

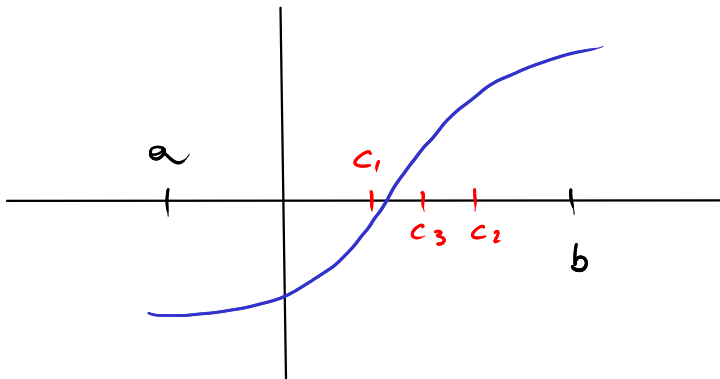
8. SOLUCIÓN DE ECUACIONES NO LINEALES

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, encuentre $x \in \mathbb{R}: f(x) = 0$

8.1 MÉTODO DE LA BISECCIÓN

teorema (Bolzano): si $f \in C([a, b])$, $f(a)f(b) < 0$
 $\Rightarrow \exists c \in [a, b] : f(c) = 0$.

demostración: de cálculo I



C_m sucesión de
puntos intermedios
en intervalos de
longitud $\frac{b-a}{2^{m-1}}$

function $c = \text{bisecc}(f, a, b, \text{tol}_1, \text{tol}_2)$

```
if  $f(a)f(b) > 0$   
  ERROR  
elseif  $f(a) == 0$   
   $c = a$ ; RETURN  
elseif  $f(b) == 0$   
   $c = b$ ; RETURN  
end
```

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

```
while  $|f(c)| > \text{tol}_1$  &&  $|b-a| < \text{tol}_2$ 
```

```
  if  $f(a)f(c) < 0$ 
```

```
     $b = c$ ;
```

```
  else
```

```
     $a = c$ ;
```

```
  end
```

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

```
end
```

C_m

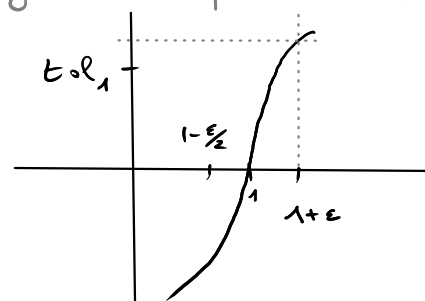
¿qué podría fallar?

• en $\mathbb{R}: |f(c)| \rightarrow 0 \mid b-a \rightarrow 0$

• en float64: $|b-a|$ podría no anularse y oscilar.

ejemplo:

• $|f(c)|$ podría ser muy grande respecto a tol_1



8.2 ORDEN DE CONVERGENCIA

una ecuación no lineal no se puede, en general, resolver con un método directo - es decir: con un número finito de operaciones aritméticas / float (ni $x^2 = 7$ lo permite). se necesitan entonces métodos iterativos, como bisección, cuyas operaciones se repiten hasta llegar a la precisión deseada.

↳ el número de iteraciones necesarias es el principal criterio de calidad para un método iterativo. por esto se introduce la siguiente

def (ORDEN DE CONVERGENCIA)

decimos que $\{x_n\}_{n \in \mathbb{N}} \subset \mathbb{R}$

. converge linealmente a $c \in \mathbb{R}$ si $\exists \mu \in (0,1)$

$$\text{t.g. } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x_{n+1} - c|}{|x_n - c|} = \mu$$

. converge al orden $q > 1$ a $c \in \mathbb{R}$ si $x_n \rightarrow c$ y

$$\exists \mu > 0 \text{ t.g. } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x_{n+1} - c|}{|x_n - c|^q} = \mu$$

. converge AL MENOS al orden $q \geq 1$ si

$\exists \{a_n\}_{n \in \mathbb{N}} \subset \mathbb{R}_+$ t.g. $a_n \rightarrow 0$ al orden $q \geq 1$

$$\text{y } |x_n - c| \leq a_n$$

Ejemplo: bisección converge al menos linealmente

$$\bullet |c_n - c| \leq \frac{b-a}{2} \frac{1}{2^n}$$

$$\bullet a_n = \frac{b-a}{2} \frac{1}{2^n} \text{ es } \geq 0, \quad a_n \rightarrow 0$$

$$\frac{a_{n+1}}{a_n} = \frac{1}{2} = \mu < 1 : \text{ linealmente}$$

proposición: sea $\{a_n\}_{n \in \mathbb{N}} \subset \mathbb{R}_+$

i. si $a_n \rightarrow 0$ linealmente, con constante μ

$$\Rightarrow \forall L \in (\mu, 1) \exists k_0 \in \mathbb{N} \text{ t.q.}$$

$$a_{k+n} < L^n a_k \quad \forall k > k_0, \forall n > 0$$

ii. si $a_n \rightarrow 0$ al orden $q > 1$

$$\Rightarrow \forall L \in (0, 1) \exists k_0 \in \mathbb{N} \text{ t.q.}$$

$$a_{k+n} < L^{q^{n-1}} a_k \quad \forall k > k_0, \forall n > 0.$$

conclusión:

ejemplo:

$$\sqrt{7} = 2.6\dots$$

$$\cdot (2.2)^2$$

$$\cdot (2.8)^2$$

$$\cdot (2.6)^2 < 7$$

$$\cdot (2.7)^2 > 7$$

sea D_n el número de dígitos decimales generados con la aproximación al paso $k+n$ respecto a la aproximación al paso k ($k > k_0$)

> es decir D_n t.q.

$$a_{k+n} \leq 10^{-D_n} a_k$$

$$i. \text{ si } q=1 \quad D_n = \left(\log_{10} \frac{1}{L}\right) n \sim n$$

$$ii. \text{ si } q>1 \quad D_n = \left(\log_{10} \frac{1}{L}\right) (q^n - 1) \sim q^n$$

demonstración:

esta es una reformulación de la proposición anterior:

$$i. \quad a_{k+n} \leq 10^{-D_n} a_k \quad : \quad L^n = 10^{-D_n}$$

$$ii. \quad a_{k+n} \leq 10^{-D_n} a_k \quad : \quad L^{q^{n-1}} = 10^{-D_n}$$

#