=1 \rightarrow$ trapezios

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{2} (f(x_0) + f(x_1)) - \frac{h^3}{12} f''(c)$$

$n=2 \rightarrow$ simpson

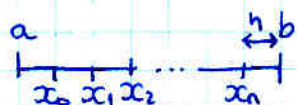
$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{3} (f(x_0) + 4f(x_1) + f(x_2)) - \frac{h^5}{90} f^{(4)}(c)$$

$n=3 \rightarrow$ simpson 3/8

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{3h}{8} (f(x_0) + 3f(x_1) + 3f(x_2) + f(x_3)) - \frac{3h^5}{80} f^{(4)}(c)$$

para más casos ver libro pag 107

- Fórmulas abiertas de Newton-Cotes



$$x_0 = a + h$$

$$x_n = b - h$$

$$x_j = a + (j+1)h \quad h = \frac{b-a}{n+2}$$

(los dos subintervalos de los extremos)

• El Teorema es el mismo salvo los límites de la integral en s del error $\int_{-1}^{n+1}$

• para valores de n se obtienen también métodos vistos el año pasado. ej: punto medio (ver pag 108)

- Formulas de cuadratura compuestas

Dividimos el intervalo $[a, b]$ en varios subintervalos y se aplica a cada intervalo individualmente alguno de los métodos anteriores (para un método de grado n , agrupamos los subintervalos de n en n ya que el método necesitará n subintervalos)

Trapecios para N subintervalos

(se obtiene un trapecio para cada subintervalo)

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{k=0}^{N-1} \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) dx$$

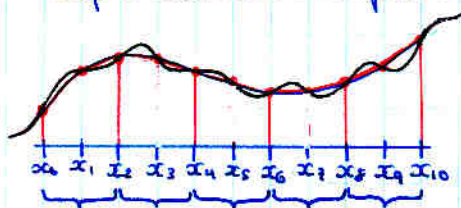
(la integral no será más que la suma de cada trapecio)

se aplica trapecios a esta integral.
Desarrollando la expresión sale:

$$\int_a^b f(x) dx = \underbrace{\frac{h}{2} \left[f(x_0) + 2 \sum_{k=1}^{N-1} f(x_k) + f(x_N) \right]}_{I_T(f) \text{ aproximación fórmula de cuadratura}} - \underbrace{\frac{h^2}{12} (b-a) f''(c)}_{E_T(f) \text{ error cometido}} \quad c \in [a, b]$$

Simpson para N subintervalos

(aplicamos Simpson a cada pareja de subintervalos)



se necesita n par.

$$m = 2n$$

$$h = \frac{b-a}{2m}$$

$$x_k = a + kh$$

se obtiene (simplemente sumando Simpson varias veces)

$$\int_a^b f(x) dx = \underbrace{\frac{h}{3} \left[f(x_0) + 2 \sum_{k=1}^{m-1} f(x_{2k}) + 4 \sum_{k=1}^m f(x_{2k-1}) + f(x_{2m}) \right]}_{I_S(f)} - \underbrace{\frac{h^4}{180} (b-a) f^{(IV)}(c)}_{E_S(f)}$$

- Integración de Romberg

(aplicar extrapolación de Richardson a lo anterior)

Sabiendo que el error en Simpson es: $E_S = -\frac{h^4}{180} (b-a) f^{(IV)}(\xi) = k \cdot h^4$

si evaluamos Simpson con h : $I \cong I_S[h] + k \cdot h^4$
y con $\frac{h}{2}$: $I \cong I_S[\frac{h}{2}] + k \cdot \frac{h^4}{16}$ } podemos estimar k (sistema de ecuaciones) y por tanto el error, refinando por tanto la aproximación

Esto se puede repetir varias veces con las sucesivas aproximaciones.
se obtiene la tabla de Romberg

$$R_{kj} = \frac{4^{j-1} R_{k,j-1} - R_{k-1,j-1}}{4^{j-1} - 1}$$

R_{11}
 $R_{12} \rightarrow R_{22}$
 $R_{13} \rightarrow R_{23} \rightarrow R_{33}$
 $R_{14} \quad R_{24} \quad R_{34} \quad R_{44}$
 $\vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots$

las columnas y las diagonales de la tabla de Romberg convergen a $I(f)$

(algoritmo pagina 113)

Cuadratura de Gauss

Tenemos

$$I(f) = \int_a^b f(x) dx \approx c_1 f(x_1) + c_2 f(x_2) + \dots + c_n f(x_n)$$

$$E(f) = \frac{1}{n!} \int_a^b f^{(n)}(c) \prod_{i=1}^n (x - x_i) dx$$

en general, con n nodos, el error es cero para polinomios de grado n (grado de precisión $m = n$)

¿Podemos conseguir un grado de precisión $m = n + r$ con r máximo? eligiendo los nodos $x_1, x_2, \dots$ adecuadamente (sólo es posible si conocemos la expresión de $f(x)$) y los coeficientes $c_1, c_2, \dots$ se puede conseguir que el error sea cero para polinomios de grado hasta $2n - 1$

[$2n$ parámetros $x_1, x_2, \dots, x_n$ pueden ajustar $2n$ incógnitas $\equiv$ los coeficientes de un polinomio de grado $2n - 1$
se puede hacer un sistema de ecuaciones para obtener x_i, c_i

El caso óptimo:

grado de precisión $m = n + r$ maximizando r
 $m = 2n - 1$

se obtiene si y sólo si se verifica:

(a) la fórmula es de tipo interpolatorio

(b) Los nodos de la fórmula son las raíces del n -ésimo polinomio ortogonal respecto del producto escalar

$$\langle f, g \rangle = \int_a^b f(x) g(x) w(x) dx$$

función peso

se obtienen unos polinomios u otros según $w(x)$

ejemplo: $w(x) = 1$ y tomamos $n = 2$

antes de hacer uso del teorema, resolvamos el sistema de ecuaciones de x_i y c_i que hace que la integración sea exacta para polinomios de grado $2n - 1$, y veremos que coinciden con las raíces de los polinomios ortogonales para $w(x) = 1$ (Legendre)

$$n=2 \Rightarrow \int_{-1}^1 f(x) dx = c_1 f(x_1) + c_2 f(x_2)$$

la integral debe ser exacta para pol. de grado 0, 1, 2 y 3 ($\leq 2n - 1$)

$$\int_{-1}^1 dx = 2$$

$$\int_{-1}^1 x dx = 0$$

$$\int_{-1}^1 x^2 dx = \frac{2}{3}$$

$$\int_{-1}^1 x^3 dx = 0$$

$$\Rightarrow \begin{cases} c_1 \cdot 1 + c_2 \cdot 1 = 2 \\ c_1 x_1 + c_2 x_2 = 0 \\ c_1 x_1^2 + c_2 x_2^2 = \frac{2}{3} \\ c_1 x_1^3 + c_2 x_2^3 = 0 \end{cases}$$

se obtiene

$$c_1 = c_2 = 1$$

$$x_1 = -\sqrt{\frac{1}{3}} = -\frac{\sqrt{3}}{3}$$

$$x_2 = \sqrt{\frac{1}{3}} = \frac{\sqrt{3}}{3}$$

x_1 y x_2 son precisamente las raíces de los polinomios de Legendre (familia ortogonal en $[-1, 1]$ con $w(x) = 1$) lo cual verifica el teorema

según sea $w(x)$ y $[a, b]$ obtenemos:

→ **Gauss-Legendre** $\hookrightarrow w(x)=1, \hookrightarrow [a, b] = [-1, 1]$

polinomios de Legendre:

$$p_0(x) = 1$$

$$p_1(x) = x$$

$$p_{n+1}(x) = \frac{1}{n+1} [(2n+1)x p_n(x) - n p_{n-1}(x)]$$

$p_n(x)$ tiene n raíces:

$$x_k = \left[1 - \frac{1}{8n^2} + \frac{1}{8n^3} \right] \cos \frac{4k-1}{4n+2} + O(n^{-4})$$

$$k = 1, 2, 3, \dots, n$$

además, si se calculasen los coeficientes c_i en el caso general (sistema de ecuaciones como el ej. anterior pero n cualquiera) se tiene

$$c_i = \frac{2}{(1-x_i^2)(p'_n(x_i))^2} \quad i = 1, 2, \dots, n$$

en MATLAB: ① Programa que calcule polinomios de Legendre
Legendre(n) (recuerda: $p(x) \cdot x$ es añadir un cero al final del vector que le representa)

② Calcular raíces de los polinomios roots(p)

③ Calcular c_i (para derivar hacer polyder(p))

cambio de intervalo: $[a, b] \rightarrow [-1, 1]$

$$x = mt + n$$

$$\downarrow$$

$$\frac{b-a}{2}$$

$$\downarrow$$

$$\frac{a+b}{2}$$

→ **Gauss-Chebyshev**

$$\hookrightarrow w(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$$

$$\hookrightarrow [a, b] = [-1, 1]$$

Se aplica para integrandos de la forma
 $\int_{-1}^1 \frac{f(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx \approx \sum_{i=1}^n c_i f(x_i)$

Polinomios:

$$T_0(x) = 1$$

$$T_1(x) = x$$

$$T_n(x) = 2x T_{n-1}(x) - T_{n-2}(x)$$

raíces de $T_n(x)$:

$$x_k = \cos \frac{(2k-1)\pi}{2n}$$

$$k = 1, 2, \dots, n$$

pesos $c_i = \frac{\pi}{n}$

→ **Gauss-Laguerre**

$$\hookrightarrow w(x) = e^{-x}$$

$$\hookrightarrow [a, b] = [0, +\infty[$$

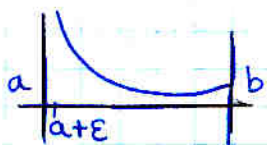
$$\int_0^{+\infty} e^{-x} f(x) dx \approx \sum_{i=1}^n c_i f(x_i)$$

ver expresiones de c_i y x_i en transparencias

Integración Impropia

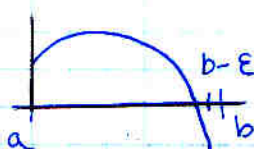
Def: integral impropia con asintota en a o b

$$\lim_{x \rightarrow a^+} |f(x)| = \infty$$



$$\int_a^b f(x) dx = \lim_{\epsilon \rightarrow 0} \int_{a+\epsilon}^b f(x) dx$$

$$\lim_{x \rightarrow b^-} |f(x)| = \infty$$

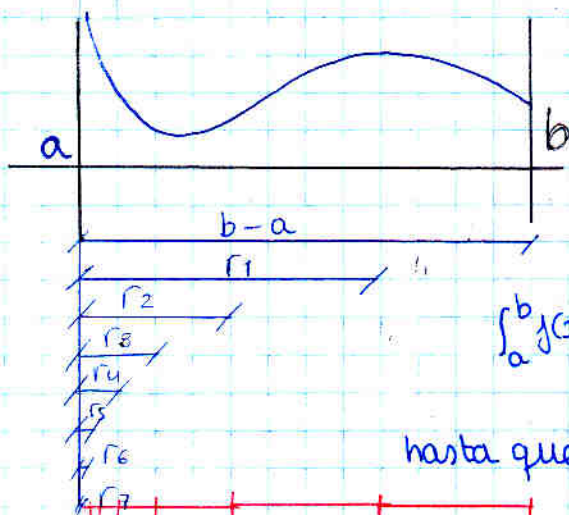


$$\int_a^b f(x) dx = \lim_{\epsilon \rightarrow 0} \int_a^{b-\epsilon} f(x) dx$$

Si existen los límites, la integral es convergente. Si no, es divergente

Técnicas numéricas (si la singularidad no está en un extremo, dividimos en subintervalos tal que lo esté)

(a) tomamos sucesión decreciente $b-a > r_1 > r_2 > r_3 > \dots$ convergente a cero

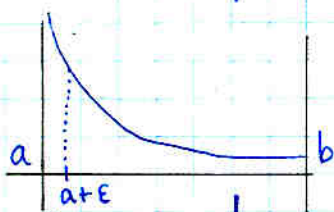


podemos descomponer

$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^{a+r_1} \dots + \int_{a+r_1}^{a+r_2} + \int_{a+r_2}^{a+r_3} + \int_{a+r_3}^{a+r_4} + \dots$$

hasta que $\left| \int_{a+r_k}^{a+r_{k+1}} f(x) dx \right| < \text{tol}$

(b) aislar los puntos de discontinuidad



$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^{a+\epsilon} f(x) dx + \int_{a+\epsilon}^b f(x) dx$$

cuadratura de Gauss

debe aprox. a cero conforme $\epsilon \rightarrow 0^+$

cualquier método para integral propia

ejemplo: $\int_0^{\pi/2} \tan(x) dx$

para $\epsilon = 0.01$

$$I = \int_0^{\pi/2 - 0.01} \tan(x) dx + \int_{\pi/2 - 0.01}^{\pi/2} \tan(x) dx$$

por cuadratura gauss

$$= \frac{0.01}{2} \int_{-1}^1 \tan\left(\frac{\pi}{2} - 0.01 + \frac{0.01}{2}(t+1)\right) dt$$

$$= 4.566650$$

para $\epsilon = 0.0001$

$$I = \int_0^{\pi/2 - \epsilon} \tan(x) dx + \int_{\pi/2 - \epsilon}^{\pi/2} \tan(x) dx$$

cuadratura gauss

$$4.56667$$

$\nrightarrow$ no conv.

I. impropias $\xrightarrow{\text{conversión}}$ I. propias

• Cambio de variable

$$\text{ej: } \int_0^1 x^{-\frac{1}{n}} f(x) dx \xrightarrow{t^n = x} n \int_0^1 t^{n-2} f(t^n) dt$$

• Desarrollo por series

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3!} + \frac{x^4}{4!} + \frac{x^5}{5!} + \frac{x^6}{6!} + \dots$$

$$\cos x = 1 - \frac{x^2}{2} + \frac{x^4}{4!} - \frac{x^6}{6!} + \dots$$

$$\text{ej: } \int_{0.0001}^1 \frac{e^x}{x^3} dx \quad \text{toma valores muy grandes cerca de } 0.0001$$

$$\text{conviene: } \int_{0.0001}^1 \frac{e^x}{x^3} dx = \int_{0.0001}^1 \frac{1+x+\frac{x^2}{2}}{x^3} dx + \int_{0.0001}^1 \frac{e^x - 1 - x - \frac{x^2}{2}}{x^3} dx$$

$\downarrow$ se resuelve analíticamente $\downarrow$ ya no toma valores tan grandes

podemos llegar incluso a la:

• eliminación de la singularidad

$$\int_0^1 \frac{\cos x}{\sqrt{x}} dx = \underbrace{\int_0^1 \frac{1 - \frac{x^2}{2}}{\sqrt{x}} dx}_{\substack{\frac{1}{\sqrt{x}} \downarrow \text{conv} \quad \frac{x^2}{\sqrt{x}} \downarrow \text{conv}}} + \underbrace{\int_0^1 \frac{\cos x - 1 + \frac{1}{2}x^2}{\sqrt{x}} dx}_{\substack{\lim_{x \rightarrow 0} = 0 \text{ (l'Hopital)} \\ \text{es continua}}}$$

$$\begin{aligned} \int_0^x \frac{e^{-t}}{1-t} dt &= \int_0^x \frac{e^{-1} + e^{-t} - e^{-1}}{1-t} dt \\ &= \underbrace{\int_0^x \frac{e^{-1}}{1-t} dt}_{\substack{\downarrow \\ e^{-1} \ln(1-x) \\ \text{diverge}}} + \underbrace{\int_0^x \frac{e^{-t} - e^{-1}}{1-t} dt}_{\substack{\downarrow \\ \text{continua}}} \end{aligned}$$

no se puede hacer

Integrales infinitas

Intervalo infinito.

ej $\lim_{b \rightarrow \infty} \int_a^b f(x) dx$ convergencia $\Leftrightarrow$ existe el límite y es un número real

$$\text{ej. } \int_1^{\infty} \frac{1}{x} dx = \lim_{b \rightarrow \infty} \int_1^b \frac{1}{x} dx = \lim_{b \rightarrow \infty} (\ln|x|)_1^b = \lim_{b \rightarrow \infty} (\ln b - \ln 1) = +\infty$$

$$\text{ej. } \int_{-\infty}^0 e^x dx = \lim_{a \rightarrow -\infty} \int_a^0 e^x dx = \lim_{a \rightarrow -\infty} [e^x]_a^0 = 1$$

• Descomposición en suma de integrales

$$\int_1^{\infty} = \int_1^2 + \int_2^4 + \int_4^8 + \int_8^{16} + \dots \text{ hasta que } \left| \int_{2^k}^{2^{k+1}} \right| < \text{tol}$$

los intervalos pueden ser cualesquiera, pero conviene que se vayan doblando.

• Cambio de variable:

$$\text{ej. } \int_0^{+\infty} \sqrt{x} e^{-x} dx = \left\{ \begin{array}{l} t = e^{-x} \\ dt = -e^{-x} dx \end{array} \right\} = \int_1^0 \sqrt{-\log t} \cdot (-dt) = \int_0^1 \sqrt{\log \frac{1}{t}} dt$$

$$= \underbrace{\int_0^{0.0001} \sqrt{\log \frac{1}{t}} dt}_{\text{tiene problema en 0}} + \underbrace{\int_{0.0001}^1 \sqrt{\log \frac{1}{t}} dt}_{\text{converge} \rightarrow \text{Romberg}}$$

↳ Gauss-Legendre

$$\text{ej. } \int_1^{+\infty} x^2 e^{-x^2} dx = \left\{ \begin{array}{l} x = 1/\sqrt{t} \\ dx = -\frac{1}{2} t^{-3/2} dt \end{array} \right\} = \frac{1}{2} \int_0^1 \frac{e^{-1/t}}{t^{3/2}} dt$$

$$\lim_{t \rightarrow 0} \frac{e^{-1/t}}{t^{3/2}} = K$$

$$\lim_{t \rightarrow 0} \ln \frac{e^{-1/t}}{t^{3/2}} = \ln K = \lim_{t \rightarrow 0} \left\{ -\frac{1}{t} - \frac{3}{2} \ln t \right\} = -\infty \rightarrow K = 0$$

por tanto, se puede introducir

$\frac{1}{2} \int_0^1 \frac{e^{-1/t}}{t^{3/2}} dt$ en Romberg pero en la función poner que devuelva 0 en 0, es decir que busque ceros en el vector de entrada (for) y si algún elemento es cero que devuelva cero (if)

• Convertir en una ecuación diferencial

$$F(x) = \int_0^x f(t) dt \Leftrightarrow \begin{cases} \frac{dF(x)}{dx} = f(x) \\ F(0) = 0 \end{cases}$$

se resuelve por Runge-Kutta

• Integración múltiple

$$\iint_R f(x,y) dA = \int_a^b \left[\int_c^d f(x,y) dy \right] dx$$

Tan simple como aplicar las fórmulas de cuadratura repetidas veces
p.ej. Simpson

Recordemos por ej. Simpson

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{3} [f(x_0) + 4f(x_1) + 2f(x_2) + 4f(x_3) + 2f(x_4) + \dots + 4f(x_{n-1}) + f(x_n)]$$

siendo



$$h = \frac{b-a}{2n}$$

recuerda: se usa 2n porque debe ser un número impar de nodos (contando el cero)

es decir $I = \frac{h}{3} \sum_{i=1}^{2n} C_i f(x_i)$

$$C_i = [1 \ 4 \ 2 \ 4 \ 2 \ 4 \dots 2 \ 4 \ 1]$$

En el caso de la integral doble de arriba tomaríamos:

$$x = a:h:b$$

$$x_i = a + ih$$

$$h = \frac{b-a}{2n}$$

y

$$y = c:k:d$$

$$y_j = c + jk$$

$$k = \frac{b-a}{2m}$$

y sería

$$I = \int_a^b \left[\int_c^d f(x,y) dy \right] dx$$

aplicando Simpson a la integral de dentro

$$= \int_a^b \frac{k}{3} \left[\underbrace{f(x, y_0)}_{(1)} + 4 \sum_{j=1}^m \underbrace{f(x, y_{2j-1})}_{(2)} + 2 \sum_{j=1}^{m-1} \underbrace{f(x, y_{2j})}_{(3)} + \underbrace{f(x, y_{2m})}_{(4)} \right] dx$$

ahora aplicando de nuevo el método al integrando tan grande quedaría (separando en 4 integrales y aplicándolo a cada una)

$$= \frac{h}{3} \frac{k}{3} \left[\begin{aligned} & \left(f(x_0, y_0) + 4 \sum_{i=1}^n f(x_{2i-1}, y_0) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_{2i}, y_0) + f(x_{2n}, y_0) \right) \quad (1) \\ & + 4 \sum_{j=1}^m \left(f(x_0, y_{2j-1}) + 4 \sum_{i=1}^n f(x_{2i-1}, y_{2j-1}) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_{2i}, y_{2j-1}) + f(x_{2n}, y_{2j-1}) \right) \quad (2) \\ & + 2 \sum_{j=1}^{m-1} \left(f(x_0, y_{2j}) + 4 \sum_{i=1}^n f(x_{2i-1}, y_{2j}) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_{2i}, y_{2j}) + f(x_{2n}, y_{2j}) \right) \quad (3) \\ & + \left(f(x_0, y_{2m}) + 4 \sum_{i=1}^n f(x_{2i-1}, y_{2m}) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_{2i}, y_{2m}) + f(x_{2n}, y_{2m}) \right) \quad (4) \end{aligned} \right]$$

que se puede escribir como:

$$I = \frac{h}{9} \sum_{i=1}^{2m+1} \sum_{j=1}^{2n+1} p_i q_j f(x_i, y_j)$$

es decir, $(2m+1) \cdot (2n+1)$ nodos en el plano cada uno con su peso

$[a,b] \times [c,d]$



en MATLAB

① Aplicar directamente la fórmula anterior con for anidados

② Aprovechar el tratamiento matricial de Matlab

ej:

$$q' = \begin{bmatrix} y_3 & 1 & 1 & 4 & 2 & 4 & 1 \\ y_2 & 4 & 4 & 16 & 8 & 16 & 4 \\ y_1 & 1 & 1 & 4 & 2 & 4 & 1 \end{bmatrix}$$

$$p = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 2 & 4 & 1 \\ x_0 & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \end{bmatrix}$$

$$w = q' \cdot p = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 2 & 4 & 1 \\ 4 & 16 & 8 & 16 & 4 \\ 1 & 4 & 2 & 4 & 1 \end{bmatrix}$$

$$x = [x_0 \ x_1 \ x_2 \ \dots]$$

$$y = [y_0 \ y_1 \ y_2]$$

$$[x, y] = \text{meshgrid}(x, y)$$

$$M = \begin{bmatrix} f(x_0, y_0) & f(x_1, y_0) & f_{20} & f_{30} & f_{40} \\ f(x_0, y_1) & f_{11} & f_{21} & f_{31} & f_{41} \\ f_{02} & f_{12} & f_{22} & f_{32} & f_{42} \\ f_{03} & f_{13} & f_{23} & f_{33} & f_{43} \end{bmatrix}$$

$$I = \text{sum}(\text{sum}(w .* M))$$

la suma de todos los elementos de la multiplicación elemento a elemento de los pesos por la función evaluada en los puntos

Lo mismo para integrales triples

$$\int_a^b \int_c^d \int_e^f f(x, y, z) dz dy dx$$

$$I = \frac{h k w}{27} \sum_{i=1}^{2m+1} \sum_{j=1}^{2n+1} \sum_{k=1}^{2r+1} p_i q_j l_k f(x_i, y_j, z_k)$$

$$\begin{aligned} x_i &= a:h:b & 2n+1 \text{ elem} \\ y_j &= c:k:d & 2m+1 \text{ elem} \\ z_k &= e:w:f & 2r+1 \text{ elem} \end{aligned}$$

Deberíamos saber hacerlo aplicando otros métodos además de Simpson

ej: $\int_a^b \int_c^d f(x, y) dy dx$ por cuadratura Gauss-Legendre

$$\int_a^b \int_c^d f(x, y) dy dx \xrightarrow[\substack{y = \frac{d-c}{2}t + \frac{d+c}{2} \\ dy = \frac{d-c}{2}dt}]{\substack{\text{cambiar a } [-1, 1]}} \frac{d-c}{2} \int_a^b \int_{-1}^1 \frac{d-c}{2} f\left(x, \frac{d-c}{2}t + \frac{d+c}{2}\right) dt dx$$

obtener

$$\left[\begin{matrix} t_i \\ \text{nodos} \end{matrix}, \begin{matrix} y \\ \text{pesos} \end{matrix}, \begin{matrix} C_i \\ \text{pesos} \end{matrix} \right] = \text{legendre}(n) \rightarrow \frac{d-c}{2} \int_a^b \sum_{i=1}^n C_i f\left(x, \frac{d-c}{2}t_i + \frac{d+c}{2}\right) dx$$

y ahora volver a aplicar gauss-legendre para la integral de fuera.

cambiar a $[-1, 1]$

$$\frac{d-c}{2} \frac{b-a}{2} \int_a^b \sum_{i=1}^n C_i f\left(\frac{b-a}{2}u + \frac{b+a}{2}, \frac{d-c}{2}t_i + \frac{d+c}{2}\right) dx$$

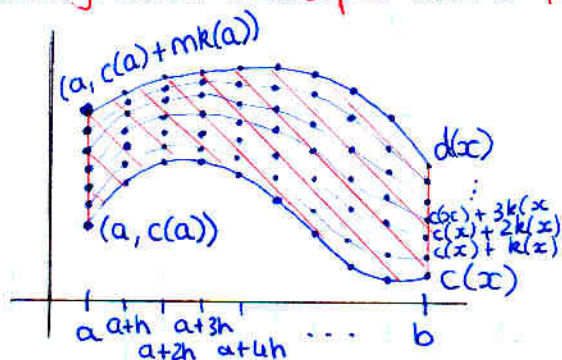
$$dx = \frac{b-a}{2} du = \frac{d-c}{2} \frac{b-a}{2} \sum_{i=1}^n C_i \int_a^b f\left(\frac{b-a}{2}u + \frac{b+a}{2}, \frac{d-c}{2}t_i + \frac{d+c}{2}\right) dx$$

obtener

$$\left[\begin{matrix} u_j \\ \text{nodos} \end{matrix}, \begin{matrix} y \\ \text{pesos} \end{matrix}, \begin{matrix} C_j \\ \text{pesos} \end{matrix} \right] = \text{legendre}(m) \rightarrow \frac{d-c}{2} \frac{b-a}{2} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m C_i D_j f\left(\frac{b-a}{2}u_j + \frac{b+a}{2}, \frac{d-c}{2}t_i + \frac{d+c}{2}\right)$$

de nuevo es la multiplicación matricial de los vectores de pesos multiplicado elemento a elemento por la evaluación de la función en los nodos

• Integración múltiple sobre recintos no rectangulares



$$h = \frac{b-a}{n}$$

$$k(x) = \frac{d(x)-c(x)}{m}$$

los nodos son

$$x_{ij} = (a+ih, c(x) + jk(x))$$

$$(x_i, y_j)$$

$$i = 0 \dots n$$

$$j = 0 \dots m$$

a estas integrales se les puede aplicar cualquiera de los métodos ya vistos.

ej: método de Simpson

(en MATLAB no se puede empezar con x_0)

$$h = \frac{b-a}{2n}$$

$$x_i = a + (i-1)h$$

$$i = 1, 2, 3, \dots, 2n+1$$

$$k(x) = \frac{d(x)-c(x)}{2m}$$

$$y_j = c(x_i) + (j-1)k(x_i) \quad j = 1, 2, 3, \dots, 2m+1$$

pesos: $p_i = [1 \ 4 \ 2 \ 4 \ 2 \dots \ 4 \ 1]_{2n+1}$

$q_j = [1 \ 4 \ 2 \ 4 \ 2 \dots \ 4 \ 1]_{2m+1}$

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx = \frac{h}{9} \sum_{i=1}^{2n+1} \sum_{j=1}^{2m+1} p_i q_j k(x_i) f(x_i, y_j)$$

function I = simpsonvar(f, a, b, c, d, n, m)

ej: método de Gauss-Legendre hay que convertir el intervalo en $[-1, 1] \times [-1, 1]$

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx \quad \left\{ \begin{array}{l} y = \frac{d(x)-c(x)}{2} t + \frac{d(x)+c(x)}{2} \\ dy = \frac{d(x)-c(x)}{2} dt \\ x = \frac{b-a}{2} z + \frac{b+a}{2} \\ dx = \frac{b-a}{2} dz \end{array} \right.$$

$$= \int_{-1}^1 \int_{-1}^1 \frac{d(x)-c(x)}{2} \cdot \frac{b-a}{2} \cdot f\left(\frac{b-a}{2} z + \frac{b+a}{2}, \frac{d(x)-c(x)}{2} t + \frac{d(x)+c(x)}{2}\right) dt dz$$

$[c, t] = \text{legendre}(n) \rightarrow c_1, c_2, c_3, \dots, c_n \quad i = 1, 2, \dots, n$

$[p, z] = \text{legendre}(m) \rightarrow p_1, p_2, p_3, \dots, p_m \quad j = 1, 2, \dots, m$

$$= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \frac{d(\frac{b-a}{2} z_j + \frac{b+a}{2}) - c(\frac{b-a}{2} z_j + \frac{b+a}{2})}{2} \cdot \frac{b-a}{2} \cdot p_j \cdot c_i \cdot f\left(\frac{b-a}{2} z_j + \frac{b+a}{2}, \frac{d(x_j)-c(x_j)}{2} t_i + \frac{d(x_j)+c(x_j)}{2}\right)$$

• Método de Monte Carlo

media de $f(x)$ en $[a, b]$: por definición

$$M = \frac{\int_a^b f(x) dx}{b-a}$$

tomando
muestras x_i

$$M \approx \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i)$$

despejando

$$I = \int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i)$$

si los puntos x_i son aleatorios el método se llama Monte Carlo

En el caso de una integral múltiple

$$\int_a^b \int_c^d f(x, y) dy dx \approx \frac{(b-a)(d-c)}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i, y_i)$$

← area del recinto

(x_i, y_i) son pts del plano aleatorios (no hace falta doble sumatorio)

$$\text{ej: } \int_0^3 \int_5^7 e^{x+3y} dy dx = \frac{6}{100} \sum_{i=1}^{100} \exp(x_i + 3y_i) \quad \text{stendo } (x_i, y_i) = (\text{rand}(0,3), \text{rand}(5,7))$$

Problema

$$u(x) = \frac{2-x^2}{3} + \int_0^1 (x^2+t) \underline{u(t)} dt \quad x \in [0,1]$$

Lo resolvemos por simpson y discretizando así:

$$\begin{array}{ccc} 0 & 0.5 & 1 \\ \hline t_0 & t_1 & t_2 \\ x_0 & x_1 & x_2 \end{array}$$

$$u(x) = \frac{2-x^2}{3} + \frac{h}{3} \left[(x^2+t_0)u(t_0) + 4(x^2+t_1)u(t_1) + (x^2+t_2)u(t_2) \right]$$

siendo:

$$\left. \begin{array}{l} x=t_0 \quad u_1 = \frac{2-t_0^2}{3} + \frac{h}{3} \left[(t_0^2+t_0)u_1 + 4(t_0^2+t_1)u_2 + (t_0^2+t_2)u_3 \right] \\ x=t_1 \quad u_2 = \frac{2-t_1^2}{3} + \frac{h}{3} \left[(t_1^2+t_0)u_1 + 4(t_1^2+t_1)u_2 + (t_1^2+t_2)u_3 \right] \\ x=t_2 \quad u_3 = \frac{2-t_2^2}{3} + \frac{h}{3} \left[(t_2^2+t_0)u_1 + 4(t_2^2+t_1)u_2 + (t_2^2+t_2)u_3 \right] \end{array} \right\}$$

obtenemos u_1, u_2, u_3 resolviendo el sistema

$$\begin{pmatrix} \frac{h}{3}(t_0^2+t_0)-1 & \frac{4h}{3}(t_0^2+t_1) & \frac{h}{3}(t_0^2+t_2) \\ \frac{h}{3}(t_1^2+t_0) & \frac{4h}{3}(t_1^2+t_1)-1 & \frac{h}{3}(t_1^2+t_2) \\ \frac{h}{3}(t_2^2+t_0) & \frac{4h}{3}(t_2^2+t_1) & \frac{h}{3}(t_2^2+t_2)-1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \\ u_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -\frac{2-t_0^2}{3} \\ -\frac{2-t_1^2}{3} \\ -\frac{2-t_2^2}{3} \end{pmatrix}$$

↑
en matlab:

$$A(:,i) = \frac{h}{3} T.^2 + T(i)$$

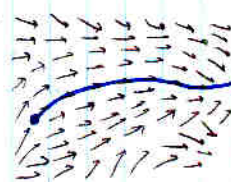
TEMA 3 - PROBLEMAS DE VALOR DE FRONTERA

Recordemos primero: PVI : problemas de valor inicial

Nos dan una ec. diferencial
y el valor de las incógnitas
y sus derivadas en el inicio.

Los PVI, bajo hipótesis adecuadas,
tienen solución única

se resuelven mediante **runge kutta**



definiendo el
punto inicial
y su derivada
(dirección inicial)
se obtiene una
única curva

ej: PVI (orden 3) $\begin{cases} y''' = 2y'' - 3y'x \cos x + \sin x \\ y(0) = 1 \\ y'(0) = 0 \\ y''(0) = 2 \end{cases}$

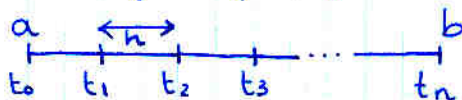
lo transformamos en un sistema

c.v. $\begin{cases} y_1 = y \\ y_2 = y' \\ y_3 = y'' \end{cases}$

sistema equiv. PVI de orden 1 $\begin{cases} y_1' = y_2 \\ y_2' = y_3 \\ y_3' = 2y_3 - 3y_2x \cos x + \sin x \\ \text{c.I. } \begin{cases} y_1(0) = 1 \\ y_2(0) = 0 \\ y_3(0) = 2 \end{cases} \end{cases}$

matricialmente: $y' = f(t, y)$

Runge - Kutta:



$$\int_{t_0}^{t_1} y'(t) dt = \int_{t_0}^{t_1} f(t, y) dt$$

$$y(t_1) - y(t_0) = \int_{t_0}^{t_1} f(t, y) dt$$

$$y(t_1) = y(t_0) + \int_{t_0}^{t_1} f(t, y) dt$$

aproximar ej por Simpson
necesitamos 3 puntos, paso $h/2$
 $x_0, x_{1/2}, x_1$

$$\frac{h}{6} [\underbrace{f(t_0, y_0)}_{k_1} + \underbrace{4f(t_{1/2}, y_{1/2})}_{2k_2 + 2k_3} + \underbrace{f(t_1, y_1)}_{k_4}]$$

$$k_1 = f(t_0, y_0)$$

$$k_2 = f(t_0 + \frac{h}{2}, y_0 + \frac{h}{2}k_1)$$

$$k_3 = f(t_0 + \frac{h}{2}, y_0 + \frac{h}{2}k_2)$$

$$k_4 = f(t_1, y_0 + hk_3)$$

$$y(t_1) = y(t_0) + \frac{h}{6} [k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4]$$

y así avanzando por los k 's

ya que k_1 y
 k_2 son aprox
de $f(t, y) = y'$
que es la
derivada

en MATLAB sería

function [t,y]=rungekut (f,a,b,y0,n)

$$h = (b-a)/n;$$

$$t = a:h:b;$$

$$y = \text{zeros}(\text{size}(t));$$

$$y(1) = y_0;$$

for k = 1:n

$$k_1 = f(t(k), y(k));$$

$$tk_2 = t(k) + h/2;$$

$$k_2 = f(tk_2, y(k) + h/2 * k_1);$$

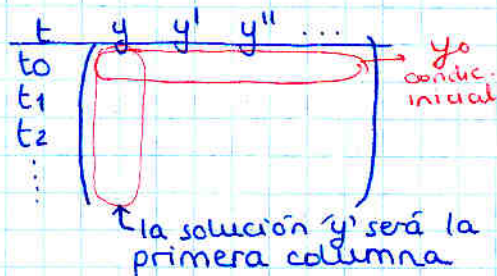
$$k_3 = f(tk_2, y(k) + h/2 * k_2);$$

$$k_4 = f(t(k+1), y(k) + h * k_3);$$

$$y(k+1) = y(k) + h/6 * (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4);$$

end

la salida 'y' será una matriz



En un problema de **valor de frontera** nos dan la ecuación diferencial

$$y'' = f(x, y, y')$$

y además:

(a) Condiciones de Dirichlet

$$y(a) = \alpha$$

$$y(b) = \beta$$

(b) Condiciones naturales

$$\alpha y'(a) + \beta a y(a) = \gamma_a$$

$$\alpha b y'(b) + \beta b y(b) = \gamma_b$$

(c) Condiciones mixtas

$$\alpha a y'(a) + \beta a y(a) = \gamma$$

$$y(b) = \delta_b$$

pag 190

- En un PVI, conociendo el punto de partida (valor y derivada) sabemos que son valores razonables, y es fácil continuar con valores aceptables a lo largo del dominio.
- Sin embargo, en un PVF o PC (problema contorno), la condición en el punto de partida no determina una única solución (sino ∞) y la elección al azar de una de ellas (suponiendo una derivada inicial al azar) con certeza conduce a una solución que no satisface la condición en el otro extremo.

ej PVI



ej PC

pueden darse todos los casos



infinitas soluciones

solución única

no hay solución

método de disparo lineal

Se aplica a problemas de contorno lineales; es decir:

$$(1) \quad \begin{cases} y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x) \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \end{cases} \quad x \in [a, b]$$

El método es muy simple. En lugar de resolver el PF anterior, se resuelven los dos PVI siguientes por el método que se quiera (normalmente Runge-Kutta)

$$(2), (3) \quad \begin{cases} y_1'' = p(x)y_1' + q(x)y_1 + r(x) \\ y_1(a) = \alpha \\ y_1'(a) = 0 \end{cases} \quad \begin{cases} y_2'' = p(x)y_2' + q(x)y_2 + \cancel{r(x)} \\ y_2(a) = 0 \\ y_2'(a) = 1 \end{cases}$$

resolver los PVI

$y_1(x)$ $y_2(x)$

Entonces la solución del problema inicial vendrá dada por:

$$(4) \quad y(x) = y_1(x) + \underbrace{\frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)}}_{cte} y_2(x)$$

para comprobarlo,
- deriva 2 veces ambos lados
- sust y_1'' e y_2'' por sus expr
- agrupa $p(x)$ y $q(x)$

queda:

$$y'' = p(x) \underbrace{\left[y_1' + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2' \right]}_{y'} + q(x) \underbrace{\left[y_1 + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2 \right]}_y + r(x)$$

Teorema

El sistema tiene solución única si:

- $p(x), q(x), r(x)$ continuas en $[a, b]$
- $q(x) > 0 \quad \forall x \in [a, b]$

en MATLAB

function $y = \text{displin}(f_1, f_2, \overbrace{a, b}^{\text{extremos}}, \overbrace{\alpha, \beta}^{c.c.}, n)$

$[t, y_1] = \text{rungekut}(f_1, a, b, [\alpha, 0], n)$

$[t, y_2] = \text{rungekut}(f_2, a, b, [0, 1], n)$

resolvemos los 2 PVI y obtenemos y_1 e y_2

$$y \rightarrow y(:, 1) = \underbrace{y_1}_{y_1} + \frac{\beta - y_1(\text{end}, 1)}{\underbrace{y_2(\text{end}, 1)}_{y_2(b)}} \underbrace{y_2}_{y_2}(:, 1)$$

$$y' \rightarrow y(:, 2) = \underbrace{y_1'}_{y_1'} + \frac{\beta - y_1(\text{end}, 1)}{\underbrace{y_2(\text{end}, 1)}_{y_2(b)}} \underbrace{y_2'}_{y_2'}(:, 2)$$

obtenemos $y, y', y'', \dots$
debería ser un bucle for

podríamos calcular k previamente

siendo f_1 y f_2 las funciones adecuadas para que runge-kutta resuelva los PVI (2) y (3)

(es decir, convertir cada PVI en un sistema de orden 1 $\rightarrow$ cambio de variable)

caso en que las C.C. no son las de Dirichlet

ej:
$$\begin{cases} y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x) & \text{en } [a, b] \\ y(a) = \alpha \\ 3y(b) + y'(b) = \beta \end{cases}$$

En lugar de resolver eso, resolvemos dos PVI (los mismos que antes)

$$\begin{cases} y_1'' = p(x)y_1' + q(x)y_1 + r(x) \\ y_1(a) = \alpha \\ y_1'(a) = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} y_2'' = p(x)y_2' + q(x)y_2 \\ y_2(a) = 0 \\ y_2'(a) = 1 \end{cases}$$

pero esta vez no podemos construir directamente

$y = y_1 + ky_2$
esta vez suponemos:

$$y = k_1 y_1 + k_2 y_2$$

hallamos k_1 y k_2 con las cc

$$\begin{cases} y(a) = \alpha \\ 3y(b) + y'(b) = \beta \end{cases}$$

$$k_1 y_1(a) + k_2 y_2(a) = \alpha$$

$$3[k_1 y_1(b) + k_2 y_2(b)] + [k_1 y_1'(b) + k_2 y_2'(b)] = \beta$$

$\downarrow$ $y_1(a), y_1'(a)$ conocidos
 $y_2(a), y_2'(a)$ conocidos

$$\begin{cases} k_1 \alpha + k_2 \cdot 0 = \alpha \\ 3[k_1 y_1(b) + k_2 y_2(b)] + [k_1 y_1'(b) + k_2 y_2'(b)] = \beta \end{cases}$$

$$k_1 = 1$$

$$k_2 = \frac{\beta - 3y_1(b) - y_1'(b)}{3y_2(b) + y_2'(b)}$$

a veces, mejor usar disparo no lineal $\leftarrow$

en nuestro ej ha salido fácil. Si las 2 C.C. hubieran sido naturales $xy(a) + py(a) = \gamma$ el sistema habría sido más complicado, pero igualmente tendría solución.

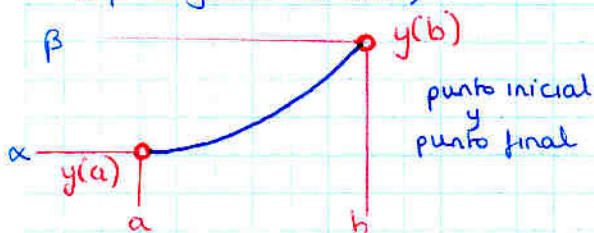
si sale indeterminado, tomar $k_1 = 1$ ya que es la única forma de que $y = k_1 y_1 + k_2 y_2$ incluya el término $r(x)$

Método de disparo no lineal

Sabemos que:

la solución a un problema de contorno (q. tenga sol única)

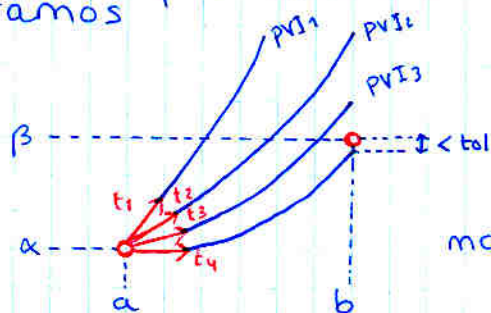
será también la solución a un PVI



$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \end{cases}$$

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha \\ y'(a) = t \end{cases} \rightarrow \begin{matrix} t \text{ es en principio} \\ \text{desconocida} \end{matrix}$$

el sistema consiste en ir resolviendo el PVI para distintos t hasta que la solución en b este tan cerca de β como queramos



obtenemos la aproximación a la solución del PC con una sucesión de PVI

es como

ir disparando en ciertos ángulos, (t) corrigiendo el ángulo según los resultados anteriores, hasta acertar en la diana (β)

matemáticamente:

Hay que tomar una sucesión

$$\{t_1, t_2, t_3, \dots\}$$

$$\text{tal que } \lim_{k \rightarrow \infty} y(b, t_k) = \beta$$

Todo esto se cumplirá si el problema original tiene solución única

Teorema

supongamos:

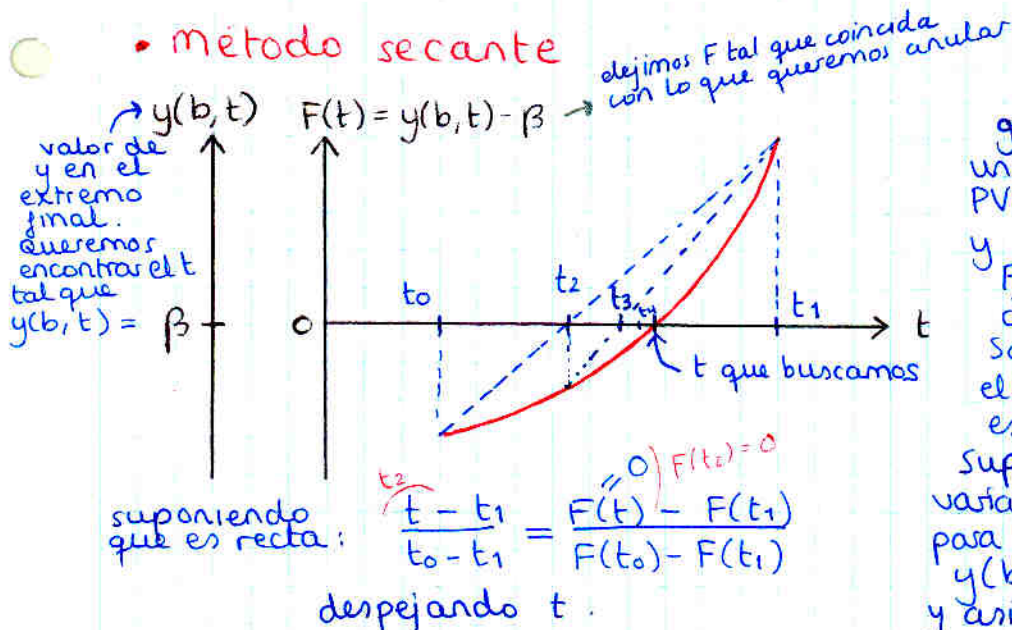
$\left\{ \begin{array}{l} f(x, y, y') \\ \frac{\partial f}{\partial y} \end{array} \right\}$ continuas en D

$$D = \left\{ (x, y, y') ; \begin{array}{l} x \in [a, b] \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \end{array} \right\}$$

- $\frac{\partial f}{\partial y}(x, y, y') > 0$ en D
 - $\exists M > 0 : \left| \frac{\partial f}{\partial y}(x, y, y') \right| \leq M$
- $\Rightarrow \exists ! \text{ P.C.}(f)$

La siguiente cuestión es cómo elegir los parámetros t_k . Hay varios métodos: método de la secante, método de Newton

• método secante



gráficamente; tomamos un t_0 , tal que la sol del PVI esté por debajo de β en b y un t_1 tal que la sol del PVI esté por encima de β en b .

Sabemos entonces que el t que buscamos está entre ambos.

Suponemos que $y(b, t)$ varía linealmente con t para obtener t_2 donde $y(b, t) = \beta$ (si variara lin) y así sucesivamente $t_3, t_4, \dots$

$$t_k = t_{k-1} - \frac{y(b, t_{k-1}) - \beta}{y(b, t_{k-1}) - y(b, t_{k-2})} \cdot (t_{k-1} - t_{k-2})$$

así obtenemos la sucesión t_k

recuerda que lo que haremos será resolver

Para cada t_k el PVI (mediante Runge-Kutta)

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha \\ y'(a) = t_k \end{cases}$$

hasta que la solución en b este cerca de β

$$t_k = t_{k-1} - \frac{y(b, t_{k-1}) - \beta}{y(b, t_{k-1}) - y(b, t_{k-2})} (t_{k-1} - t_{k-2})$$

• Método Newton

convertiremos el PC en un PVI
por ejemplo

$$\text{PC} \begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \end{cases}$$

$$\text{PVI} \begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha \\ y'(a) = t_k \end{cases}$$

queremos ir hallando t_k hasta que $y(b) = \beta$
es decir $y(b) - \beta = F(t) = 0$

$$t_k = t_{k-1} - \frac{F(t_k)}{F'(t_k)}$$

POR DEFINICIÓN del método de Newton para hallar t que anule a $F(t)$
 $F(t) = 0$

$F(t)$ es lo que queremos que sea cero cuando $t_k \rightarrow \infty$ (depende de las cc)

en este caso : $F(t) = y(b) - \beta$
 $F'(t) = \frac{dy(b)}{dt}$

PROBLEMA: No conocemos $y(b)$ para $t_0, t_1, \dots$

$\frac{dy(b)}{dt}$ ya que solo tenemos valores de $y(b, t_k)$
NOTA: recalcaremos que $y(b)$ depende de $t_k, y(b, t_k)$

Definimos $z = \frac{\partial y}{\partial t}$
 $z(x, t) = \frac{\partial y}{\partial t}(x, t)$

derivando la ec. dif:

$$\left. \begin{aligned} y'' &= f(x, y, y') \\ y(a) &= \alpha \\ y(b) &= \beta \end{aligned} \right\} \begin{aligned} \frac{d}{dt} y'' &= \frac{d}{dt} f(x, y, y') \\ &= \frac{d}{dx} f(x, y, y') \frac{dx}{dt} + \frac{d}{dy} f(x, y, y') \frac{dy}{dt} + \frac{d}{dy'} f(x, y, y') \frac{dy'}{dt} \\ &= \frac{d}{dx} f(x, y, y') z + \frac{d}{dy} f(x, y, y') y'' + \frac{d}{dy'} f(x, y, y') y''' \end{aligned}$$

derivando se obtiene

$$\begin{aligned} \frac{d}{dt} y(a) &= 0 \\ \frac{d}{dt} y(b) &= 0 \end{aligned} \quad \frac{d}{dt} y'(a) = 1$$

se obtiene

Este PVI sirve para el caso de CC de Dirichlet. En otros casos habría que modificar el programa

$$\begin{cases} z'' = \frac{\partial f}{\partial y}(x, y, y') z + \frac{\partial f}{\partial y'}(x, y, y') z' \\ z(a) = 0 \\ z'(a) = 1 \end{cases}$$

y ya podremos usar $F'(t) = \frac{dy(b)}{dt} = z(b)$ resolviendo z como un PVI adicional

Conclusión: Dispara no lineal. Método Newton. CC Dirichlet se resolverían los dos PVI:

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha \\ y'(a) = t_k \end{cases} \quad \begin{cases} z'' = \frac{dI}{dy} z + \frac{dI}{dy'} z' \\ z(a) = 0 \\ z'(a) = 1 \end{cases}$$

que se resolverían de una sola vez con un sistema

$$\begin{cases} y_1 = y \\ y_2 = y' \\ y_3 = z \\ y_4 = z' \end{cases} \rightarrow \begin{cases} y_1' = y_2 \\ y_2' = f(x, y_1, y_2) \\ y_3' = y_4 \\ y_4' = \frac{\partial I}{\partial y_3} y_3 + \frac{\partial I}{\partial y_4} y_4 \end{cases} \left\{ \begin{array}{l} \text{PVI} \\ y = \text{rungekut}('f_s', a, b, [\alpha, t_k, 0, 1]) \\ \uparrow \\ \text{función del sistema} \end{array} \right.$$

C.I. $\begin{cases} y_1(a) = \alpha \\ y_2(a) = t_k \\ y_3(a) = 0 \\ y_4(a) = 1 \end{cases}$

Iterar dicho PVI modificando t_k

$$t_{k+1} = t_k - \frac{F(t)}{F'(t)}$$

$$t_{k+1} = t_k - \frac{y(b, t_k) - \beta}{z(b, t_k)} = t_k - \frac{y(\text{end}, 1) - \beta}{y(\text{end}, 3)}$$

Algoritmo en Matlab:

Entrada: $f_s, a, b, \alpha, \beta, n, \text{tol}, \text{maxiter}$

Salida:

Inicializar $y, h, t = \frac{\beta - \alpha}{b - a}$ (típico valor), $\text{incr} = \text{tol} + 1, k = 1$

while $\text{incr} > \text{tol} \ \& \ k < \text{maxiter}$

$y = \text{rungekut}('f_s', [a, b], [\alpha, t_k, 0, 1], n)$

$\text{incr} = \text{abs}(y(\text{end}, 1) - \beta);$

$t_{k+1} = t_k - \frac{y(\text{end}, 1) - \beta}{y(\text{end}, 3)}$

$k = k + 1$

end

el programa funcionará para las CC

$$y(a) = \alpha$$

$$y(b) = \beta$$

En cuanto estas cambien, todo para a ser distinto veamos ejemplos:

ejemplo: $y'' = -\frac{1}{x} y' + \frac{1}{x^2} y + x \quad x \in [1, 2] \quad \text{c.c. } y(1)=0, y(2)+y'(2)=0$

NOTA: es lineal ¿y si usamos disparo lineal?

$$\text{PVI (1)} \begin{cases} y'' = -\frac{1}{x} y' + \frac{1}{x^2} y + x \\ y(1) = 0 \\ y'(1) = 0 \end{cases}$$

$$\text{PVI (2)} \begin{cases} y'' = -\frac{1}{x} y' + \frac{1}{x^2} y \\ y(1) = 0 \\ y'(1) = 1 \end{cases}$$

$$y = k_1 y_1 + k_2 y_2$$

$$\begin{cases} y(1) = k_1 y_1(1) + k_2 y_2(1) = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} y(2) + y'(2) = k_1 y_1(2) + k_2 y_2(2) + k_1 y_1'(2) + k_2 y_2'(2) \end{cases}$$

sale indet $\rightarrow$ forzamos $k_1 = 1$ (siempre debe ser lo)

y sacamos k_2 .

Será mas fácil el método disparo no lineal

sigamos por el método no lineal

$$\begin{cases} y'' = -\frac{1}{x} y' + \frac{1}{x^2} y + x & x \in [1, 2] \\ y(1) = 0 \\ y(2) + y'(2) = 0 \end{cases}$$

Nos planteamos para ello el PVI

$$(1) \begin{cases} y'' = -\frac{1}{x} y' + \frac{1}{x^2} y + x \\ y(1) = 0 \\ y'(1) = t_k \end{cases}$$

queremos ir hallando t_k hasta que se cumpla $F(t) = y(2) + y'(2) = 0$

y para hallar la sucesión t_k por Newton necesitaremos t_b .

$$(2) \begin{cases} z'' = +\frac{1}{x^2} z - \frac{1}{x} \frac{\partial z}{\partial y} \\ z(1) = 0 \\ z'(1) = 1 \end{cases}$$

lo que queremos que se anule cuando $k \rightarrow \infty$ esta vez es lo que conocemos (esta vez no es $y(b)$ sino $y(b) + y'(b)$) por tanto:

$$F(t) = y(b, t) + y'(b, t)$$

Newton

$$t_{k+1} = t_k - \frac{F(t)}{F'(t)} = t_k - \frac{y(2, t_k) + y'(2, t_k)}{\frac{dy(2, t_k)}{dt} + \frac{dy'(2, t_k)}{dt}}$$

para converger a

$$F(t) = 0$$

que es lo que queremos)

$$= t_k - \frac{y(2, t_k) + y'(2, t_k)}{z(2, t_k) + z'(2, t_k)}$$

(se utilizarán las 4 columnas de salida de rungekut. y, y', z, z') al meterle el sistema que incluye a (1) y (2)

ejemplo:
$$\begin{cases} y'' = \frac{1}{2y}(y')^2 - 2y & x \in [\frac{\pi}{4}, \frac{\pi}{2}] \\ y'(\frac{\pi}{4}) = 1 \\ y'(\frac{\pi}{2}) = 0 \end{cases}$$

1. Lo convertimos a un PVI

$$\begin{cases} y'' = \frac{1}{2y}(y')^2 - 2y & x \in [\frac{\pi}{4}, \frac{\pi}{2}] \\ y(\frac{\pi}{4}) = t_k \\ y'(\frac{\pi}{4}) = 1 \end{cases}$$

extrañamente esta vez lo que no conocemos es la "posición inicial" y si que conocemos el "ángulo de tiro"

Además esta vez lo que hay que aceptar variando t_k no es "el centro de la diara" $y(\frac{\pi}{2}) = \beta$ sino el "ángulo con que damos en la diara" $y'(\frac{\pi}{2}) = 0$

2. Introducimos

$$z = \frac{dy}{dx} \rightarrow \begin{cases} z'' = \frac{\partial}{\partial y} z + \frac{\partial}{\partial y'} z' \\ z(\frac{\pi}{4}) = 1 \\ z'(\frac{\pi}{4}) = 0 \end{cases}$$

3. Hallamos la fórmula de Newton correspondiente para la sucesión t_k .

¿Que pretendemos conseguir usando el t_k cuando $k \rightarrow \infty$?

pretendemos que se cumpla $y'(\frac{\pi}{2}) = 0$

llamamos $F(t) = y'(\frac{\pi}{2})$

y queremos $F(t) = 0$

por Newton

$$t_{k+1} = t_k - \frac{F(t)}{F'(t)} = t_k - \frac{y'(\frac{\pi}{2}, t_k)}{z'(\frac{\pi}{2}, t_k)}$$

4. Convertimos los sistemas (1) y (2) en un sistema de orden 1

$$\begin{aligned} y_1 &= y \\ y_2 &= y' \\ y_3 &= z \\ y_4 &= z' \end{aligned} \quad \begin{cases} y_1' = y_2 \\ y_2' = \frac{1}{2y_1}(y_2)^2 - 2y_1 \\ y_3' = y_4 \\ y_4' = \frac{dy}{dy_1} y_3 + \frac{dy}{dy_2} y_4 \end{cases} \quad (= \frac{dy}{dy} z + \frac{dy}{dy'} z')$$

$$\text{PVI} \quad \begin{cases} y_1(\frac{\pi}{4}) = t_k \\ y_2(\frac{\pi}{4}) = 1 \\ y_3(\frac{\pi}{4}) = 1 \\ y_4(\frac{\pi}{4}) = 0 \end{cases}$$

vamos resolviendo el PVI para cada t_k hasta que $y'(\frac{\pi}{2})$ esté tan cerca de cero como queramos

ejemplo: orden 3

$$\begin{cases} y''' = f(x, y, y', y'') & x \in [a, b] \\ y(a) = \alpha \\ y'(a) = \beta \\ y(b) = \gamma \end{cases}$$

lo convertimos en un PVI con parámetro (método disparo)

$$(1) \begin{cases} y''' = f(x, y, y', y'') \\ y(a) = \alpha \\ y'(a) = \beta \\ y''(a) = t_k \end{cases}$$

por Newton

$$t_{k+1} = t_k - \frac{F(t)}{F'(t)}$$

$F(t)$ siempre en lo q. queremos q. se anule

$$F(t) = y(b, t_k) - \gamma$$

por tanto:

$$t_{k+1} = t_k - \frac{y(b, t_k) - \gamma}{\frac{d}{dt} y(b, t_k)}$$

Para conocer el denominador, como siempre, definimos:

$$z(x, t) = \frac{\partial}{\partial t} y(b, t)$$

$$(2) \begin{cases} z''' = \frac{\partial f}{\partial y} z + \frac{\partial f}{\partial y'} z' + \frac{\partial f}{\partial y''} z'' \\ z(a) = 0 \quad (= \frac{\partial \alpha}{\partial t}) \\ z'(a) = 0 \quad (= \frac{\partial \beta}{\partial t}) \\ z''(a) = 1 \quad (= \frac{\partial t_k}{\partial t}) \end{cases}$$

si convertimos los sistemas (1) y (2) a un unico sistema de orden 1, podemos ir variando t_k usando:

$$t_{k+1} = t_k - \frac{y(b, t_k) - \gamma}{z(b, t_k)}$$

ejemplo: orden 3: Disparo hacia atrás

$$\begin{cases} y''' = f(x, y, y', y'') \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \\ y'(b) = \gamma \end{cases} \quad x \in [a, b]$$

si lo convirtieramos a un PVI en a , tendríamos dos parámetros. Habría que hacer Newton de dos variables (sistema de ecs)

mejor evitarlo y hacer el PVI en b , queda:

$$\begin{cases} y''' = f(x, y, y', y'') \\ y(b) = \beta \\ y'(b) = \gamma \\ y''(b) = t_k \end{cases} \quad x \in [b, a]$$

¿Funcionará en nuestros programas?

Si, ya que $h = \frac{a-b}{2} \leq 0$ (negativa)

seguimos como arriba:

Errata del libro p 267 b)

$$\begin{cases} ru'' + u' = 0 \\ u(1) = 540 \\ u'(2) = 0.083(u(2) - 20) \end{cases}$$

$$\longrightarrow \begin{cases} \text{pasamos a PVI} \\ u'' = -\frac{1}{r} u' \\ u(1) = 540 \\ u'(1) = t_k \end{cases}$$

$$t_{k+1} = t_k - \frac{u'(2) - 0.083(u(2) - 20)}{z'(2) - 0.083 z(2)}$$

$$\begin{aligned} \text{definimos} \\ z(x, t) &= \frac{\partial}{\partial t} u(b, t) \\ z'' &= \frac{\partial^2}{\partial x^2} z + \frac{\partial^2}{\partial x \partial t} z' \\ z''' &= -\frac{1}{r} z' \end{aligned}$$

Método de diferencias finitas para problemas lineales

Tenemos el problema lineal:

$$\begin{cases} y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x) & x \in [a, b] \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \end{cases}$$

- Discretizamos el intervalo $[a, b]$ en $N+1$ subintervalos

N+2 puntos

$$x_i = a + ih \quad i=0, 1, \dots, N+1$$

$$h = \frac{b-a}{N+1}$$

$a \quad x_0 \quad x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad x_4 \quad \dots \quad x_N \quad x_{N+1} \quad b$
 $y(x_0) = \alpha \quad y_0 \quad y_1 = y(x_1) \quad \vdots \quad y_N = y(x_N) \quad y(x_{N+1}) = \beta \quad y_{N+1}$

N incógnitas (saldrá sistema $N \times N$)

- Ahora hay que sustituir y' e y'' por un cociente incremental.

Podríamos usar:

$$y'(x) \approx \frac{y(x+h) - y(x)}{h} \approx \frac{y(x) - y(x-h)}{h}$$

aprox. hacia adelante aprox. hacia atrás

pero el error es de orden h .

Podemos obtener expresiones mejores del siguiente modo:

Desarrollando $y(x)$ por Taylor hasta grado 3

$$\begin{aligned} y(x+h) &\approx y(x) + hy'(x) + \frac{h^2}{2} y''(x) + \frac{h^3}{6} y'''(\alpha) & \alpha \in [x, x+h] \\ y(x-h) &\approx y(x) - hy'(x) + \frac{h^2}{2} y''(x) - \frac{h^3}{6} y'''(\alpha') \end{aligned}$$

que podemos expresar con notación mas sencilla como:

$$\begin{aligned} \textcircled{1} \quad y_{i+1} &\approx y_i + h y'_i + \frac{h^2}{2} y''_i + \frac{h^3}{6} y'''(\alpha) \\ \textcircled{2} \quad y_{i-1} &\approx y_i - h y'_i + \frac{h^2}{2} y''_i - \frac{h^3}{6} y'''(\alpha') \end{aligned}$$

$y(x_i) = y_i$
 $y(x_{i+1}) = y_{i+1}$

restando $\textcircled{1} - \textcircled{2}$ y despejando y' se obtiene:

$$y'_i \approx \frac{y_{i+1} - y_{i-1}}{2h} - \frac{h^2}{6} y'''(\mu_i)$$

los errores son
de orden 2
 $O(h^2)$

sumando $\textcircled{1} + \textcircled{2}$ y despejando y'' se obtiene

$$y''_i \approx \frac{y_{i+1} - 2y_i + y_{i-1}}{h^2} - \frac{h^2}{24} [\dots]$$

por tanto podemos sustituir estas aproximaciones en la ecuación inicial

$$\frac{2y_i - y_{i+1} - y_{i-1}}{h^2} = p(x_i) \frac{y_{i+1} - y_{i-1}}{2h} + q(x_i) y_i + r(x_i) \quad i=1, 2, \dots, N$$

reorganizando adecuadamente se tiene

$$-\left(1 + \frac{h}{2} p(x_i)\right) y_{i-1} + \left[2 + h^2 q(x_i)\right] y_i - \left[1 - \frac{h}{2} p(x_i)\right] y_{i+1} = -h^2 r(x_i) \quad i = 1, 2, \dots, N$$

$\begin{matrix} \text{en } i=1 \\ y_{i-1} = \alpha \\ \text{term indep} \end{matrix} \quad \quad \quad \begin{matrix} \text{en } i=N \\ y_{i+1} = \beta \end{matrix}$

matricialmente:

$$\begin{matrix} i=1 \\ i=2 \\ \vdots \\ i=N-1 \\ i=N \end{matrix} \begin{pmatrix} 2+h^2 q(x_1) & -1+\frac{h}{2} p(x_1) & 0 & & 0 \\ -1-\frac{h}{2} p(x_2) & 2+h^2 q(x_2) & -1+\frac{h}{2} p(x_2) & & 0 \\ & 0 & \ddots & \ddots & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & 0 & 2+h^2 q(x_N) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_{N-1} \\ y_N \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -h^2 r(x_1) + \left[1 + \frac{h}{2} p(x_1)\right] \alpha \\ -h^2 r(x_2) \\ \vdots \\ -h^2 r(x_{N-1}) \\ -h^2 r(x_N) + \left[1 - \frac{h}{2} p(x_N)\right] \beta \end{pmatrix}$$

$A y = b$

A matriz tridiagonal

Bajo ciertas condiciones el sistema tiene solución única:

Teorema: $p(x), r(x), q(x)$ continuas en $[a, b]$
 $q(x) \geq 0$ en $[a, b]$
 $h < \frac{2}{L}$ siendo $L = \max |p(x)|$ } El sistema tridiagonal tiene solución única

se puede aplicar cualquier algoritmo de resolución de sistemas lineales directo o iterativo.

Primero veamos en Matlab como crearíamos la matriz:

```
function y = diflin (p, q, r, a, b, alpha, beta, N)
```

$\underbrace{p, q, r}_{p(x), q(x), r(x)} \quad \underbrace{a, b}_{[a, b]} \quad \underbrace{\alpha, \beta}_{\substack{y(a)=\alpha \\ y(b)=\beta}} \quad N$

$$h = \frac{b-a}{N+1};$$

$$x = a:h:b; \quad (N+2 \text{ puntos})$$

$$x = x(2:N+1); \quad (\text{eliminamos pts inicial y final, conocidos})$$

$$qx = \text{feval}(q, x);$$

$$px = \text{feval}(p, x);$$

$$rx = \text{feval}(r, x);$$

$$a = 2 + h^2 \cdot qx$$

$$b = -1 + (h/2) px(1:end-1)$$

$$c = -1 - (h/2) px(2:end)$$

$$d = -h^2 rx$$

$$d(1) = d(1) + \left[1 + \frac{h}{2} px(1)\right] \cdot \alpha$$

$$d(\text{end}) = d(\text{end}) + \left[1 - \frac{h}{2} px(N)\right] \cdot \beta$$

$\hat{N}$

b es menos largo que a
tiene N elementos

$$\begin{pmatrix} \diagdown & \diagup \\ a & b \\ \diagup & \diagdown \\ c & \\ & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ & d \\ & & 1 \end{pmatrix}$$

ahora no hace falta que creamos 'la matriz en si'.
 El algoritmo de Crout está hecho para sistemas tridiagonales (en ellos es mucho mejor que Gauss) y le basta con saber los vectores a, b, c, d .
 Veamos como funciona el...

Algoritmo de Crout (sistemas tridiagonales)

Idea general: tenemos: $A \cdot x = D$
 (1) hacemos: $A = L \cdot U$ (triang inf. triang sup)
 por tanto: $L \cdot U \cdot x = D$
 (2) resolvemos: $L \cdot Z = D \xrightarrow{\text{sust}}$ obtenemos Z
 (3) y sabiendo: $U \cdot x = Z \xrightarrow{\text{sust}}$ obtenemos x

(1) • Descomposición LU ($A = L \cdot U$)

$$L = \begin{pmatrix} l_1 & & & \\ c_1 & l_2 & & \\ & c_2 & l_3 & \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & c_{n-1} & l_n \end{pmatrix} \quad U = \begin{pmatrix} 1 & u_1 & & \\ & 1 & u_2 & \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & 1 & u_{n-1} \\ & & & & 1 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & b_1 & & \\ c_1 & a_2 & b_2 & \\ & c_2 & a_3 & b_3 \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & c_{n-1} & a_n \end{pmatrix}$$

se ve claramente:

1ª columna:

2ª columna:

3ª columna:

$$l_1 = a_1$$

$$u_1 l_1 = b_1 \rightarrow u_1 = b_1 / l_1$$

$$u_1 c_1 + l_2 = a_2 \rightarrow l_2 = a_2 - u_1 c_1$$

$$u_2 l_2 = b_2 \rightarrow$$

$$u_2 c_2 + l_3 = a_3 \rightarrow$$

en general se obtiene:

$$\begin{cases} u_{i-1} = \frac{b_{i-1}}{l_{i-1}} \\ l_i = a_i - u_{i-1} c_{i-1} \end{cases}$$

(2) • $LZ = D$

$$\begin{pmatrix} l_1 & 0 & & \\ c_1 & l_2 & & \\ & c_2 & l_3 & \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & c_{n-1} & l_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \\ \vdots \\ d_n \end{pmatrix}$$

$$z_1 l_1 = d_1 \rightarrow z_1 = d_1 / l_1$$

$$c_1 z_1 + l_2 z_2 = d_2 \rightarrow z_2 = \frac{d_2 - c_1 z_1}{l_2}$$

$$\rightarrow z_i = \frac{d_i - c_{i-1} z_{i-1}}{l_i}$$

(3) • $UX = Z$

$$\begin{pmatrix} 1 & u_1 & & \\ & 1 & u_2 & \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & 1 & u_{n-1} \\ & & & & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_{n-1} \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ \vdots \\ z_{n-1} \\ z_n \end{pmatrix}$$

$$x_n = z_n$$

$$x_{n-1} + u_{n-1} x_n = z_{n-1}$$

$$\rightarrow x_{n-1} = z_{n-1} - u_{n-1} x_n$$

en general

$$x_{i-1} = z_{i-1} - u_{i-1} x_i$$

Mirando las fórmulas recuadradas, vemos que se puede solucionar el sistema sin más que saber los vectores a, b, c, d

en MATLAB:

function $x = \text{crouit}(a, b, c, d)$

recuerda:

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d \\ \end{pmatrix}$$

inicializar variables:

$$l_1 = a_1$$

$$z_1 = d_1 / l_1$$

$$x_1 = z_1$$

$$u_1 = b_1 / l_1$$

bucle ($i = 2:N$)

$$l_i = a_i - u_{i-1} c_{i-1}$$

$$u_i = b_i / l_i$$

$$z_i = \frac{1}{l_i} (d_i - c_{i-1} z_{i-1})$$

bucle de sust inversa ($j = n:-1:1$)

$$x_j = z_j - u_j x_{j+1}$$

Con Extrapolación de Richardson (pagina 210)

Diferencias finitas: Caso no lineal

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ x \in [a, b] \\ y(a) = \alpha \\ y(b) = \beta \end{cases}$$

dividimos el intervalo en $N+1$ subintervalos:

$$\begin{array}{c} y(a) = \alpha \quad a \quad \quad \quad b \quad y(b) = \beta \\ \quad \quad \quad x_0 \quad x_1 \quad x_2 \quad \dots \quad x_N \quad x_{N+1} \end{array} \quad \begin{array}{l} x_i = a + ih \quad i=0, 1, \dots, N+1 \\ h = \frac{b-a}{N+1} \end{array}$$

queda:

$$y''(x_i) = f(x_i, y(x_i), y'(x_i))$$

sustituyendo y' e y'' por sus aprox.

$$\frac{y(x_{i+1}) - 2y(x_i) + y(x_{i-1}))}{h^2} = f\left(x_i, y(x_i), \frac{y(x_{i+1}) - y(x_{i-1}))}{2h}\right) + O(h^2)$$

$i = 1, \dots, N$

denotamos

$$\begin{aligned} y(x_i) &:= y_i \\ y_0 &= \alpha \\ y_{N+1} &= \beta \end{aligned}$$

$$\boxed{\frac{y_{i+1} - 2y_i + y_{i-1}}{h^2} = f\left(x_i, y_i, \frac{y_{i+1} - y_{i-1}}{2h}\right) \quad i = 1, 2, \dots, N}$$

con esto obtenemos un sistema no lineal $N \times N$

$$\begin{cases} -\alpha + 2y_1 - y_2 + h^2 f\left(x_1, y_1, \frac{y_2 - \alpha}{2h}\right) = 0 \\ -y_1 + 2y_2 - y_3 + h^2 f\left(x_2, y_2, \frac{y_3 - y_1}{2h}\right) = 0 \\ -y_2 + 2y_3 - y_4 + h^2 f\left(x_3, y_3, \frac{y_4 - y_2}{2h}\right) = 0 \\ \vdots \\ -y_{N-1} + 2y_N - \beta + h^2 f\left(x_N, y_N, \frac{\beta - y_{N-1}}{2h}\right) = 0 \end{cases}$$

Este sistema no lineal tiene solución y es única bajo ciertas condiciones (ver página 211)

Lo resolvemos mediante el método de Newton:

aprox inicial

$$\begin{pmatrix} y_0^0 \\ y_1^0 \\ y_2^0 \\ y_3^0 \\ \vdots \\ y_N^0 \end{pmatrix} = Y_0$$

$$\begin{pmatrix} y_1^1 \\ y_2^1 \\ y_3^1 \\ \vdots \\ y_N^1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1^0 \\ y_2^0 \\ y_3^0 \\ \vdots \\ y_N^0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} v_1^0 \\ v_2^0 \\ v_3^0 \\ \vdots \\ v_N^0 \end{pmatrix}$$

$$Y_2 = Y_1 + V_1$$

$$Y_3 = Y_2 + V_2$$

$$\vdots$$

$$Y$$

y así sucesivamente
formando una sucesión
convergente a Y exacta

para ello, necesitamos obtener en cada iteración V_i , que se obtiene resolviendo el sistema:

$$\begin{pmatrix} 2+h^2 f_{yy}(x_1, y_1, z_1) & -1+(\frac{h}{2}) f_{yz}(x_1, y_1, z_1) & 0 & \dots \\ -1+(\frac{h}{2}) f_{yz}(x_2, y_2, z_2) & 2+h^2 f_{yy}(x_2, y_2, z_2) & 0 & \dots \\ 0 & \dots & \dots & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \end{pmatrix} \begin{pmatrix} V_1 \\ V_2 \\ V_3 \\ \vdots \\ V_N \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -x+2y_1-yz \\ -y_1+2y_2-y_3+h^2 f(x_2, y_2, z_2) \\ \vdots \\ -y_{N-1}+2y_N+h^2 f(x_N, y_N, z_N) \end{pmatrix}$$

$\frac{\partial f}{\partial y}$ derivada
 $\frac{\partial f}{\partial z} = \frac{\partial f}{\partial y_i}$
 $J \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_N \end{pmatrix}$ jacobiano (matriz tridiagonal)
 resolviendo el sistema por Crout
 siendo $z_i = \frac{y_{i+1} - y_{i-1}}{2h} \approx y_i$

en MATLAB

function $y = \text{difnol}(f, f_y, f_z, a, b, \alpha, \beta, N, \text{tol}, \text{maxiter})$

% Partición: $h = \frac{b-a}{N+1}$ $x = a:h:b$ $x = x(2:N+1)$
 (N+2 puntos) (N puntos, hemos quitado α y β)

(*) $y = [\alpha, y_0, \beta] \times [\alpha, y_1, y_2, y_3, \dots, y_N, \beta]$
 1 2 3 4 N+1 N+2
 cuidado, a diferencia del vector x e z hemos hecho que el vector y posea los extremos y_0 e y_{N+1}

incr = tol+1; k=0

while incr > tol & k < maxiter
 $z = \frac{y(3:N+2) - y(1:N)}{2h}$

$a = 2 + h^2 \text{feval}(f_y, x, y(2:N+1), z)$ % diag principal

$b = -1 + (\frac{h}{2}) \text{feval}(f_z, x(1:N-1), y(2:N), z(1:N-1))$

$c = -1 + (\frac{h}{2}) \text{feval}(f_z, x(2:N), y(3:N+1), z(2:N))$

$d = -(y(1:N) + 2y(2:N+1) - y(3:N+2) + h^2 \text{feval}(f, x, y(2:N+1), z))$
 % term. indep

$v = \text{crout}(a, b, c, d);$

$y(2:N+1) = y(2:N+1) + v;$

incr = norm(v);
 k = k+1;

end

(*) NOTA: para no tener que introducir y_0 , podemos hacer que sea

$$y_0 = \alpha + i \frac{\beta - \alpha}{b - a} h \quad i = 1, 2, \dots, N$$

$$k = \frac{\beta - \alpha}{N+1}$$

$$y = \alpha : k : \beta$$

$$y = y(2:N+1)$$

para aclararse

$$\begin{aligned} y &= [\alpha, y_1, y_2, y_3, \dots, y_N, y_{N+1}, \beta] \\ x &= [x_1, x_2, x_3, \dots, x_{N-1}, x_N] \\ z &= [z_1, z_2, z_3, \dots, z_{N-1}, z_N] \end{aligned}$$

ejemplo:

$$\begin{cases} x^3 y'' = (y - xy')^2 \\ y(1) = 0 \\ y(2) = 2 \end{cases}$$

$$x \in [1, 2]$$

nuestro programa lo hará bien.

$$f(x, y, y') = \frac{1}{x^3} (y - xy')^2$$

$$f(x, y, z) = \frac{1}{x^3} (y - xz)^2$$

$$f_y = \frac{\partial f}{\partial y} = \frac{1}{x^3} 2(y - xy')$$

$$f_z = \frac{\partial f}{\partial z} = -\frac{x}{x^3} 2(y - xy')$$

en este caso aplicamos el algoritmo directamente.

casos mas complicados:

- las condiciones no son las de Dirichlet

$$\text{ej: } \begin{cases} y'' - yy' = e^{-2x} - x + xe^{-x} & x \in [0, 1] \\ y(0) + y'(0) = 1 \\ y(1) = 1 + 1/e \end{cases}$$

- Habría que 'seguir' el método de Newton (jacobiano, ...)
- Además cuando nos aparezca y_{-1} (al sustituir $i=0$) (ya que ahora $y(0)$ tb es incógnita)

$$y_0 + y'_0 = 1$$

$$y_0 + \frac{y_1 - y_{-1}}{2h} = 1 \rightarrow y_{-1} = -2h(1 - y_0) + y_1$$

Otro caso mas complicado:

si aparece y'''

$$y'''_i = (y''_i)' = \left(\frac{y_{i+1} - 2y_i + y_{i-1}}{h^2} \right)'$$

$$= \frac{1}{h^2} (y'_{i+1} - 2y'_i + y'_{i-1}) \quad y_i = \frac{y_{i+1} - y_{i-1}}{2h}$$

$$= \frac{1}{2h^3} [y_{i+2} - 2y_{i+1} + 2y_{i-1} - y_{i-2}]$$

$O(h^2)$, la matriz ya no será tridiagonal sino pentadiagonal

Otra opción es hallar una aprox de y''' que dé una matriz tridiagonal, pero su precisión ya no será $O(h^2)$

Métodos variacionales Rayleigh-Ritz

Creérselo:

[Bajo ciertas condiciones de $p(x)$, $q(x)$, $f(x)$]

La solución al problema de frontera

$$y(0)=y(1)=0$$

$$\left\{ -\frac{d}{dx} \left[p(x) \frac{dy}{dx} \right] + q(x)y = f(x) \right\}_{x \in [0,1]}$$

es la función $y(x)$ que minimiza la integral

$$I(y(x)) = \int_0^1 \left[p(x)(y'(x))^2 + q(x)[y(x)]^2 - 2f(x)y(x) \right] dx$$

La integral I se minimiza en el subespacio generado por las funciones base $\{\phi_1, \phi_2, \phi_3, \dots\}$

- linealmente independientes

- verifican las c.c. $\phi_i(0) = \phi_i(1) = 0$

Hallaremos una aproximación a la solución $y(x)$ mediante la función combinación lineal de $\phi_1, \phi_2, \dots$ que minimice la integral I .

$$y(x) \approx \phi(x) = \sum_{i=1}^n C_i \phi_i(x)$$

Hay que hallar los coeficientes que minimizan $\phi(x)$

Haciéndolo se obtiene el sistema lineal:

$$A \cdot c = b \rightarrow b_i = \int_0^1 f(x) \phi_i(x) dx$$

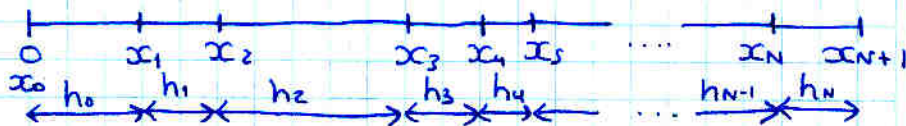
$$a_{ij} = \int_0^1 \left[p(x) \phi_i'(x) \phi_j'(x) + q(x) \phi_i(x) \phi_j(x) \right] dx$$

se obtiene matriz simétrica.

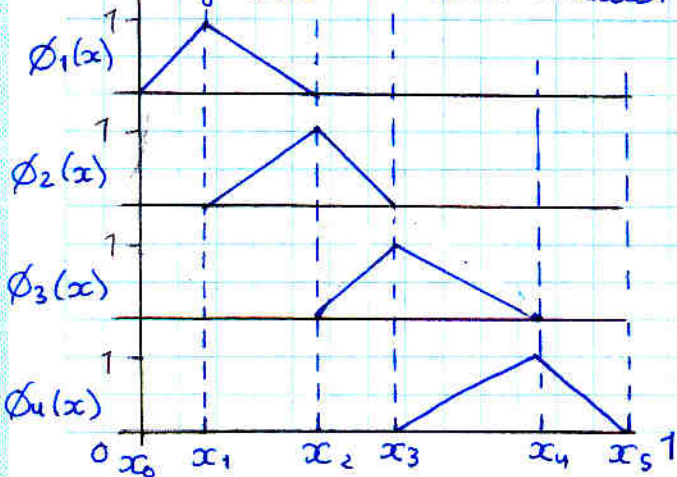
cuales son las funciones ϕ_i ?

Tomamos las funciones base lineales a trozos

si tenemos los puntos
(no tienen porque ser
equiespaciados)



las funciones base lineales a trozos son:



$$\text{i.e. } \phi_i(x) = \begin{cases} \frac{x-x_{i-1}}{h_{i-1}} & x \in [x_{i-1}, x_i] \\ \frac{x_{i+1}-x}{h_i} & x \in [x_i, x_{i+1}] \\ 0 & \text{resto} \end{cases}$$

y por tanto:

$$\phi_i'(x) = \begin{cases} \frac{1}{h_{i-1}} & x \in [x_{i-1}, x_i] \\ -\frac{1}{h_i} & x \in [x_i, x_{i+1}] \\ 0 & \text{resto} \end{cases}$$

que cumplen las c.c. $\phi_i \phi_j = 0 \quad \forall j \neq i-1, i, i+1$
y son independientes $\phi_i' \phi_j' = 0$

Conociendo ϕ_i y ϕ_i' no hay mas que crear las matrices y resolver el sistema

queda: $A \cdot c = b$ (será un sistema tridiagonal)

$$A_{ii} = \int_{x_{i-1}}^{x_i} \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 p(x) dx + \int_{x_i}^{x_{i+1}} \left[-\frac{1}{h_i}\right]^2 p(x) dx + \dots \quad (\text{ver página 219})$$

Conviendría, para calcular los valores de A, construir la función Simpson vectorial en lugar de Simpson (f, a, b, n)

$\text{simpsonr}(y, h) \rightarrow h = \frac{b-a}{n}$

↳ vector con $y(a)$ e $y(b)$ e $y(\frac{a+b}{2})$



ejemplo:

$$-\frac{d}{dx}(p(x)y') + q(x)y = f(x) \quad x \in [0, 1]$$

con $p(x) = 1$
 $q(x) = \pi^2$

$$f(x) = 2\pi^2 \sin \pi x$$

$$y(0) = y(1) = 0$$

al evaluar en los puntos de la partición

como

$$\phi_i(x_i) = 1$$

$$\phi(x_j) = \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x_j) = C_j$$

gracias a usar la base lineal a trozos

ejemplo: intervalo no es $[0, 1]$

$$\begin{cases} -\frac{d}{dx}(xy') + 4y = g(x) & x \in [2, 4] \\ y(2) = y(4) = 0 \end{cases}$$

c.v. hacemos: $x = mt + n \quad t \in [0, 1]$

$$\begin{cases} 2 = 0 + m \\ 4 = m + 2 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} n = 2 \\ m = 2 \end{cases} \rightarrow t = \frac{x-2}{2}$$

aplicando el c.v queda $g(mt+n)$

$$-\frac{d}{dt} \frac{dt}{dx} (x \frac{dy}{dt} \frac{dt}{dx}) + 4y = g(t)$$

$$-\frac{d}{dt} \frac{1}{2} ((2t+2) \frac{1}{2} \frac{dy}{dt}) + 4y = g(t)$$

ya podemos aplicar el método

ejemplo: las C.C. no son nulas

$$-\frac{d}{dx}(p(x)y') + q(x)y = f(x) \quad x \in [0, 1]$$

$$y(0) = \alpha$$

$$y(1) = \beta$$

hacemos un C.V tal que $z(0) = z(1) = 0$
este es:

$$z = y - \beta x - (1-x)\alpha \quad [\text{idea feliz}]$$

$$z' = y' - \beta + \alpha$$

aplicando el C.V.

$$-\frac{d}{dx}(p(x)(z' + \beta - \alpha)) + q(x)(z + \beta x + (1-x)\alpha) = f(x)$$

despejando adecuadamente:

$$-\frac{d}{dx}(p(x)z') + q(x)z = \underbrace{\frac{d}{dx}(p(x)(\beta - \alpha)) - q(x)(\beta x + (1-x)\alpha)}_{\text{nuestra nueva } f(x)} + f(x)$$

ejemplo: el problema 8 tiene las dos pegadas

- intervalo no es $[0, 1]$
- C.C. no nulas

TEMA 4. DIFERENCIAS FINITAS PARA ECUACIONES EN DERIVADAS PARCIALES

Introducción

Resolvemos ecuaciones EDP.

Notación:

$$A \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + B \frac{\partial^2 u}{\partial x \partial y} + C \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} + D \frac{\partial u}{\partial x} + E \frac{\partial u}{\partial y} + F u = G$$

$$A u_{xx} + B u_{xy} + C u_{yy} + D u_x + E u_y + F u = G$$

En particular:

$$\Delta = B^2 - 4AC$$

Ec. de Ondas

Ec. del Calor

Ec. de Laplace

$$u_{tt} - c^2 u_{xx} = 0$$

$$u_t - c u_{xx} = 0, \quad c > 0$$

$$u_{xx} + u_{yy} = 0$$

$\Delta > 0$ - hiperbolica

$\Delta = 0$ - parabolica

$\Delta < 0$ - eliptica

Siempre tenemos dos métodos:

- Explícitos: Las incógnitas se van calculando sucesivamente en terminos de valores conocidos o ya calculados
 - sencillo
 - Inestable: debido a la acumulación de errores de redondeo.
- Implícitos: Se resuelve un sistema de ecuaciones en cada paso para calcular las incógnitas
 - Mas complejos
 - Estables.

Diferencias Finitas

Diferencias primeras

$\left. \begin{array}{l} \rightarrow \text{hacia delante: } u_{x_{i,j}} \approx \frac{u_{i+1,j} - u_{i,j}}{h} \\ \rightarrow \text{hacia atrás: } u_{x_{i,j}} \approx \frac{u_{i,j} - u_{i-1,j}}{h} \end{array} \right\} \text{Error } O(h)$

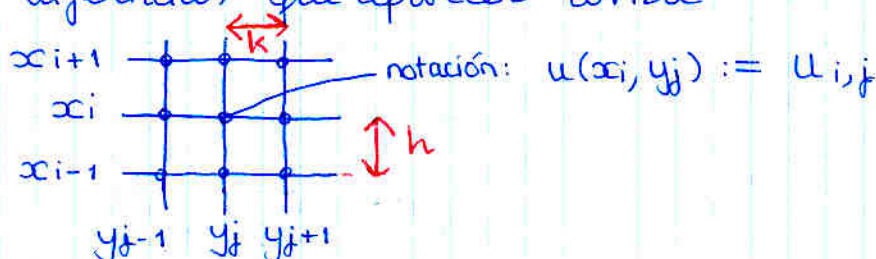
$\rightarrow \text{diferencias simétricas: } u_{x_{i,j}} = \frac{u_{i+1,j} - u_{i-1,j}}{2h} \quad \text{Error } O(h^2)$

Diferencias segundas

$\rightarrow \text{diferencias simétricas: } u_{xx_{i,j}} = \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2} \quad \text{Error } O(h^2)$

Para demostrar el orden del error se hace el desarrollo de Taylor (p.283)

Se reduce el dominio a un número finito de puntos y se sustituyen las derivadas parciales por los cocientes de diferencias que aparecen arriba

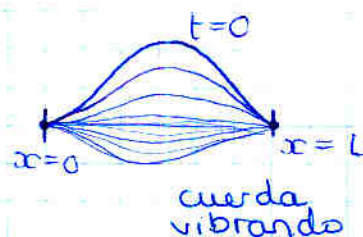


Convergencia y estabilidad

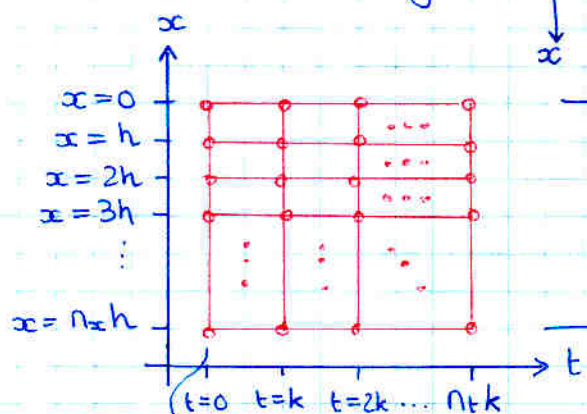
- convergencia: la solución por diferencias finitas $\xrightarrow{h,k \rightarrow 0}$ solución exacta
- estabilidad: si podemos controlar el error de redondeo

- Ecuaciones Hiperbólicas (Ec. de ondas)

$$\begin{cases} u_{tt} = c^2 u_{xx} & 0 < x < L \\ u(x,0) = f(x) & \text{posición inicial} \\ u_t(x,0) = g(x) & \text{velocidad inicial} \\ u(0,t) = l(t) & (\text{típico } l(t)=0) \\ u(L,t) = r(t) & (\text{típico } r(t)=0) \end{cases} \left. \begin{array}{l} \text{extremos de las} \\ \text{cuerdas} \\ \text{típicamente fijos} \\ \text{en cero} \end{array} \right\}$$



- Discretizamos x y t



$$u(1, :) = f(t) \quad \text{feval}(f, t)$$

$$u(n_x+1, :) = r(t) \quad \text{feval}(r, t)$$

$$u(:, 1) = f(x) \quad \text{feval}(f, x)$$

con las CI obtenemos
 $u(1, :)$, $u(n_x+1, :)$, $u(:, 1)$
 (aun no hemos aplicado la CI)
 $u_t(x,0) = g(x)$

- convertimos la ecuación en cocientes de diferencias

$$\frac{u_{i,j+1} - 2u_{i,j} + u_{i,j-1}}{k^2} = c^2 \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2}$$

podemos despejar los valores de u en t_{j+1} en función de los valores en t_j y t_{j-1} (ya habrán sido calculados en pasos anteriores)

$$(1) \quad u_{i,j+1} = \alpha^2 (u_{i+1,j} + u_{i-1,j}) + 2(1-\alpha^2)u_{i,j} - u_{i,j-1} \quad \alpha = \frac{ck}{h}$$

Para comenzar a calcular toda la malla necesitaríamos las 2 primeras columnas, ya tenemos $u(:, 1) = f(x)$ en $t=0$ pero, ¿y la segunda $u(:, 2)$? en $t=k$

- Falta aplicar la C.I.

$$\begin{aligned} u_t(x,0) &= g(x) \\ \frac{u_{i,1} - u_{i,-1}}{2k} &= g_i \\ -u_{i,-1} &= 2kg_i - u_{i,1} \quad (\text{aprox. } -u_{i,-1} \text{ que sería } u(x_i, -k)) \end{aligned}$$

al hacer $j=0$ en (1) y sustituir $u_{i,0} = f_i$
 y sustituir $-u_{i,-1} = 2kg_i - u_{i,1}$
 obtenemos los valores de la 2ª columna (despejando $u_{i,1}$)

$$u_{i,1} = \alpha^2 (f_{i-1} + f_{i+1})/2 + (1-\alpha^2)f_i + kg_i$$

Teniendo las 2 primeras columnas obtenemos las sucesivas con (1)
 $u_{i,j+1} = \text{funcion}(u_{i,j-1}, u_{i,j})$

Método explícito (en MATLAB)

```
u(1,:) = ft;
u(:,1) = fx;
u(nx+1,:) = rt;
```

% Indices

```
c = 2: nx % i
r = 3: nx+1 % i+1
l = 1: nx-1 % i-1
```

% Paso previo para columna 1 $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

$$u(c, 2) = \frac{\alpha^2}{2} [f(R) + f(L)] + (1 - \alpha^2) f(c) + k \cdot g_x$$

```
for j = 1: nt
```

$$u(c, j+1) = \alpha^2 (u(R, j) + u(L, j)) + 2(1 - \alpha^2) u(c, j) - u(c, j-1)$$

```
end
```

El programa es muy específico y habría que modificarlo según el problema.

y. modificación en la ecuación

$$u_{tt} = c^2 u_{xx} + 2 \quad (\text{sigue siendo hiperbólica, discriminante mayor q cero})$$

La fórmula cambiaría:

$$\frac{u_{i,j+1} - 2u_{i,j} + u_{i,j-1}}{k^2} = c^2 \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2} + 2$$

despejando $u_{i,j+1}$

$$(1) \quad u_{i,j+1} = \alpha^2 (u_{i+1,j} + u_{i-1,j}) + 2(1 + \alpha^2) u_{i,j} - u_{i,j-1} + 2k^2$$

y además para el paso previo de la columna 1

$$j=0 \quad u_{i,1} = \alpha^2 (u_{i+1,1} + u_{i-1,1}) + 2(1 + \alpha^2) u_{i,0} - \underbrace{u_{i,-1}}_{\text{fuera del intervalo. Aplicamos c.c.}} + 2k^2$$

fuera del intervalo. Aplicamos c.c.

$$u_t(x, 0) = g(x) \rightarrow \frac{u_{i,1} - u_{i,-1}}{2k} \approx g_i$$

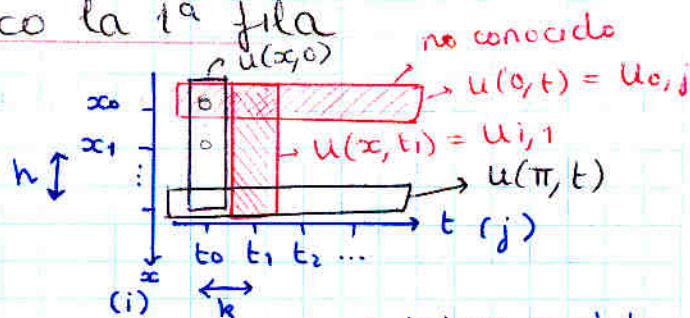
$$-u_{i,-1} \approx 2kg_i - u_{i,1}$$

queda, para el paso previo a (1)

$$\frac{2u_{i,1}}{2} = \frac{\alpha^2}{2} (u_{i+1,1} + u_{i-1,1}) + \frac{2(1 + \alpha^2)}{2} u_{i,j} + \frac{2kg_i}{2} + \frac{2k^2}{2}$$

ej. Modificación: no conozco la 1ª fila

$$\begin{aligned} u_{tt} &= c^2 u_{xx} + 2 \quad 0 \leq x \leq \pi \\ u(x, 0) &= 0 \\ u_t(x, 0) &= 0 \\ u_x(0, t) &= t \leftarrow \text{sólo conocemos la derivada} \\ u(\pi, t) &= 2t \end{aligned}$$



la fórmula general será: (como ej anterior) *(se deduce sustituyendo en la ec por cocientes de diferencias)*

$$(1) \quad u_{i,j+1} = \alpha^2 (u_{i+1,j} + u_{i-1,j}) + 2(1-\alpha^2) u_{i,j} - u_{i,j-1} + 2k^2$$

Para poderla aplicar necesitamos saber $u_{i,1}$ e $u_{0,j}$ (incluyendo $u_{0,1}$)

→ Hallar $u_{i,1}$

hacemos $j=0$ en (1)

$$u_{i,1} = \alpha^2 (u_{i+1,0} + u_{i-1,0}) + 2(1-\alpha^2) u_{i,0} - \underline{u_{i,-1}} + 2k^2$$

se sale del yto

aplicamos c.c. $u_t(x, 0) = 0 \rightarrow \frac{u_{i,1} - u_{i,-1}}{2k} = 0$

$$-u_{i,-1} = -u_{i,1}$$

queda:

$$(2) \quad u_{i,1} = \frac{\alpha^2}{2} (u_{i+1,0} + u_{i-1,0}) + (1-\alpha^2) u_{i,0} + k^2$$

→ Hallar $u_{0,1}$

hacemos $i=0$ en (2)

$$u_{0,1} = \frac{\alpha^2}{2} (\underline{u_{1,0}} + u_{-1,0}) + (1-\alpha^2) u_{0,0} + k^2$$

se sale

aplicamos c.c.

$$u_x(0, t) = t \rightarrow \frac{u_{1,j} - u_{-1,j}}{2h} = t_j$$

$$u_{-1,j} = u_{1,j} - 2ht_j$$

en particular: $u_{-1,0} = u_{1,0} - 2ht_0$

queda

$$(3) \quad u_{0,1} = \frac{\alpha^2}{2} (u_{1,0} + u_{1,0} - 2ht_0) + (1-\alpha^2) u_{0,0} + k^2$$

→ Hallar $u_{0,j}$

hacemos $i=0$ en (1)

$$u_{0,j+1} = \alpha^2 (u_{1,j} + \underline{u_{-1,j}}) + 2(1-\alpha^2) u_{0,j} - u_{0,j-1} + 2k^2$$

se sale

c.c. $u_x(0, t) = t \rightarrow$ (ve arriba) $\rightarrow u_{-1,j} = u_{1,j} - 2ht_j$

queda:

$$(4) \quad u_{0,j+1} = \alpha^2 (u_{1,j} + u_{1,j} - 2ht_j) + 2(1-\alpha^2) u_{0,j} - u_{0,j-1} + 2k^2$$

Ya podemos por tanto aplicar (2), (3) y (4) como pasos previos y luego la fórmula general (1)

este ejemplo en MATLAB

% Rellenamos lo que ya sabemos de la malla

$$u(:, 1) = x_j$$

$$u(nx+1, :) = r t_j$$

% subindices

$$c = 2 : nx \quad \% i$$

$$p = 3 : nx+1 \quad \% i+1$$

$$l = 1 : nx-1 \quad \% i-1$$

% Pasos previos (1), (2)

$$u(1, 2) = \dots \quad \% u_{0,1}$$

$$u(c, 2) = \dots \quad \% u_{i,1}$$

% Formula general (4) con paso previo (3)

for $j = 1 : nt-1$

$$u(1, j+1) = \dots \quad \% u_{0,j+1}$$

$$u(c, j+1) = \dots \quad \% u_{i,j+1}$$

end

• Método Implícito

$$u_{tt} = c^2 u_{xx}$$

DEM:

$$\frac{u_{i,j+1} - 2u_{i,j} + u_{i,j-1}}{k^2} = c^2 \left[\frac{(u_{i+1,j+1} - 2u_{i,j+1} + u_{i-1,j+1}) + (u_{i+1,j-1} - 2u_{i,j-1} + u_{i-1,j-1})}{2h} \right]$$

$$\alpha = \frac{ck}{h}$$

$u_{xx} \approx$ media de las diferencias centrales en las filas $j+1, j-1$

$$u_{i,j+1} - 2u_{i,j} + u_{i,j-1} = \frac{\alpha^2}{2} [(u_{i+1,j+1} - 2u_{i,j+1} + u_{i-1,j+1}) + (u_{i+1,j-1} - 2u_{i,j-1} + u_{i-1,j-1})]$$

agrupando a la izquierda $j+1$ y a la derecha $j-1$

$$(1+\alpha^2)u_{i,j+1} - \frac{\alpha^2}{2}(u_{i+1,j+1} + u_{i-1,j+1}) = 2u_{i,j} + \frac{\alpha^2}{2}(u_{i+1,j-1} + u_{i-1,j-1}) - (1+\alpha^2)u_{i,j-1}$$

Es un sistema de ecuaciones lineales donde obtenemos u en t_{j+1}

Se puede simplificar aun mas si hacemos

$$-\frac{\alpha^2}{4}(u_{i-1,j-1} + u_{i-1,j+1}) + \frac{(1-\alpha^2)}{2}(u_{i,j-1} + u_{i,j+1}) - \frac{\alpha^2}{4}(u_{i+1,j-1} + u_{i+1,j+1}) = u_{i,j}$$

y llamamos $w_i = u_{i,j-1} + u_{i,j+1}$

$$-\frac{\alpha^2}{4}w_{i-1} + \frac{(1-\alpha^2)}{2}w_i - \frac{\alpha^2}{4}w_{i+1} = u_{i,j} \quad i = 1, \dots, nx-1$$

$$Aw = u$$

se resuelve w y se despeja: $u_{j+1} = w - u_j$

Veamos exactamente como queda la matriz:

$$\begin{cases} i=1 & -\frac{\alpha^2}{4}\omega_0 + \frac{(1+\alpha^2)}{2}\omega_1 - \frac{\alpha^2}{4}\omega_2 \dots = u_{1,j} \\ i=2 & \text{c.c.} \quad -\frac{\alpha^2}{4}\omega_1 + \frac{(1+\alpha^2)}{2}\omega_2 - \frac{\alpha^2}{4}\omega_3 = u_{2,j} \\ \vdots \\ i=nx-1 & -\frac{\alpha^2}{4}\omega_{nx-2} + \frac{(1+\alpha^2)}{2}\omega_{nx-1} - \frac{\alpha^2}{4}\omega_{nx} = u_{nx-1,j} \end{cases}$$

pasando las c.c. a los term indep

$$A \begin{pmatrix} \omega_1 \\ \omega_2 \\ \omega_3 \\ \vdots \\ \omega_{n-1} \\ \omega \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{1,j} + \frac{\alpha^2}{4} \omega_0 \\ u_{2,j} \\ u_{3,j} \\ \vdots \\ u_{n-2,j} \\ u_{n-1,j} + \frac{\alpha^2}{4} \omega_n \end{pmatrix}$$

Como vemos habría que resolver este sistema $\forall j$
Para cada j el sist. de ecs que se obtiene tiene la misma
matriz tridiagonal y de coeficientes constantes

Todo ello sugiere utilizar LU y crout.

$$\begin{array}{lcl} & Aw = v & \\ A = LU & \downarrow & \\ & Lu = v & \\ u = z & \downarrow & \\ & \left\{ \begin{array}{l} Lz = v \\ Uz = z \end{array} \right\} & \end{array}$$

una vez se tiene w
 $u_{j+1} = w - u_{j-1}$
 para $j=0$, habrá que usar
 MISMO método que en
 el caso explícito

Programación en MATLAB

```
diag-princip =  $\frac{1+\alpha^2}{2} * \text{ones}(1, nx-1);$   
diag-second =  $-\alpha^2/4 * \text{ones}(1, nx-2);$   
[l, u] = cLU(diag-princip, diag-second, diag-second);  
i = 2:nx
```

% C.C. conocidas

```
% C.C. conocidas
% Paso previo (igual q en explícito)
u(i, 2) = ...
```

% Bucle

```
for j = 2:nt
```

$$v = u(c, j)$$
$$v(1) = v(1) + \alpha^2/4 (l(j-1) + l(j+1))$$
$$v(nx-1) = v(nx-1) + \alpha \frac{1}{4} (r(j-1) + r(j+1))$$

vector v de
term indep

$$u(i, j+1) = \text{count}(l, u, i, v) - u(i, j-1)$$

end

programa nuevo, devuelve w

g. Modificación método implícito para resolver

$$\begin{cases} u_{tt} = c^2 u_{xx} + \underline{2} \\ u(x, 0) = 0 \\ u_t(x, 0) = 0 \\ u_x(0, t) = t \\ u(\pi, t) = 2t \end{cases} \quad \begin{array}{l} \text{no conocemos} \\ u(0, t) \equiv (i=0) \end{array}$$

Si sigues los pasos llegas a

$$-\frac{\alpha^2}{4} w_{i-1} + \frac{(1-\alpha^2)}{2} w_i - \frac{\alpha^2}{4} w_{i+1} = u_{i,j} + \overbrace{k^2 \cdot \frac{2}{2}}$$

esta vez al hacer $i=1$ aparece w_0 que esta vez no es una c.c. conocida. Hay que utilizar w_0 como una incognita mas $\rightarrow$ esto requerirá una ecuación mas.

$$i=0 \rightarrow -\frac{\alpha^2}{4} \underline{w_{-1}} + \frac{1-\alpha^2}{2} w_0 - \frac{\alpha^2}{4} w_1 = u_{0,1} + k^2$$

$$i=1 \rightarrow \begin{array}{c} \downarrow \\ w_{-1} = u_{-1,j-1} + u_{-1,j+1} \end{array}$$

utilizando c.c. $u_x(0, t) = t \rightarrow \frac{u_{1,j} - u_{-1,j}}{2h} = t_j$

$$u_{-1,j} = u_{1,j} - 2ht_j$$

$$w_{-1} = u_{1,j-1} - 2ht_{j-1} + u_{1,j+1} - 2ht_{j+1}$$

$$w_{-1} = w_1 - 2h(t_{j-1} + t_{j+1})$$

se une
al w_1 que
ya hay

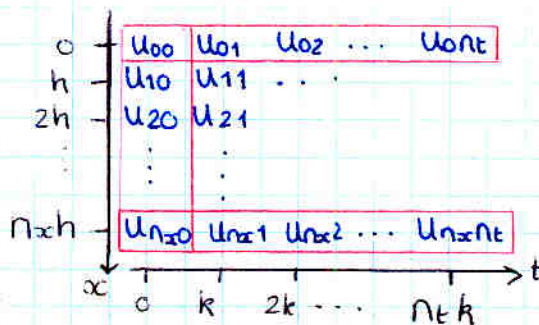
pasa al term indep

$$\begin{array}{l} i=0 \\ i=1 \end{array} \left\{ \begin{array}{l} \frac{1+\alpha^2}{2} w_0 - \frac{\alpha^2}{4} \underline{2w_1} = u_{0,j} + k^2 - \frac{\alpha^2}{4} 2h(t_{j-1} + t_{j+1}) \\ -\frac{\alpha^2}{4} w_0 + \frac{(1+\alpha^2)}{2} w_1 - \frac{\alpha^2}{4} w_2 = u_{1,j} + k^2 \end{array} \right.$$

- Ecuaciones PARABOLICAS

Ecuación del calor $\begin{cases} u_t = c u_{xx} & 0 < x < L \\ u(x, 0) = f(x) & t > 0 \\ u(0, t) = T_0 \\ u(L, t) = T_L \end{cases}$

se sustituye la ecuación por cociente de diferencias divididas según el caso.



Explícito: $\begin{cases} t \rightarrow \text{diferencias progresivas} & o(k) \\ x \rightarrow \text{aprox. central} & o(h^2) \end{cases} \Rightarrow o(k + h^2)$

Implícito: $\begin{cases} t \rightarrow \text{diferencias regresivas} \\ x \rightarrow \text{aprox. central} \end{cases} \Rightarrow o(k + h^2)$

Crank-Nicholson $\begin{cases} t_j \rightarrow \text{dif. progresivas} \\ t_{j+1} \rightarrow \text{dif. regresivas} \\ x \rightarrow \text{aprox. central} \end{cases} \left. \begin{matrix} \text{se hace} \\ \text{la media} \end{matrix} \right\} o(k^2 + h^2)$

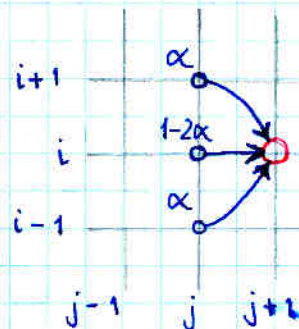
• Método EXPLÍCITO

$\begin{cases} t \rightarrow \text{dif. progresivas} \\ x \rightarrow \text{dif. centrales} \end{cases}$

$$\frac{u_{i,j+1} - u_{i,j}}{k} = c \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2}$$

$$u_{i,j+1} = \alpha(u_{i+1,j} + u_{i-1,j}) + (1-2\alpha)u_{i,j}$$

Esta vez no utiliza la columna $j-1$ por lo que se puede aplicar la fórmula directamente.

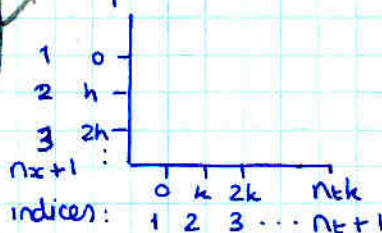


en MATLAB

```
k=... h=... xi=... tj=... %hacemos
u(1,:) = t0 * ones(1, nt+1) %partición
u(nx+1,:) = tl * ones(1, nt+1)
u(:,1) = fx
```

```
c = 2 : nx % central
l = 1 : nx-1 % left
r = 3 : nx+1 % right
```

% Rellenamos u con las cond. que nos dan



```
for j = 1 : nt
    u(c, j+1) = alpha * (u(r, j) + u(l, j)) + (1-2*alpha) * (u(c, j));
end
```

Convergencia

$$A = \begin{pmatrix} 1-2\alpha & \alpha & 0 & 0 & \dots \\ \alpha & 1-2\alpha & \alpha & 0 & \dots \\ 0 & \alpha & 1-2\alpha & \alpha & \dots \\ & & & \ddots & \end{pmatrix}$$

si el 1º valor inicial de A (llamado radio espectral) menor o igual que uno
 $\rho(A) \leq 1 \Rightarrow \text{convergencia}$

El programa anterior sólo sirve para el caso mas general, hagamos un ejemplo cambiando la ec. y las condiciones.

ejemplo: modificacion ecuacion parabolica

$$u_t = c u_{xx} + 3u_x$$

$$u(x,0) = \cos \pi x$$

$$u_x(0,t) = t+1$$

$$u_x(l,t) = t^2$$

$$\frac{u_{i,j+1} - u_{i,j}}{k} = c \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2} + 3 \frac{u_{i+1,j} - u_{i-1,j}}{2h}$$

• despejando $u_{i,j+1}$

$$u_{i,j+1} = (\alpha + \frac{3k}{2h}) u_{i+1,j} + (1-2\alpha) u_{i,j} + (\alpha - \frac{3k}{2h}) u_{i-1,j} \quad (1)$$

• pasos en los que tendremos problemas:

$$i=0 \Rightarrow \text{en (1)} \quad u_{0,j+1} = (\alpha + \frac{3k}{2h}) u_{1,j} + (1-2\alpha) u_{0,j} + (\alpha - \frac{3k}{2h}) u_{-1,j}$$

utilizo la C.C. (aprox central: en x)

$$u_x(0,t) = t+1 \rightarrow \frac{u_{1,j} - u_{-1,j}}{2h} = t_j + 1 \xrightarrow[\text{despejo } u_{-1,j}]{\text{despejo}} u_{-1,j} = u_{1,j} - 2h(t_j + 1)$$

sustituir
(y agrupar)

$$u_{0,j+1} = (2\alpha) u_{1,j} + (1-2\alpha) u_{0,j} - (\alpha - \frac{3k}{2h})(2h(t_j + 1)) \quad (2)$$

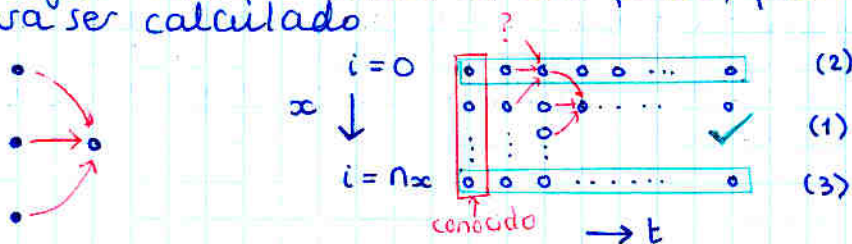
$$i=nx \Rightarrow \text{(1)} \quad u_{nx,j+1} = (\alpha + \frac{3k}{2h}) u_{nx+1,j} + (1-2\alpha) u_{nx,j} + (\alpha - \frac{3k}{2h}) u_{nx-1,j}$$

utilizo la C.C.

$$u_x(l,t) = t^2 \rightarrow \frac{u_{nx+1,j} - u_{nx-1,j}}{2h} = t_j^2 \xrightarrow[\text{despejo } u_{nx+1,j}]{\text{despejo}} u_{nx+1,j} = 2ht_j^2 + u_{nx-1,j}$$

$$u_{nx,j+1} = (2\alpha) u_{nx-1,j} + (1-2\alpha) u_{nx,j} + (\alpha - \frac{3k}{2h})(2ht_j^2) \quad (3)$$

Es lógico tener problemas en esos pasos, pues un punto necesita, para ser calculado



En el programa, dentro del for:

for j = 1 : nt

(2)

(1)

(3)

el orden
debe ser
este.

end

• método IMPLICITO

$t \rightarrow$ diferencias regresivas
 $x \rightarrow$ diferencias centrales

$$U_t = c U_{xx}$$

$$\frac{U_{i,j} - U_{i,j-1}}{k} = c \frac{U_{i+1,j} - 2U_{i,j} + U_{i-1,j}}{h^2}$$

despejar $U_{i,j-1}$

$$(1+2\alpha) U_{i,j} - \alpha (U_{i-1,j} + U_{i+1,j}) = U_{i,j-1}$$

$$i=1: \quad -\alpha U_{0,j} + (1-2\alpha) U_{1,j} - \alpha U_{2,j} = U_{1,j-1}$$

$$i=2: \quad -\alpha U_{1,j} + (1+2\alpha) U_{2,j} - \alpha U_{3,j} = U_{2,j-1}$$

$$i=n_x-1: \quad -\alpha U_{n_x-2,j} + (1+2\alpha) U_{n_x-1,j} - \alpha U_{n_x,j} = U_{n_x-1,j-1}$$

queda: $A \cdot x = b$

$$\begin{pmatrix} 1-2\alpha & -\alpha & & \\ -\alpha & 1-2\alpha & -\alpha & \\ & -\alpha & 1-2\alpha & -\alpha \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & -\alpha & 1-2\alpha \end{pmatrix} \begin{pmatrix} U_{1,j} \\ U_{2,j} \\ U_{3,j} \\ \vdots \\ U_{n_x-1,j} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} U_{1,j-1} + \alpha U_{0,j} \\ U_{2,j-1} \\ U_{3,j-1} \\ \vdots \\ U_{n_x-1,j-1} + \alpha U_{n_x,j} \end{pmatrix}$$

sistema tridiagonal que hay que resolver $\forall j = 1 \dots n_t$
 $\rightarrow$ utilizar desc. LU

$$Ax = b \rightarrow LUx = b \rightarrow LZ = b \xrightarrow{\text{sacar } Z} Ux = Z \xrightarrow{\text{sacar } x}$$

en MATLAB se programaría muy similar a las hiperbólicas, y las modificaciones se harían igual (añadir las filas que darán problema (típico $i=0$) y sustituir el término problemático según la c.c. adecuada)

Converge para todo α

- Método de CRANK-NICHOLSON

La idea se basa en hacer la media de las formulas de diferencias progresivas y regresivas. en t_j : dif progresivas
en t_{j+1} : dif regresivas

$$u_t = c u_{xx}$$

$$\text{en } t_j: \frac{u_{i,j+1} - u_{i,j}}{k} = c \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2}$$

esto se puede demostrar que mejora el error $O(k^2)$

$$\text{en } t_{j+1}: \frac{u_{i,j+1} - u_{i,j}}{k} = c \frac{u_{i+1,j+1} - 2u_{i,j+1} + u_{i-1,j+1}}{h^2}$$

$$2(u_{i,j+1} - u_{i,j}) = \alpha [u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j} + u_{i+1,j+1} - 2u_{i,j+1} + u_{i-1,j+1}]$$

despejando los términos del paso $j+1$

$$-\alpha u_{i-1,j+1} + 2(1+\alpha)u_{i,j+1} - \alpha(u_{i+1,j+1}) = 2(1-\alpha)u_{i,j} + \alpha(u_{i+1,j} + u_{i-1,j})$$

que podemos escribir como un sistema (pasando los términos apropiados a la columna de términos independientes $\rightarrow$ igual que caso implícito)

$$\begin{matrix} i=1 \\ i=2 \\ \vdots \\ i=n_x \end{matrix} \begin{pmatrix} 2(1+\alpha) & -\alpha & & \\ -\alpha & 2(1+\alpha) & -\alpha & \\ & -\alpha & 2(1+\alpha) & -\alpha \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & -\alpha & 2(1+\alpha) \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} u_{1,j+1} \\ u_{2,j+1} \\ u_{3,j+1} \\ \vdots \\ u_{n_x,j+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2(1-\alpha)u_{1,j} + \alpha(u_{2,j} + u_{0,j}) \\ 2(1-\alpha)u_{2,j} + \alpha(u_{3,j} - u_{1,j}) \\ \vdots \\ 2(1-\alpha)u_{n_x,j} + \alpha(u_{n_x+1,j} - u_{n_x-1,j}) \end{pmatrix}$$

en MATLAB, como siempre

- diag-princip
- diag-second
- hallar LU

• definir c, l, r

for j = 1: nt

$$b = 2(1-\alpha)u(c,j) + \alpha(u(r,j) + u(l,j));$$

$$b(1) = b(1) + \alpha h l(j+2);$$

$$b(n_x) = b(n_x) + \alpha h r(j+1);$$

$$u(c,j+1) = \text{croulu}(l, u, c, b);$$

end

- Ecuaciones Elípticas

$$\Delta = 0$$

Ecuación de Laplace

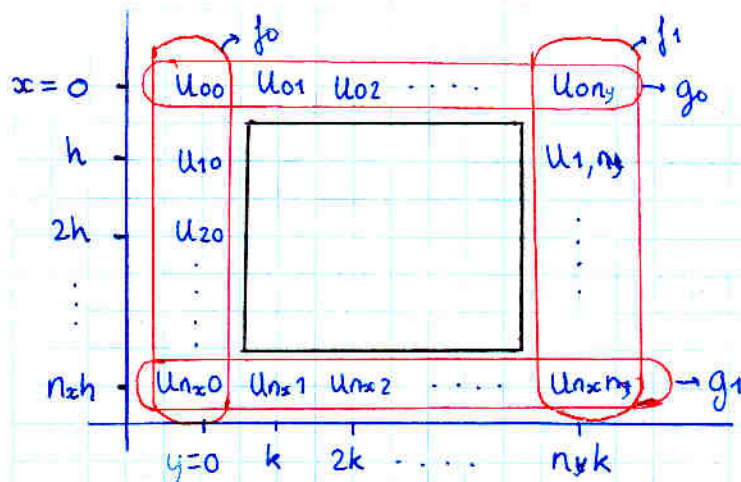
$$u_{xx} + u_{yy} = 0 \quad 0 < x < a \quad 0 < y < b$$

$$u(x, 0) = f_0(x)$$

$$u(x, b) = f_1(x)$$

$$u(0, y) = g_0(y)$$

$$u(a, y) = g_1(y)$$



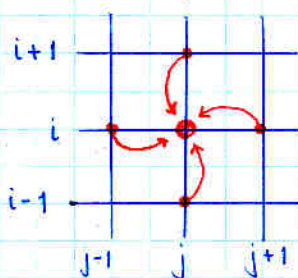
$$u_{xx} + u_{yy} = 0$$

$$\frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2} + \frac{u_{i,j+1} - 2u_{i,j} + u_{i,j-1}}{k^2} = 0$$

$$\alpha = \frac{k}{h}$$

$$\alpha^2 (u_{i-1,j} + u_{i+1,j}) + u_{i,j-1} + u_{i,j+1} - 2(\alpha^2 + 1)u_{i,j} = 0$$

un sólo punto necesita de las 4 incógnitas de su alrededor



No tenemos mas opción que resolver todas las incógnitas de un sólo paso en un único sistema muy grande y con muchos ceros.

Sería muy costoso resolver mediante Gauss así que empleamos...

nota:
para $\alpha=1$
es
simplen.
la media
 $\alpha=1 \Rightarrow h=k$

métodos iterativos [convergen si diagonal principal dominante]

• Método de Jacobi

$$u_{i,j}^{(k)} = \left[\alpha^2 (u_{i-1,j}^{(k-1)} + u_{i+1,j}^{(k-1)}) + u_{i,j-1}^{(k-1)} + u_{i,j+1}^{(k-1)} \right] / (2 + 2\alpha^2)$$

se entiende con un ejemplo:

$$\begin{cases} 3x_1 - x_2 + x_3 = 5 & \rightarrow x_1 = \frac{1}{3}(5 - x_3 - x_2) \\ x_1 + 5x_2 - 3x_3 = -1 & \rightarrow x_2 = \frac{1}{5}(-1 + 3x_3 - x_1) \\ 2x_1 + 2x_2 + 7x_3 = 2 & \rightarrow x_3 = \frac{1}{7}(2 - 2x_2 - 2x_1) \end{cases}$$

Estimación inicial $x^{(0)} = (0, 0, 0)$

paso 1 $x^{(1)} = (x_1(x_1^{(0)}, x_3^{(0)}), x_2(x_1^{(0)}, x_3^{(0)}), x_3(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}))$
 $= (5/3, -1/5, 2/7)$

$x^{(k)} = \dots$

hasta que

$$\max |u_{i,j}^{(k)} - u_{i,j}^{(k-1)}| < \epsilon$$

• Método de Gauss-Seidel

$$u_{i,j}^{(k)} = \left[\alpha^2 (u_{i-1,j}^{(k)} + u_{i+1,j}^{(k-1)}) + u_{i,j-1}^{(k)} + u_{i,j+1}^{(k-1)} \right] / (2 + 2\alpha^2)$$

modificación del anterior: las incógnitas que vamos hallando en un paso las vamos utilizando en ese mismo paso

$$x^{(k)} = (x_1^{(k)}(x_2^{(k-1)}, x_3^{(k-1)}), x_2^{(k)}(x_1^{(k)}, x_3^{(k-1)}), x_3^{(k)}(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}))$$

• Método de sobrerelajación: la incógnita que usamos es una ponderación entre la de este paso y la anterior

$$u_{i,j}^{(k)} = (1 - \omega)u_{i,j}^{(k-1)} + \omega \hat{u}_{i,j}^{(k)}$$

$\omega = 0 \Rightarrow$ Jacobi

$\omega = 1 \Rightarrow$ Gauss-Seidel

Método de Jacobi en MATLAB

Entrada: a, b, f_0, f_1, g_0, g_1

Proceso:

```

nx = length(f0) - 1;
ny = length(g0) - 1;
h = a/nx;
k = b/ny;

```

$$u_0 = \left[\frac{\sum f_0}{n_x+1} + \frac{\sum f_1}{n_x+1} + \frac{\sum g_0}{n_y+1} + \frac{\sum g_1}{n_y+1} \right] \frac{1}{4}$$

Estimación inicial

$$u = u_0 * \text{ones}(n_x+1, n_y+1)$$

$$u(1, :) = g_0;$$

$$u(n_x+1, :) = g_1;$$

condiciones de contorno

$$u(:, 1) = f_0;$$

$$u(:, n_y+1) = f_1;$$

Inicializamos $\begin{cases} \text{incr} \\ \text{iter} \\ v = u \end{cases}$

while $\text{incr} > \text{tol} \ \& \ k < \text{maxiter}$

for $i = 2:n_x$

for $j = 2:n_y$

$$v(i,j) = \frac{\alpha^2(u(i-1,j) + u(i+1,j)) + u(i,j-1) + u(i,j+1)}{2 + 2\alpha^2}$$

end

end

iter = iter + 1;

incr = max(max(u - v))

$u = v$;

end

para Gauss-Seidel:

todo igual, pero:

for

$$v(i,j) = \dots \text{ [misma expr de antes]}$$

$$\text{incr} = \max(\text{incr}, \text{abs}(u(i,j) - v(i,j)))$$

$$u(i,j) = v(i,j)$$

otra posibilidad es en

$$v(i,j) = (\alpha^2(v(i-1,j) + u(i+1,j)) + v(i,j-1) + u(i,j+1)) / (2 + 2\alpha^2)$$

cambiar la u por v donde se usen incógnitas calculadas y ya no haría falta ningún otro cambio

ej: Modificación: no conocemos todo el contorno

$$u_{xx} + u_{yy} = 0 \quad \begin{matrix} 0 \leq x \leq 2 \\ 0 \leq y \leq 2 \end{matrix}$$

$$u(0, y) = y$$

$$u(x, 0) = x - 1$$

$$u(x, 2) = x^2$$

$$u_x(2, y) = u(2, y)$$

ec. Gauss Seidel

$$u_{i,j}^{(k)} = \frac{1}{4} [u_{i-1,j}^{(k)} + u_{i+1,j}^{(k-1)} + u_{i,j-1}^{(k)} + u_{i,j+1}^{(k-1)}]$$

tendremos problemas en

$$i = n_x: \quad u_{n_x,j}^{(k)} = \frac{1}{4} [u_{n-1,j}^{(k)} + \underbrace{u_{n+1,j}^{(k-1)}}_{\substack{\text{no lo tenemos} \\ \text{aplicamos C.C.}}} + u_{n,j-1}^{(k)} + u_{n,j+1}^{(k-1)}]$$

$$u_x(2, y) = u(2, y) \rightarrow u_{x,n,j} = u_{n,j} \rightarrow \frac{u_{n+1,j} - u_{n-1,j}}{2h} = u_{n,j}$$

$$u_{n+1,j} = 2h u_{n,j} + u_{n-1,j}$$

sustituyendo:

$$u_{n,j}^{(k)} = \frac{1}{4} [2u_{n-1,j}^{(k)} + 2h u_{n,j}^{(k)} + u_{n,j-1}^{(k)} + u_{n,j+1}^{(k-1)}]$$

en MATLAB
será
 $u(n+1, j)$

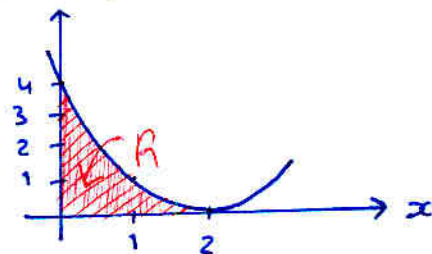
$$u_{n,j} = \frac{1}{4} \frac{1}{1+h/2} (2u_{n-1,j} + u_{n,j-1} + u_{n,j+1})$$

TEMA 2. INTEGRACION NUMERICA

Problema 2. Septiembre 2003

$$I = \iint_R \sqrt{x+y+e^x} \, dA$$

siendo R la región entre $y = (x-2)^2$ y los ejes coordenados



- Simpson doble variable

$$c(x) = 0$$

$$d(x) = (x-2)^2$$

$$f(x) = \sqrt{x+y+e^x}$$

para 8 subintervalos
pasarle
 $m=n=4$

- Gauss Legendre doble variable : igual
- Montecarlo. Primero calculo area

$$\begin{aligned} \int_0^2 \int_0^{(x-2)^2} 1 \, dy \, dx &= \int_0^2 [(x-2)^2] \, dx \\ &= \int_0^2 x^2 - 4x + 4 \, dx \\ &= \left[\frac{x^3}{3} - 2x^2 + 4x \right]_0^2 \\ &= \frac{8}{3} - 8 + 8 = \frac{8}{3} \end{aligned}$$

Problema 3.

Construir la formula de cuadratura

$$\int_0^1 f(x) \, dx = \sum_{j=0}^{10} w_j f\left(\frac{j}{10}\right)$$

siendo w_j los pesos que hacen la fórmula exacta para polinomios de grado ≤ 10

$$\begin{aligned} &= w_0 f(0) + w_1 f(0.1) + w_2 f(0.2) + w_3 f(0.3) + w_4 f(0.4) \\ &\quad + w_5 f(0.5) + w_6 f(0.6) + w_7 f(0.7) + w_8 f(0.8) \\ &\quad + w_9 f(0.9) + w_{10} f(1) \end{aligned}$$

debe cumplirse para

$$\int_0^1 dx = 1 = w_0 \cdot 1 + w_1 \cdot 1 + w_2 \cdot 1 + \dots$$

$$\int_0^1 x \, dx = \frac{1}{2} = w_0 \cdot 0 + w_1 \cdot 0.1 + w_2 \cdot 0.2 + \dots$$

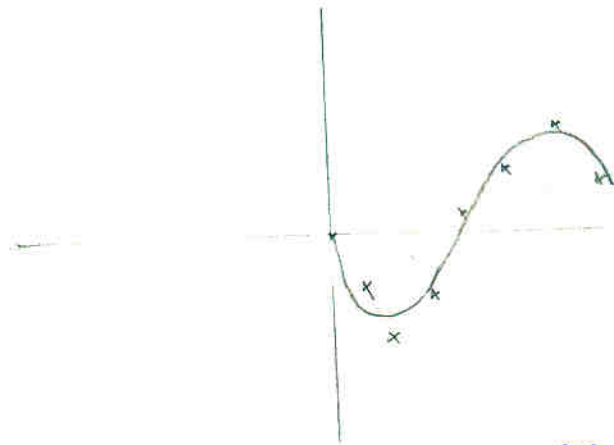
$$\int_0^1 x^2 \, dx = \frac{1}{3} = w_0 \cdot 0 + w_1 \cdot 0.1^2 + w_2 \cdot 0.2^2 + \dots$$

$$\int_0^1 x^3 \, dx = \frac{1}{4} = w_0 \cdot 0 + w_1 \cdot 0.1^3 + w_2 \cdot 0.2^3 + \dots$$

∴ El sistema es

$$\begin{pmatrix} 1 & 0.1 & 0.2 & 0.3 & \dots & 1 \\ 0 & 0.1^2 & 0.2^2 & 0.3^2 & \dots & 1^2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0.1^{10} & 0.2^{10} & 0.3^{10} & \dots & 1^{10} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} w_0 \\ w_1 \\ w_2 \\ \vdots \\ w_{10} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1/2 \\ 1/3 \\ \vdots \\ 1/11 \end{pmatrix}$$

Problema mínimos cuadrados inventado



$$t = 0.1 \ 0.2 \ 0.3 \ 0.4 \ 0.5 \ 0.6 \ 0.7$$

$$y = -0.1 \ -0.3 \ -0.2 \ 0.05 \ 0.2 \ 0.3 \ 0.21$$

$$2\pi = 6.28$$

$$\frac{0.6}{2\pi} \approx 0.095$$

aproximar con: $y(t) = A \sin(Bt) + Ct$

minimizar: $E = \sum (y(t) - A \sin(Bt) - Ct)^2$

recuerda
sen = sin

$$\Rightarrow \begin{cases} \frac{\partial E}{\partial A} = 2 \sum \underbrace{(-\sin(Bt))}_{dA} (y - A \sin(Bt) - Ct) = 0 \\ \frac{\partial E}{\partial B} = 2 \sum \underbrace{(-At \cos(Bt))}_{dB} \underbrace{(y - A \sin(Bt) - Ct)}_F = 0 \\ \frac{\partial E}{\partial C} = 2 \sum \underbrace{(-t)}_{dC} \underbrace{(y - A \sin(Bt) - Ct)}_F = 0 \end{cases}$$

$$J = \begin{pmatrix} 2\sum(dA * dA) & 2\sum((-t \cos(Bt)) * F + dA * dB) & 2\sum(dA * dC) \\ 2\sum((-t \cos(Bt)) * F + dB * dA) & 2\sum(At^2 \sin(Bt) * F + dB * dB) & 2\sum(dB * dC) \\ 2\sum(dC * dA) & 2\sum(dC * dB) & 2\sum(dC * dC) \end{pmatrix}$$

estimación inicial: $[A, B, C] = [0.25, 2\pi/0.9, 0.1]$

tolerancia: $1 \cdot 10^{-8}$

resultado $A = -0.26526$
 $B = 7.86956$
 $C = 0.04333$

$k = 4$