

Tema 6.

Resolución de ecuaciones no lineales

Bibliografía

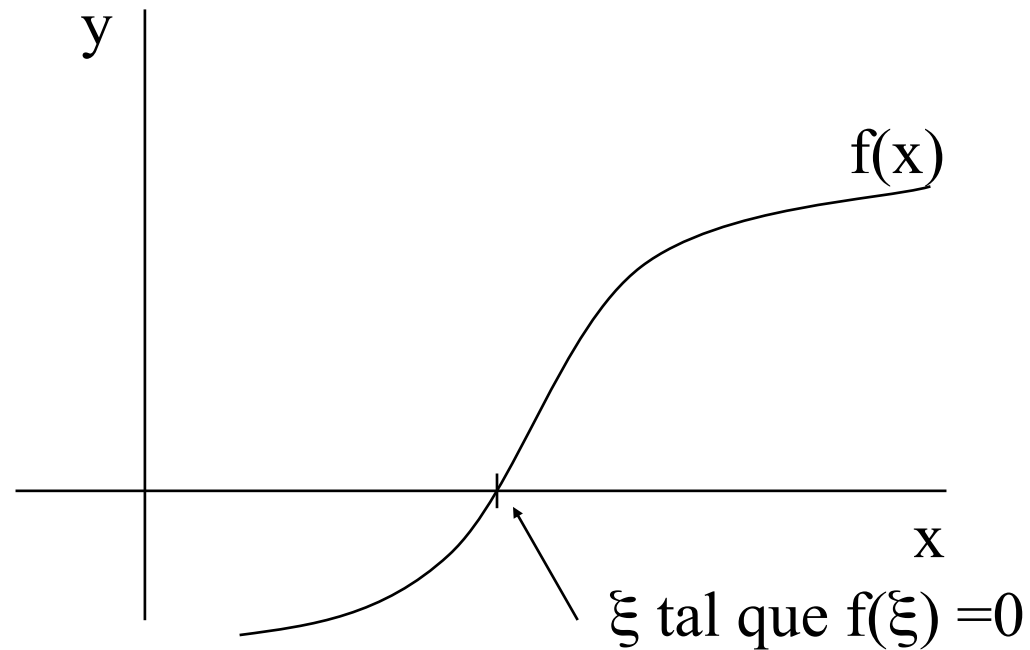
- **C.T.Kelley**
"Iterative Methods for Linear and Nonlinear Equations" SIAM, 1995
- J.E.Dennis, R.Schnabel
"Numerical Methods for Unconstrained Optimization and Nonlinear Equations". Prentice-Hall Series in Computational Mathematics. Cleve Moler Advisor. 1983
- J.Wilkinson
"The Algebraic Eigenvalue Problem". Oxford Univ. Press. 1965

Estructura Prevista de la Parte 3:

Tema 6. Resolución de Ecuaciones No lineales
(previo al problema simétrico de valores propios)

Tema 7. Resolución de Sistemas Generales No
Lineales. Optimización

Resolución de ecuaciones



Objetivo: Encontrar la raíz ξ de $f(x)$, si esta existe.

Descripción del problema:

Hallar soluciones de la ecuación $f(x)=0$

Ejemplo 1: ecuación de primer grado

$$ax + b = 0$$

despejamos

Ejemplo 2: ecuación de segundo grado;

$$ax^2 + bx + c = 0$$

despejamos usando la fórmula $\frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$

Descripción del problema

Ejemplo 3: ecuación de quinto grado;

$$ax^5 + bx^4 + cx^3 + dx + e = 0$$

Ejemplo 4: ecuación con funciones no algebraicas

$$\cos(e^x + x) + x = 0$$

Para aquellos problemas para los que no se conozca método analítico para resolver $f(x)=0$, utilizaremos **Métodos Iterativos**.

Es posible que no exista solución: $\cos(x)-3=0$

IMPORTANTE

¿Valdrán los métodos para ecuaciones que no sean de la forma $f(x)=0$; Por ejemplo, $\cos(x)=\sin(x)-0.2$?

RESPUESTA:

Se resta: $\cos(x)-\sin(x)+0.2=0$

y a continuación, se aplica alguno de los métodos que se van a estudiar

Métodos Numéricos

Generamos sucesión: $x_0, x_1, x_2, \dots, x_n \longrightarrow$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \xi$$

Los métodos numéricos para hallar raíces de funciones serán iterativos

Se parará cuando $|f(x_n)| < \text{tolerancia}$,
o cuando $|x_{n+1} - x_n| < \text{tolerancia}$
o cuando $|x_{n+1} - x_n| / |x_{n+1}| < \text{tolerancia}$

Razón de Convergencia

Si existen dos constantes K y α y un entero N tales que:

$$|x_{n+1} - \xi| \approx K |x_n - \xi|^\alpha \quad \text{con } n \geq N$$

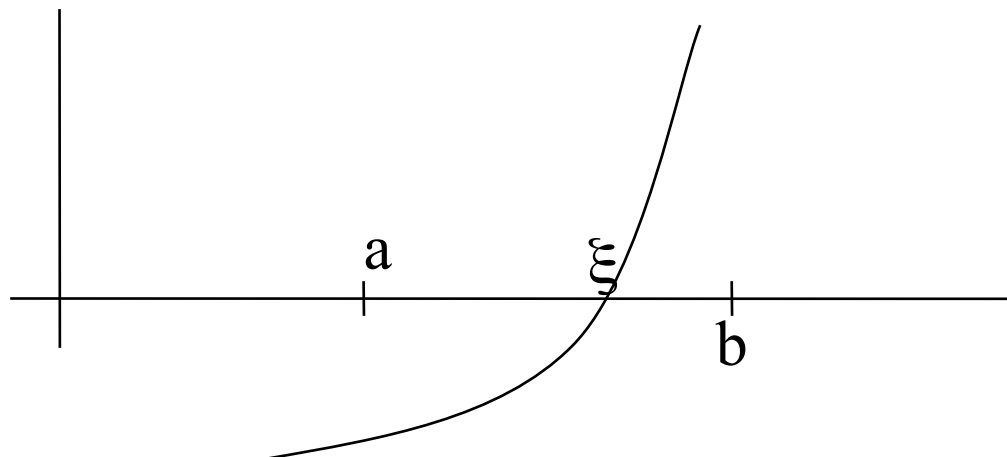
diremos que:

la **razón de convergencia** es, por lo menos, de orden α .

Cuanto mayor sea α y menor sea K , mayor será la velocidad de convergencia

Métodos Cerrados-1

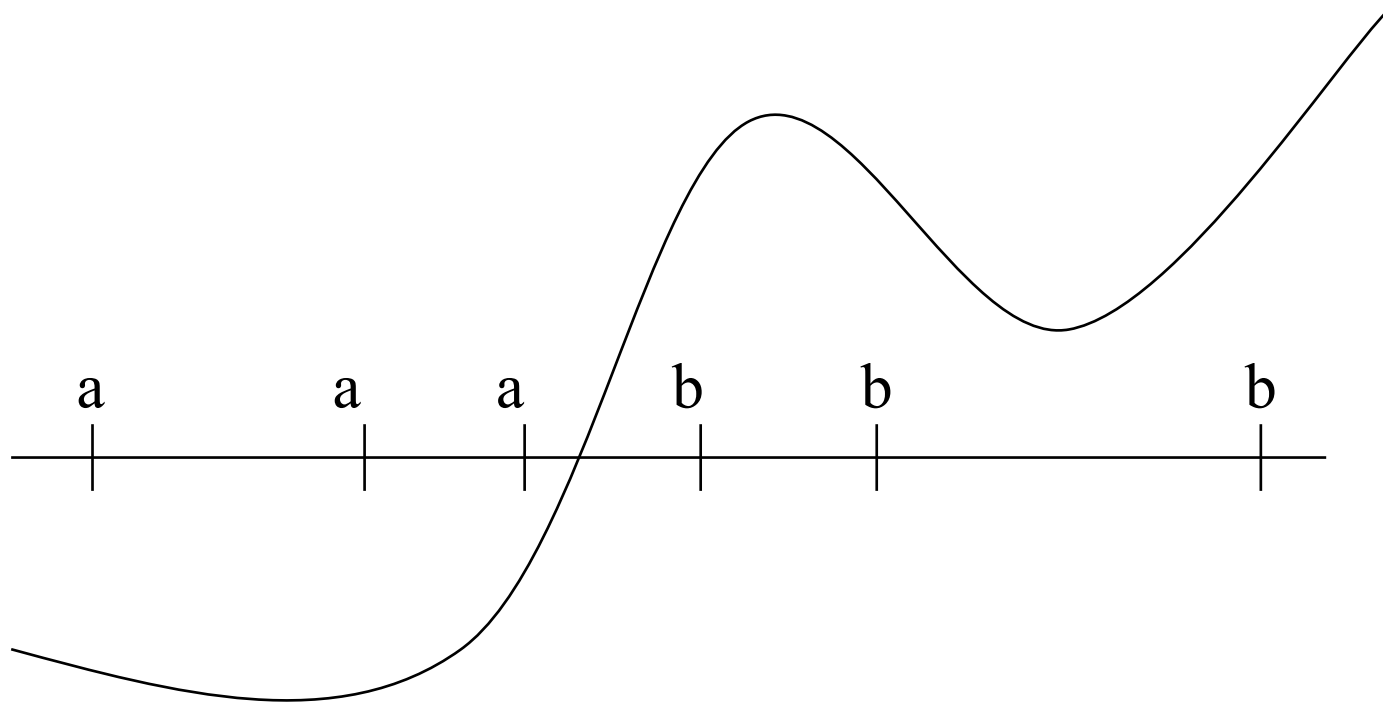
Basados en el teorema de Bolzano:



Si $f(a) \cdot f(b) < 0$, existe al menos un ξ entre a y b tal que
 $f(\xi) = 0$

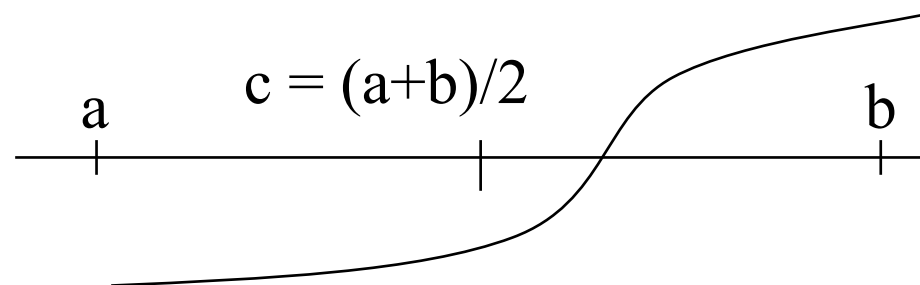
Métodos Cerrados-2

Reducción del intervalo que contiene la raíz, asegurándonos de que sigue conteniéndola en cada paso

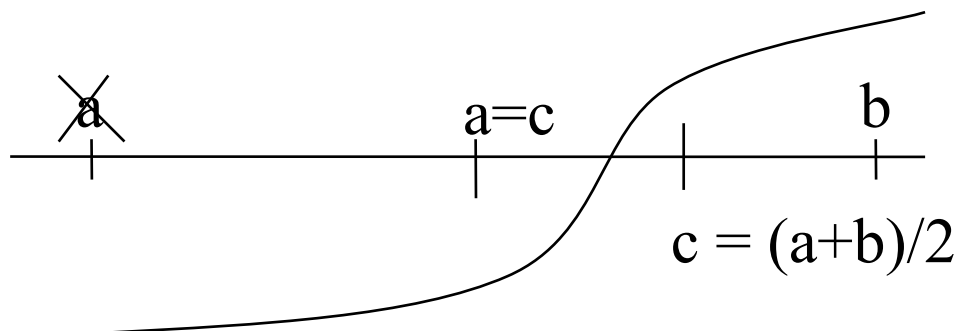


Método de Bisección

1) Cálculo del punto medio del intervalo: $c = (a+b)/2$



2) Se prescinde del extremo del intervalo tal que
 $f(\text{extremo}) * f(c) > 0$



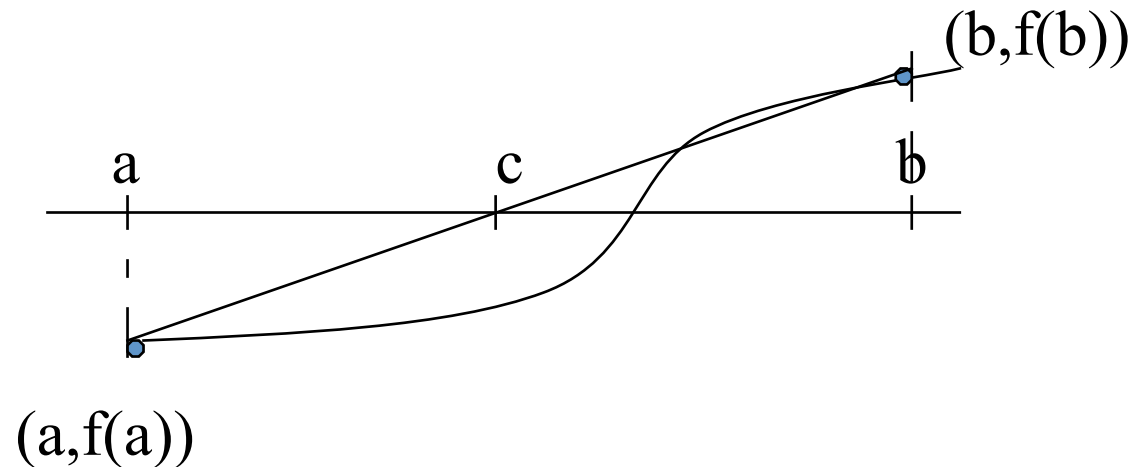
Bisección: Algoritmo

Algoritmo de bisección.

- 1) Elegir a, b tales que $f(a).f(b) < 0$ y ε
- 2) Hacer $c = (a+b)/2$
- 3) Si $|b-c| < \varepsilon \Rightarrow c = \text{solución}$
 si no
 si $f(b).f(c) < 0$
 hacer $a = c$
 si no
 hacer $b = c$
- 4) Ir a 2.

Regula Falsi

Mejora; en lugar de tomar el punto medio del intervalo, tomamos el punto de corte de la recta que pasa por los puntos $(a, f(a))$ y $(b, f(b))$, con el eje de las x .



$$c = \frac{a \cdot f(b) - b \cdot f(a)}{f(b) - f(a)}$$

Regula Falsi: Algoritmo

1) Elegir a y b tales que $f(a) \cdot f(b) < 0$ y ϵ .

2) Hacer $c = \frac{a \cdot f(b) - b \cdot f(a)}{f(b) - f(a)}$

3) Si $|b-c| < \epsilon$ ó $|a-c| < \epsilon$ entonces
 $c = \text{solución}$

 si no

 si $f(b) \cdot f(c) < 0$

 hacer $a=c$

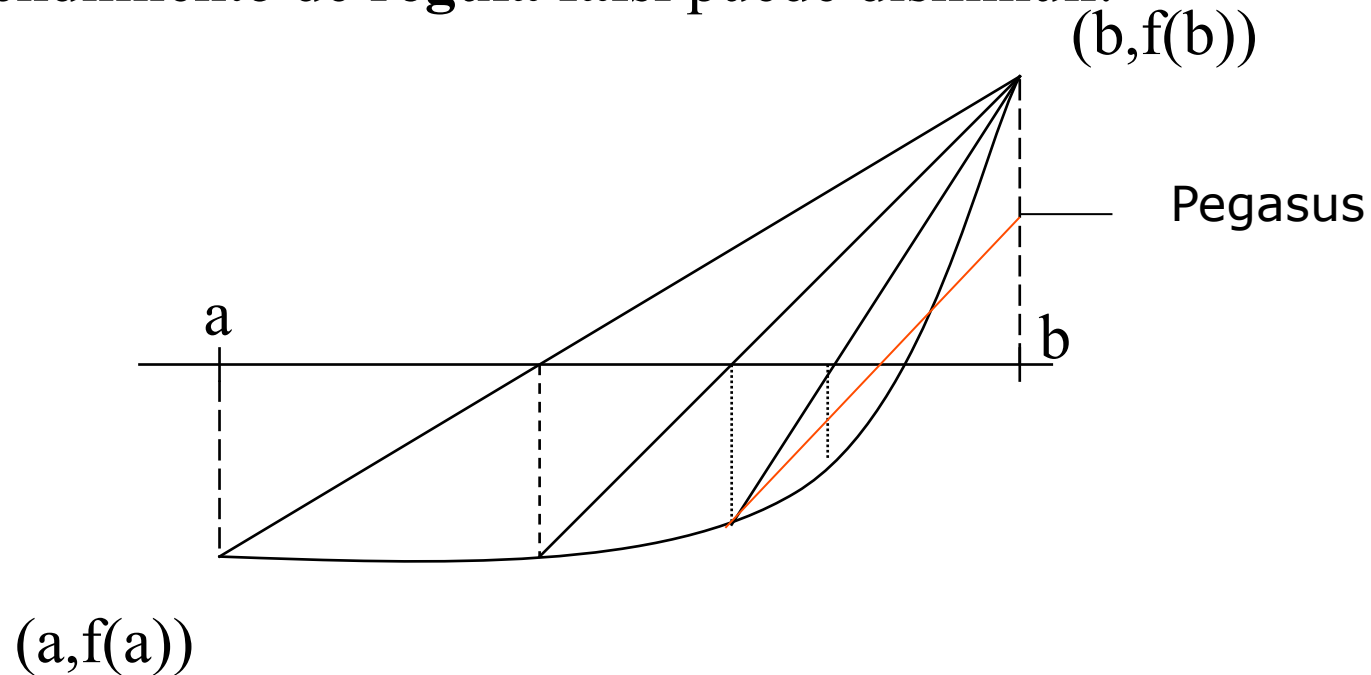
 si no

 hacer $b=c$

4) Ir a 2.

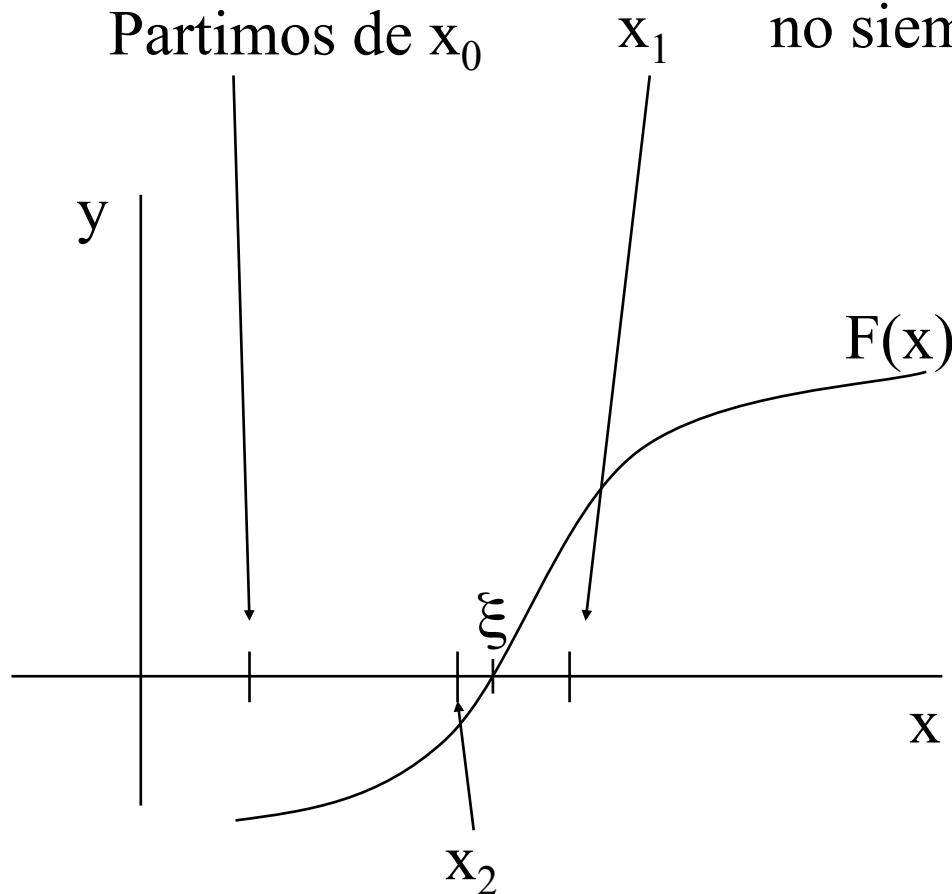
Regula Falsi Modificada

Si la función es cóncava o convexa en todo el intervalo, el rendimiento de **regula falsi** puede disminuir.

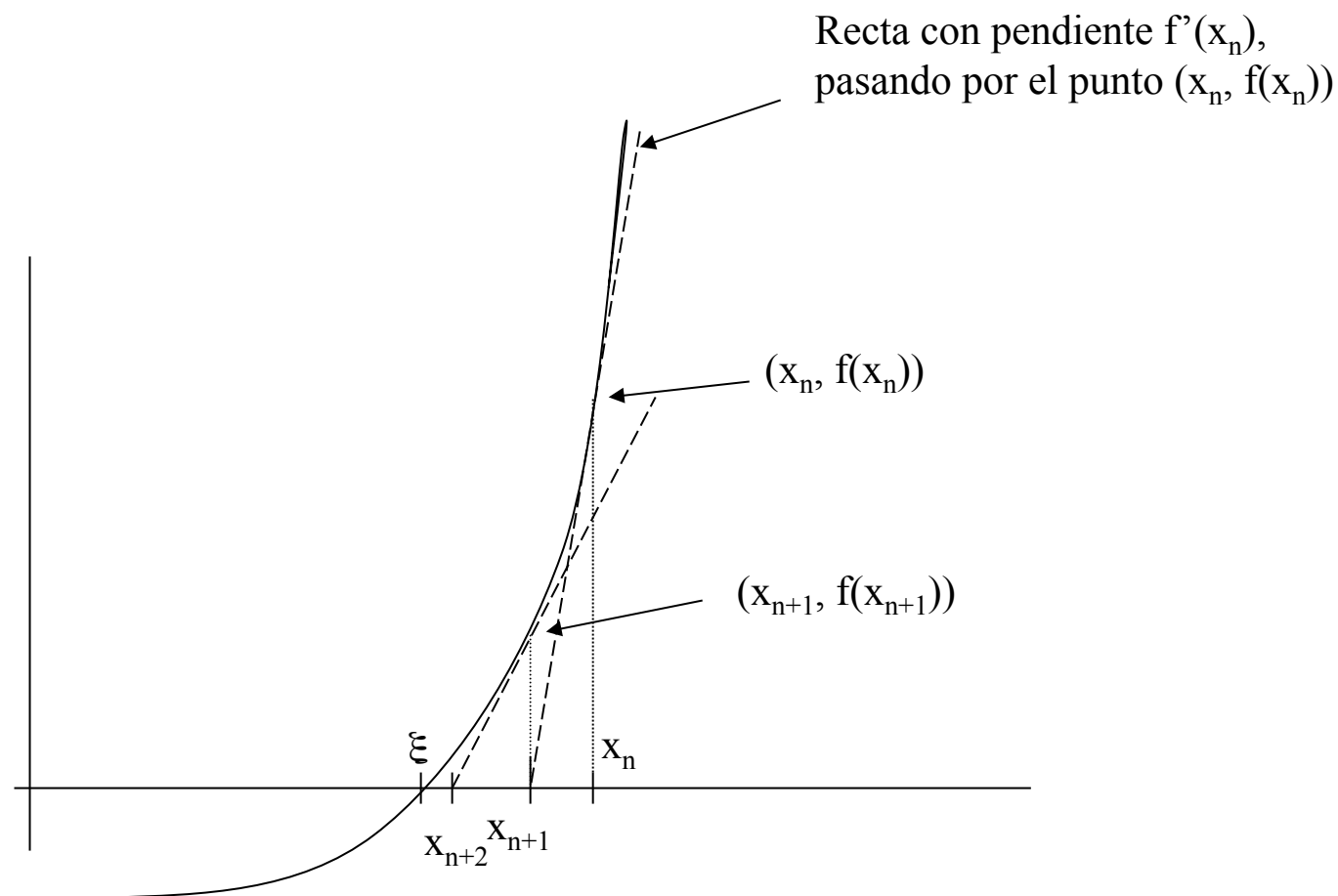


Métodos Abiertos

generamos una sucesión de puntos
no basada en el teorema de Bolzano:
no siempre convergen



Método de Newton: Interpretación Gráfica



Método de Newton -2

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

- 1) Elegir a, error e I (número máximo de iteraciones).
- 2) Hacer $K = 1$ (contador de iteraciones).
- 3) Hacer $b = a - f(a)/f'(a)$
- 4) Mientras $|a - b| > \text{error}$ y $I > K$ hacer:
 $a = b$
 $b = a - f(a)/f'(a)$
 $K = K + 1$
- 5) Si $K \geq I$ entonces no converge
si no entonces $b = \text{solución}$.

Convergencia **cuadrática**
Convergencia **no garantizada**

Método de Newton -3

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

Alternativa: Mantener la misma derivada durante varias iteraciones

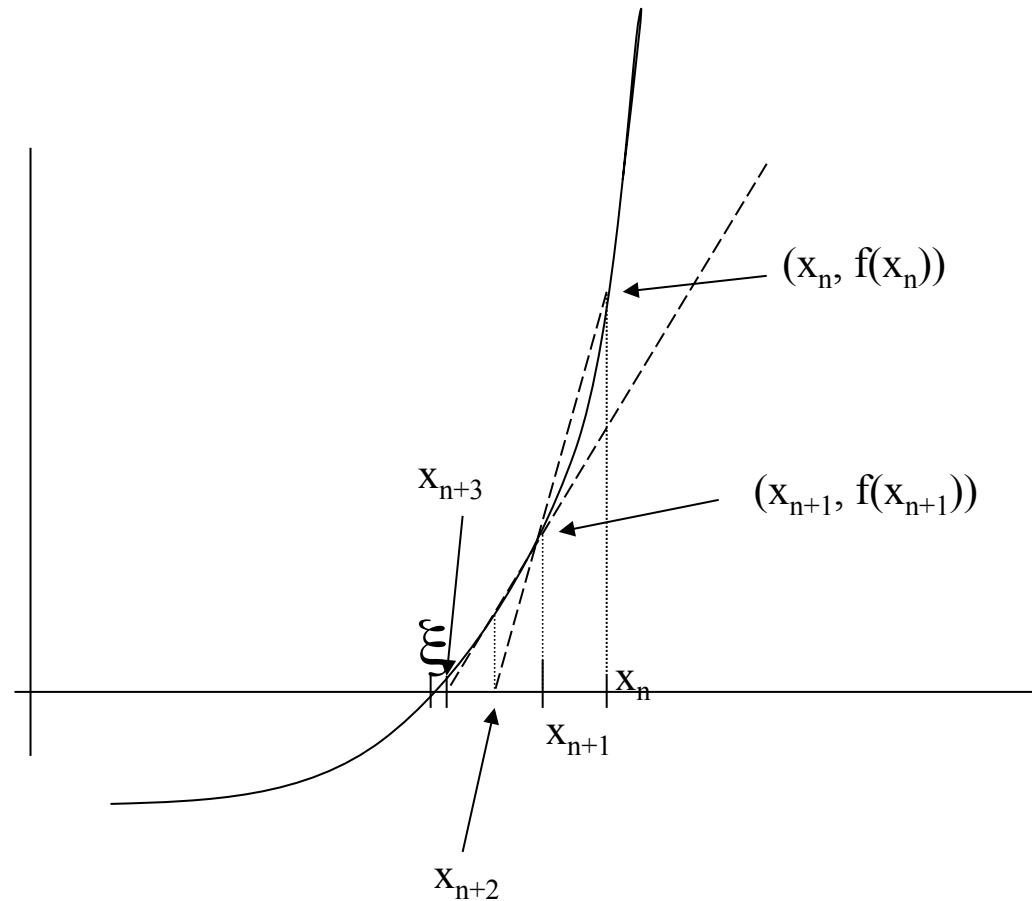
- 1) Elegir a, error, iter, e I (número máximo de iteraciones).
- 2) Hacer $K = 1$ (contador de iteraciones).
- 3) Hacer $b = a - f(a)/f'(a)$
- 4) Mientras $|a - b| > \text{error}$ y $I > K$ hacer:
 $D = f'(a)$
 Para $i = 1, 2, \dots, \text{iter}$
 $a = b$
 $b = a - f(a)/D$
 Finpara
 $K = K + 1$
- 5) Si $K \geq I$ entonces no converge
 si no entonces $b = \text{solución}$.

Convergencia **superlineal**

Convergencia **no garantizada**

Método de la Secante

Se suele aplicar cuando no está disponible la Derivada para aplicar Newton. Se aplica la misma fórmula que en Regula Falsi.



Método de la Secante: Algoritmo

1) Elegir a, b, error e I (número máximo de iteraciones).

2) $K = 1$ (contador de iteraciones).

3) Hacer $c = \frac{a f(b) - b f(a)}{f(b) - f(a)}$

4) Mientras $|c - b| > \text{error}$ y $I > k$ repetir

$$a = b$$

$$b = c$$

$$c = \frac{a f(b) - b f(a)}{f(b) - f(a)}$$

$$K = K + 1$$

5) Si $K \geq I$ entonces no converge
si no $c = \text{solución}$.

Método de la secante

Justificación:
$$f'(x_n) = \lim_{a \rightarrow x_n} \frac{f(x_n) - f(a)}{x_n - a} \approx \frac{f(x_n) - f(x_{n-1})}{x_n - x_{n-1}}$$

Problema:

Como no se requiere que $f(b)$ y $f(a)$ tengan signo distinto, la expresión $c = \frac{a f(b) - b f(a)}{f(b) - f(a)}$ es propensa a sufrir problemas de error de redondeo

Iteración de Laguerre

Solución de ecuaciones polinómicas con raíces reales:

$$f(x) = 0$$

siendo

$$f(x) \equiv P_n(x) \quad y \quad \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$$

las raíces del polinomio.

A partir de una aproximación a la solución, x , obtenemos una nueva aproximación, X , mejor que la anterior.

Paso 1:

Construir una función $G(X, x, u)$ positiva en las raíces y negativa en la aproximación, x , y calcular los puntos de corte, X_1 y X_2 con el eje de abscisas.

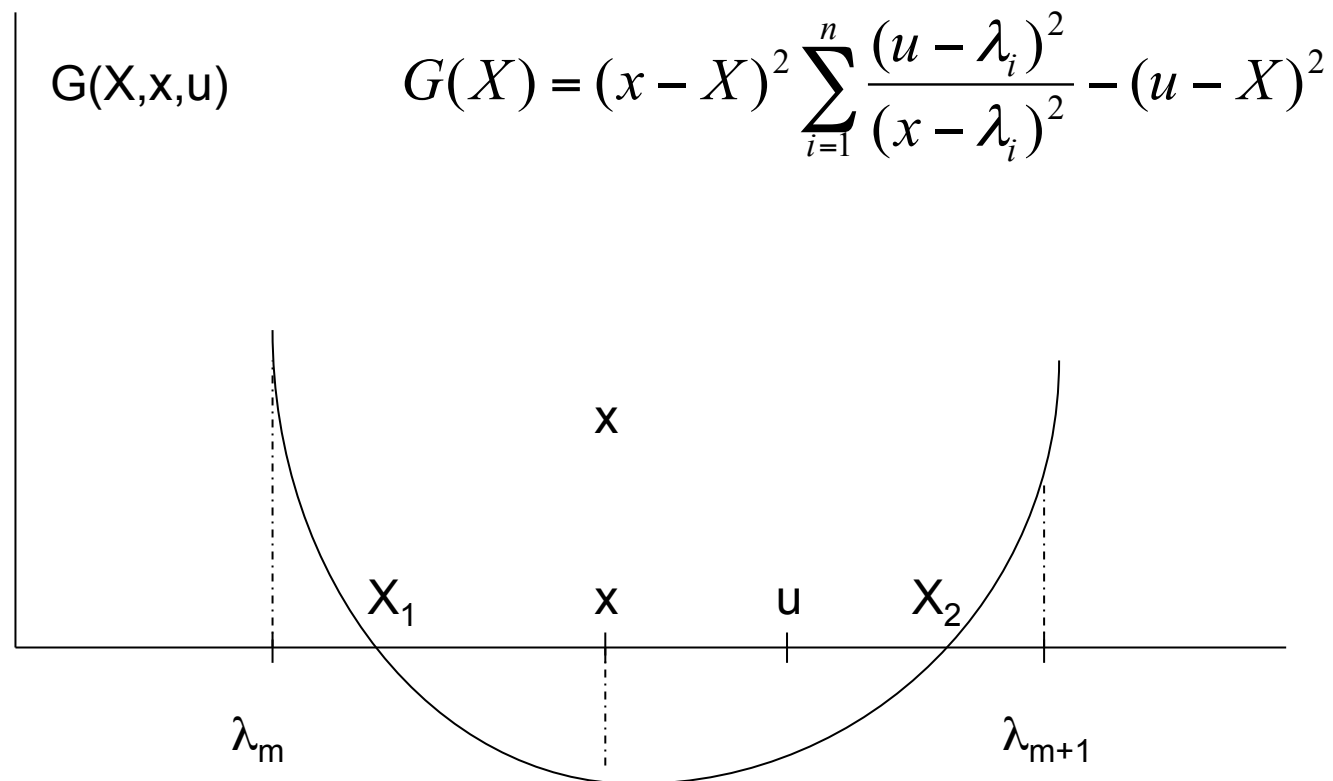
Paso 2:

Maximizar/minimizar X_1 y X_2 en función del parámetro u

Paso 3:

Escribir la solución óptima encontrada para X_1 y X_2 en función de x , $f(x)$, $f'(x)$ y $f''(x)$.

Paso 1



$G(X, x, u)$ puede expresarse como una función cuadrática en la variable u

$$G(X) = Au^2 + 2Bu + C$$

Si imponemos

$$G(X) = 0 \Rightarrow Au^2 + 2Bu + C = 0$$

con

$$A(X_1) = (x - X_1)^2 \sum_{i=1}^n \frac{1}{(x - \lambda_i)^2} - 1$$

$$B(X_1) = (x - X_1)^2 \sum_{i=1}^n \frac{-\lambda_i}{(x - \lambda_i)^2} + X_1$$

$$C(X_1) = (x - X_1)^2 \sum_{i=1}^n \frac{\lambda_i^2}{(x - \lambda_i)^2} - X_1^2$$

y expresiones análogas para X_2 .

De aquí se puede despejar X_1 y X_2 en función de u , o bien considerar que se han definido de forma implícita en función de u .

Paso 2

Para optimizar X_1 y X_2 imponemos sobre

$$Au^2 + 2Bu + C = 0$$

las condiciones

$$\frac{dX_1}{du} = 0 \quad y \quad \frac{dX_2}{du} = 0$$

Las derivadas se calculan de forma implícita.

Se obtiene como u_{opt} el valor:

$$u_{opt} = -\frac{B}{A}$$

y para X_1 y X_2 valores que se pueden obtener de

$$AC - B^2 = 0$$

Es decir:

$$X_1 = X_1(x, \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$$

$$X_2 = X_2(x, \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$$

Paso 3

Por último basta poner $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$
en función de $f(x)$, $f'(x)$ y $f''(x)$.

Puesto que $f(x) = a_n \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$ derivando y operando se tiene

$$\sum_{i=1}^n \frac{1}{(x - \lambda_i)^2} = \left[\frac{f'(x)}{f(x)} \right]^2 - \frac{f''(x)}{f(x)}$$

$$\sum_{i=1}^n \frac{\lambda_i^2}{(x - \lambda_i)^2} = x^2 \left(\left[\frac{f'(x)}{f(x)} \right]^2 - \frac{f''(x)}{f(x)} \right) - 2x \left(\frac{f'(x)}{f(x)} \right) + n$$

$$\sum_{i=1}^n \frac{-\lambda_i}{(x - \lambda_i)^2} = -x \left(\left[\frac{f'(x)}{f(x)} \right]^2 - \frac{f''(x)}{f(x)} \right) + \left(\frac{f'(x)}{f(x)} \right)$$

Por último, sustituyendo en

$$AC - B^2 = 0$$

se tiene

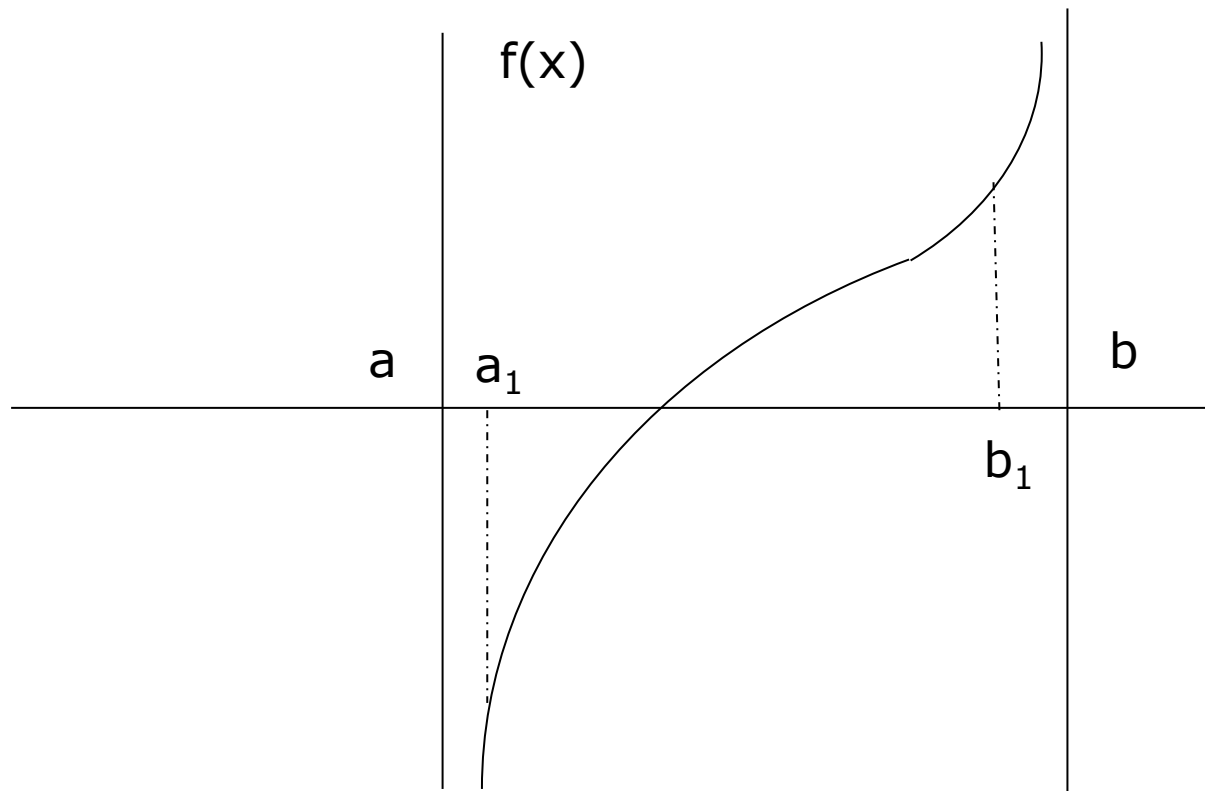
$$X = x - \frac{n}{\left(\frac{f'(x)}{f(x)}\right) \mp \sqrt{(n-1)^2 \left(\frac{f'(x)}{f(x)}\right)^2 - n(n-1) \left(\frac{f''(x)}{f(x)}\right)}}$$

Esta es la iteración de Laguerre que converge de forma cúbica a la solución de la ecuación polinómica si existe solución, el punto inicial está lo suficientemente próximo a la solución, y existen las derivadas.

Interpolación racional

Idea: Aproximar $f(x)$ por una función racional lo más parecida posible

$$f(x) \cong \varphi(x) = \frac{K_1 x + K_2}{(x - a)(x - b)}$$



Conociendo dos puntos más se puede calcular K_1 y K_2

$$\varphi(a_1) = \frac{K_1 a_1 + K_2}{(a_1 - a)(a_1 - b)} \quad \varphi(b_1) = \frac{K_1 b_1 + K_2}{(b_1 - a)(b_1 - b)}$$

O bien

$$\begin{cases} K_1 a_1 + K_2 = \alpha_1 \\ K_1 b_1 + K_2 = \alpha_2 \end{cases} \quad \text{con} \quad \begin{cases} \alpha_1 = f(a_1)(a_1 - a)(a_1 - b) \\ \alpha_2 = f(b_1)(b_1 - a)(b_1 - b) \end{cases}$$

Por tanto

$$\begin{cases} K_1 = \frac{\alpha_1 - \alpha_2}{a_1 - b_1} \\ K_2 = \alpha_1 - K_1 a_1 \end{cases}$$

Si se aproxima $f(x) \cong \varphi(x)$ se puede tomar $\varphi(c) = 0$

para averiguar el nuevo punto de corte

Algoritmo

Elegir a_1 y b_1 tales que $f(a_1)f(b_1) < 0$

Calcular K_1 y K_2

Repetir

$$c = -K_2 / K_1$$

Si $f(c)f(b_1) > 0$

entonces

$$b_1 = c$$

en otro caso

$$a_1 = c$$

Recalcular K_1 y K_2

hasta que $|b_1 - a_1| < \text{cota}$

Ventajas:

Convergencia muy rápida porque la aproximación a la función es muy buena

Inconveniente:

Sólo es útil con este tipo de funciones

Ejercicios propuestos

- Escribir un programa en Matlab que calcule las raíces de una función polinómica de grado m , utilizando:
 - 1. Método de bisección
 - 2. Método “Regula falsi”
 - 3. Método de Newton
 - 4. Método “chord” (Newton con derivada constante)