

ASRR MNGI

Tema 1. Resolución de Ecuaciones

- Métod de Raices: se realiza con métod numérico de f si $f(x)$ continua en entorno de s \Leftrightarrow

$$f(x) = c(x-s)^m g(x) \text{ con } g(s) \neq 0$$

S. f suf. deriv.

$$f(s) - f'(s) = -f^{(m-1)}(s) = 0 \quad f^{(m-1)}(s) \neq 0$$

- Orden de convergencia $h_{n+1,n}$ positivos tendrán orden de convergencia $p \geq 1$ si

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\varepsilon_{n+1}}{\varepsilon_n^p} = C \quad \text{con } h_{n+1} \rightarrow 0$$

- S. $h_{n+1} \rightarrow s$, converge con orden $p \geq 1$ si

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x_{n+1} - s|}{|x_n - s|^p} = C_1 \quad \text{de asintótica del error}$$

Métodos Elementales

- Bisección \rightarrow Té de Bolzano: f: [a, b] $\rightarrow \mathbb{R}$ continua con $f(a)f(b) < 0$. Entonces $\exists s \in [a, b] \Leftrightarrow f(s) = 0$

→

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad m_n = \frac{a_n + b_n}{2} \Rightarrow \text{Si } f(m_n) = 0 \Rightarrow s = m_n$$

Si $f(a_n)f(m_n) < 0 \Rightarrow [a_{n+1}, b_{n+1}] = [a_n, m_n]$

Si $f(b_n)f(m_n) < 0 \Rightarrow [a_{n+1}, b_{n+1}] = [m_n, b_n]$

→ Propiedades

1. $h_{n+1} \rightarrow s \in [a, b]$

2. $h_n = m_n - s \in h_{n+1}$ cumple $|h_n| < \frac{1}{2^{n+1}}(b-a)$

3. Orden al menos lineal, $p \geq 1$ con $C = \frac{1}{2}$ s. dec. ≈ 1 decimal

- Método de Newton-Raphson

$$\left| \begin{array}{l} x_0 = \text{semilla} \\ x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \quad n = 0, 1, \dots \end{array} \right.$$

→ Deducciones:

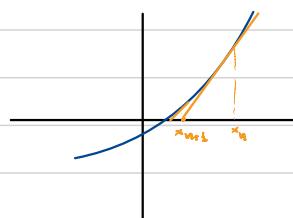
- Análitico: S. f suf. deriv. con continuidad \Rightarrow Desarrollo de Taylor en x_n : $f(x) = f(x_n) + f'(x_n)(x - x_n) + \text{Error}$

$$\text{Si } x \approx x_n \Rightarrow \text{Error} \approx 0 \Rightarrow f(x) \approx f(x_n) + f'(x_n)(x - x_n)$$

$$\text{SOLUCIÓN } f(x) = 0 \Rightarrow f(x_n) + f'(x_n)(x - x_n) \approx 0$$

$$x_{n+1} = x \approx x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

- Geométrica:



Convergencia Global de NR

Dada $f \in C^2([a, b])$ cumpliendo

- 1- $f(a) > f(b) < 0$
- 2- $f'(x) \neq 0 \quad \forall x \in [a, b]$
- 3- $f''(x)$ no cambia de signo en $[a, b]$
- 4- $\max\left(\left|\frac{f(a)}{f'(a)}\right|, \left|\frac{f(b)}{f'(b)}\right|\right) / 4 \leq b - a$
- 5-
- 4-alt- $f(x_0) > f''(x_0) > 0 \Rightarrow$ Entonces vale para ese x_0 si $\forall x_0 \in [a, b]$ entonces = 4-

Entonces:

- 1- $\exists I \subset [a, b]$ tq $f(s) = 0$
- 2- El método de NR converge a $s \in I$
- 3- Orden de convergencia p=2

Convergencia Local

Dado $f \in C^2(\mathbb{R})$ con \exists entorno abierto de s tq $f(s) = 0$ con $f'(s) \neq 0$, entonces $\exists \mathcal{I}_\epsilon =]s-\epsilon, s+\epsilon[\subset \mathbb{R}$ donde el método de NR converge a $s \in \mathcal{I}_\epsilon$

Raíces múltiples: Convergencia local

Dada $f \in C^2(\mathbb{R})$ con \exists ent. abierto de s solución con mult. $m \geq 1$. Entonces $\exists \mathcal{I}_\epsilon =]s-\epsilon, s+\epsilon[\subset \mathbb{R}$ donde el método de NR converge a s con orden lineal y $O = 1 - \frac{1}{m}$

→ Recuperar orden cuadrático:

$$\begin{aligned} x_{n+1} &= x_n - m \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \quad \text{mult.} \\ \mu(x) &= \frac{f(x)}{f'(x)} \Rightarrow h(x) = x - \frac{\mu(x)}{\mu'(x)} \\ x_{n+1} &= h(x_n) \end{aligned}$$

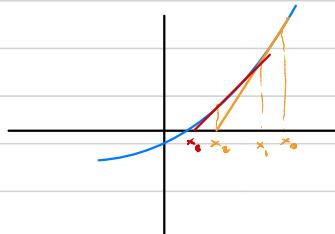
• Secante

$$x_0, x_1 = \text{semillas}$$

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)x_n - f(x_{n-1})x_{n-1}}{f(x_n) - f(x_{n-1})}$$

→ Deducciones: Analítica: igual que NR pero con $f'(x_n) \approx \frac{f(x_n) - f(x_{n-1})}{x_n - x_{n-1}}$

Geométrica:



Convergencia local

Dada $f \in C^2(\mathbb{R})$ con \exists entorno abierto de s solución simple. Entonces $\exists \mathcal{I}_\epsilon =]s-\epsilon, s+\epsilon[\subset \mathbb{R}$ donde el método de la Secante converge a s con orden $p = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$ $\forall x_0 \in \mathcal{I}_\epsilon$

Métodos de Iteración funcional

Se centra en $f(x) = 0 \iff x = g(x)$, de forma que $s = g(s) \iff f(s) = 0$ para aplicar el Punto Fijo de Banach.

• Función contractante:

$$|g'(x)| \leq \lambda \quad \forall x \in [a, b]$$

$\underline{g: [a, b] \rightarrow [a, b]}$ tq $|g(x) - g(y)| \leq \lambda |x - y| \quad \forall x, y \in [a, b]$ será lipschitziana.

Si $\lambda < 1$ es el ínfimo de los de que lo cumplen \Rightarrow Gte lipschitziana.

Si $\lambda < 1 \Rightarrow g$ contractiva y d. cte de contractibilidad.

• Punto Fijo

Sea $\underline{g: [a, b] \rightarrow [a, b]}$ contractante con cte λ . Entonces:

1.- $\exists! s \in [a, b]$ pto fijo de \underline{g}

2.- $x_n \rightarrow s$ con $x_{n+1} = g(x_n) \quad \forall x_0 \in [a, b]$

3.- Los errores $e_n = x_n - s$ cumplen $|e_n| \leq \frac{\lambda^n}{1-\lambda} |x_0 - s|$

Convergencia local

Sea $\underline{g: C^1(\Omega)} \subset \Omega$ siendo Ω ent abierto de s pto fijo de \underline{g}

tq $|g'(s)| < 1$ entonces $\exists \delta > 0$ tq $x_{n+1} = g(x_n)$ converge a s $\forall x_0 \in \Omega$

Orden de convergencia

Sea $s = \underline{g(s)}$ con $\underline{g: C^p(\Omega)} \subset \Omega$ y $\underline{g'(s)} = \underline{g^{(p-1)}(s)} = 0$
 $\underline{g^{(p)}}(s) \neq 0$. Entonces el método $x_{n+1} = g(x_n)$ converge a s con orden p y $C = \frac{1}{p!} |\underline{g^{(p)}(s)}|$

Aceleración de Aitken

$\hat{x}_n \rightarrow s$ con $p \geq 1 \Rightarrow \hat{x}_n \rightarrow s$ con $\hat{p} \geq p$

$$\hat{x}_n = x_n - \frac{(\Delta x_n)^2}{\Delta^2 x_n} \quad \Delta x_n = x_{n+1} - x_n \Rightarrow \Delta^2 x_n = \Delta(x_{n+1} - x_n) \\ = x_{n+2} - 2x_{n+1} + x_n$$

Aceleración de Steffensen

Sea $x = \underline{g(x)} \Rightarrow x_{n+1} = \underline{g(x_n)}$

$$\begin{aligned} x_0 \\ x_1 = \underline{g(x_0)} \\ x_2 = \underline{g(x_1)} \end{aligned} \quad \left\{ \begin{array}{l} x'_0 = x_0 - \frac{(\Delta x_0)^2}{\Delta^2 x_0} \\ x''_0 = x'_0 - \frac{(\Delta x'_0)^2}{\Delta^2 x'_0} \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} x'_0 \\ x'_1 = \underline{g(x'_0)} \\ x'_2 = \underline{g(x'_1)} \end{aligned} \quad \left\{ \begin{array}{l} x'''_0 = x'_0 - \frac{(\Delta x'_0)^2}{\Delta^2 x'_0} \end{array} \right.$$

$$\hat{x}_0^{(n)} \rightarrow s \text{ con } \hat{p} \geq \hat{p}$$

Ecuaciones polinómicas

Teorema. Sea $P(x) = a_k x^k + \dots + a_1 x + a_0$. Entonces $\forall s \in \mathbb{C} \quad P(s) = 0 \Rightarrow |s| \leq 1 + d$ con $d = \max_{0 \leq i < k} \left| \frac{a_i}{a_k} \right|$

Sucesión de Sturm h_f_0, f_1, \dots, f_m sucesión de Sturm en $[a, b] \subset \mathbb{R}$ si $\forall x \in [a, b]$

1. $f_0 \in C_1[a, b]$
2. $f_0(x) = 0 \Rightarrow f'_0(x) f_1(x) > 0$
3. $f_1(x) = 0 \Rightarrow f'_{1-1}(x) f_{1+1}(x) < 0$
4. $f_m(x) \neq 0$

Teorema. Si h_f_0, f_1, f_m sucesión de Sturm en $[a, b] \subset \mathbb{R}$ entonces el nº de raíces de f_0 en $[a, b]$ es la dif entre los cambios de signo que hay entre $h_f_0(a), f_1(a), \dots, f_m(a)$ y $h_f_0(b), f_1(b), \dots, f_m(b)$

Obtener una suc. de Sturm para un polinomio

Sea $P(x) \Rightarrow f_0 = P$

$f_1 = P'$

$f_{j+2} = q_{j+1} f_{j+1} - f_j$ tomas el resto de dividir $\frac{f_{j+1}}{f_j}$ cambiado de signo!!

f_m = ult resto no nulo

Si f_m no cte $\Rightarrow h_f_0/f_m, f_1/f_m, \dots, f_m/f_m$

Algoritmo de Horner

Sea $P(x) = a_k x^k + \dots + a_1 x + a_0$ y queremos $P(t)$. $P(x) = (x-t)Q(x) + b_0$
con $Q(x) = b_{k-1} x^{k-1} + \dots + b_1 x + b_0$

$$b_k = a_k \quad \text{Koeffizienten}$$

$$b_j = a_j + b_{j+1}$$

De forma que $P(t) = b_0$

$$P(t) = Q(t) + b_0$$

Métodos para Sist Ecuaciones

$$\begin{cases} f_1(x_1, \dots, x_k) = 0 \\ f_2(x_1, \dots, x_k) = 0 \end{cases} \Rightarrow F(x) = 0 \quad \text{con } F: D \rightarrow \mathbb{C}^{n \times k}$$

Iteración funcional

$$F(x) = 0 \Rightarrow G(x) = x$$

Conv. Global

$$G: D \rightarrow D'' \quad \text{con} \quad \|G(x) - G(y)\| \leq d \|x - y\| \quad \text{con} \quad 0 \leq d \leq 1$$

$$\|G'(x)\| \leq d \circ \left| \frac{\partial g(x)}{\partial x_j} \right| \leq \frac{d}{k} \quad \forall j$$

Entonces

$$1. \exists! S \subset D \text{ tq } G(S) = S$$

$$2. \forall x_0 \in D \quad \forall x_n \in S$$

$$3. \|x_n\| \leq \frac{d^n}{1-d} \|x_0 - x_n\|$$

Conv. Local

Sea \mathcal{Z} entorno de $S = G(x_0)$ con $G \in C^2(\mathcal{Z})$ y $\|G'(x_0)\| < 1$

Entonces $\exists \mathcal{Z}_\epsilon \subset \mathcal{Z}$ donde $h(x_n) \rightarrow S \quad \forall x_n \in \mathcal{Z}_\epsilon$

Newton - Raphson

$$J = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial x_k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_k}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial f_k}{\partial x_k} \end{pmatrix}$$

$$x_{n+1} = x_n - J_n^{-1} F(x_n) \quad \text{con} \quad J_n = J(x_n)$$

Esto vale si $\det(J(x)) \neq 0 \quad \forall x \in D$

Teorema Conv. Local

$F(x) = 0$ con $F \in C^2(\mathcal{Z})$ siendo \mathcal{Z} entorno de S con $\det(F'(x_0)|_{x=S}) \neq 0$

Entonces $\exists \mathcal{Z}_\epsilon \subset \mathcal{Z}$ donde $h(x_n) \rightarrow S \quad \forall x_n \in \mathcal{Z}_\epsilon$