

# Cálculo Numérico

## Ecuaciones no lineales

---

Nazareno Faillace

03/06

Departamento de Matemática - FCEyN - UBA

En esta parte de la materia veremos métodos para resolver problemas del tipo:

Dada  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , hallar  $r \in \mathbb{R}$  tal que  $f(r) = 0$

Al tratarse de métodos iterativos, uno tiene que elegir al menos uno de los siguientes criterios de parada:

- Tolerancia de error: para un  $\varepsilon$  dado, el programa para cuando  $f(x_n) < \varepsilon$ .
- Número de iteraciones

# Motivación

Calcular  $\frac{1}{\sqrt{x}}$  es utilizado para normalizar vectores. Esto es muy común, por ejemplo en el sombreado 3D en videojuegos: la normalización de vectores juega un rol muy importante en calcular cómo incide la luz y cómo se refleja.

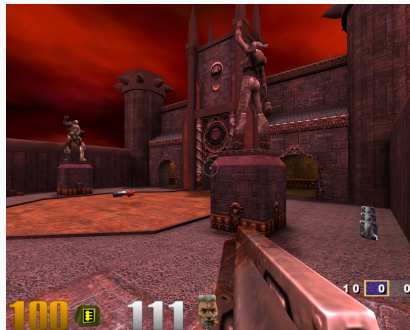
- Mientras uno corre un videojuego, por segundo el CPU debe hacer miles de millones de cálculos → una pequeña mejora en la eficiencia tiene un gran impacto

# Motivación

Calcular  $\frac{1}{\sqrt{x}}$  es utilizado para normalizar vectores. Esto es muy común, por ejemplo en el sombreado 3D en videojuegos: la normalización de vectores juega un rol muy importante en calcular cómo incide la luz y cómo se refleja.

- Mientras uno corre un videojuego, por segundo el CPU debe hacer miles de millones de cálculos → una pequeña mejora en la eficiencia tiene un gran impacto

1999:



- Se implementó una rutina para calcular  $\frac{1}{\sqrt{x}}$  que resultó ser cuatro veces más rápida que ejecutar simplemente  $1/\text{sqrt}(x)$

- Se implementó una rutina para calcular  $\frac{1}{\sqrt{x}}$  que resultó ser cuatro veces más rápida que ejecutar simplemente  $1/\text{sqrt}(x)$
- Básicamente la idea es aprovechar la representación binaria en la mantisa para hallar un muy buen punto inicial para el método de Newton-Raphson. Luego se realiza una sola iteración y se obtiene una muy buena aproximación de  $\frac{1}{\sqrt{x}}$

- Se implementó una rutina para calcular  $\frac{1}{\sqrt{x}}$  que resultó ser cuatro veces más rápida que ejecutar simplemente  $1/\text{sqrt}(x)$
- Básicamente la idea es aprovechar la representación binaria en la mantisa para hallar un muy buen punto inicial para el método de Newton-Raphson. Luego se realiza una sola iteración y se obtiene una muy buena aproximación de  $\frac{1}{\sqrt{x}}$
- La idea y la implementación se le atribuyen principalmente a Gary Tarolli (aunque él mismo no está seguro de haber sido quien la ideó)

- Se implementó una rutina para calcular  $\frac{1}{\sqrt{x}}$  que resultó ser cuatro veces más rápida que ejecutar simplemente  $1/\text{sqrt}(x)$
- Básicamente la idea es aprovechar la representación binaria en la mantisa para hallar un muy buen punto inicial para el método de Newton-Raphson. Luego se realiza una sola iteración y se obtiene una muy buena aproximación de  $\frac{1}{\sqrt{x}}$
- La idea y la implementación se le atribuyen principalmente a Gary Tarolli (aunque él mismo no está seguro de haber sido quien la ideó)
- Para quien le interese leer más al respecto:  
<http://www.lomont.org/papers/2003/InvSqrt.pdf>



Se apoya fuertemente en el Teorema de Bolzano. La idea es la siguiente:

1. elegir un intervalo  $[a, b]$  tal que  $f(a)$  y  $f(b)$  tengan distinto signo
2. mientras no se cumpla el criterio de parada:
  - 2.1 calcular  $x = \frac{b+a}{2}$
  - 2.2 Si  $f(x) == 0$ , terminar.
  - 2.3 Si  $sg(f(x)) == sg(f(a))$ : tomar  $a = x$
  - 2.4 Si  $sg(f(x)) == sg(f(b))$ : tomar  $b = x$
3. devolver  $x$

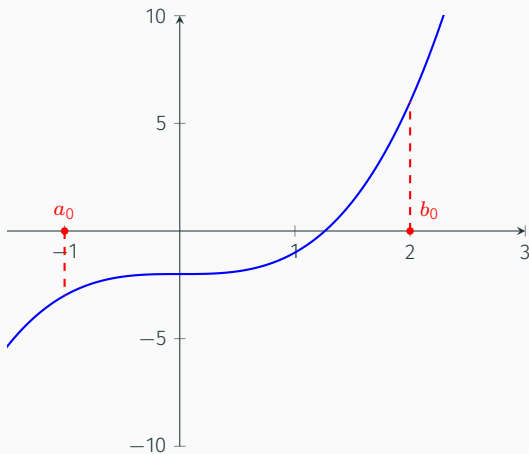
Es decir, para cada  $n \in \mathbb{N}$ ,  $x_n = \frac{b_n + a_n}{2}$ .

Así, generamos una sucesión de intervalos  $[a_n, b_n]$  tal que  $b_n - a_n = \left(\frac{b-a}{2^n}\right)$ . Notar que  $b_n - a_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ , por lo que el método eventualmente siempre converge.

# Bisección

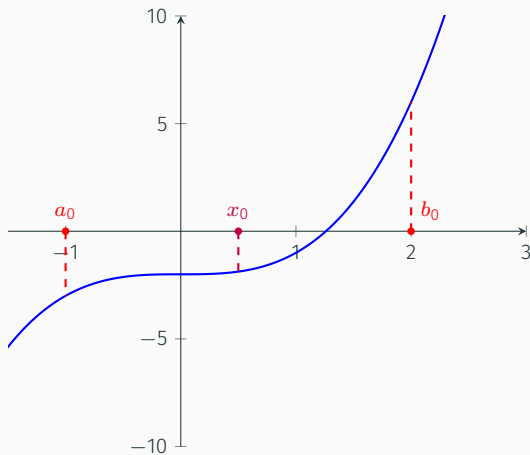
$$f(x) = x^3 - 2$$

$$a_0 = -1, b_0 = 2$$



# Bisección

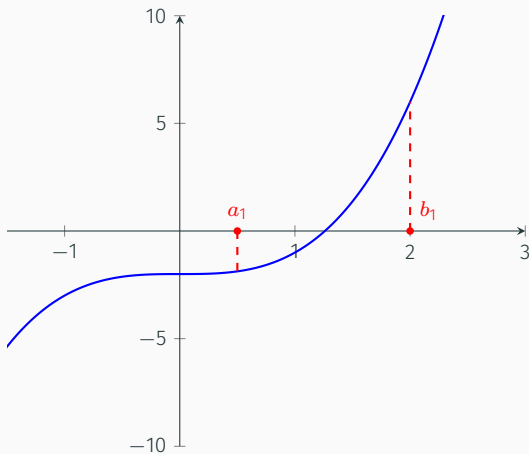
$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_0 = -1, b_0 = 2, x_0 = \frac{b_0 + a_0}{2} = 0,5$$



# Bisección

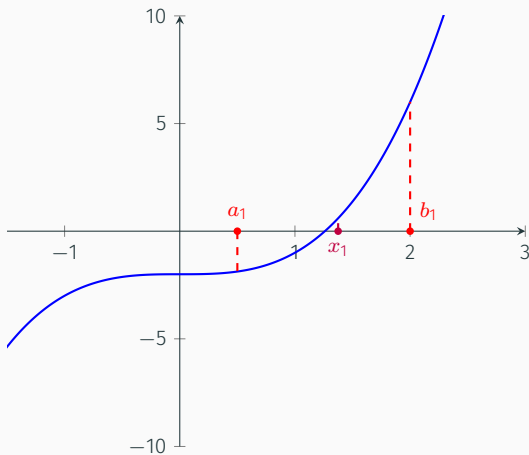
$$f(x) = x^3 - 2$$

$$a_1 = 0,5, \quad b_1 = 2$$



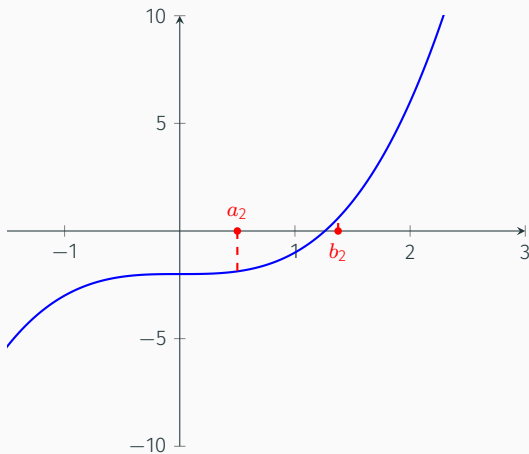
# Bisección

$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_1 = 0,5, \quad b_1 = 2, \quad x_1 = \frac{b_1 + a_1}{2} = 1,375$$



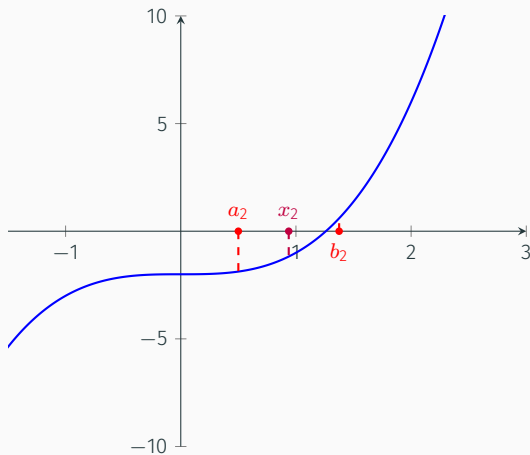
# Bisección

$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_2 = 0,5, \quad b_2 = 1,375$$



# Bisección

$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_2 = 0,5, \quad b_2 = 1,375 \quad x_2 = \frac{b_2 + a_2}{2} = 0,9375$$



## Teorema

Sea  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continua,  $f(a)f(b) < 0$ . Entonces el método de bisección genera una sucesión  $\{x_n\}_{n \geq 0}$  que converge a una raíz  $r$  de  $f$  y el error es

$$e_n = |x_n - r| \leq \frac{b-a}{2^{n+1}}$$

**Ejemplo:** sea  $f(x) = xe^{-x}$ , determinar el número de iteraciones que debe realizar el método de bisección en el intervalo  $[-2, 1]$  para garantizar que el error sea menor que  $10^{-6}$ .

Por el teorema, tenemos que  $e_n \leq \frac{b-a}{2^{n+1}} = \frac{3}{2^{n+1}}$ , luego basta hallar  $n$  tal que  $\frac{3}{2^{n+1}} < 10^{-6}$ .

$$\frac{3}{2^{n+1}} < 10^{-6} \iff 2^{n+1} > 3 \cdot 10^6 \iff n+1 > \log_2(3 \cdot 10^6) \approx 21,51653107$$

Entonces, se requieren 21 iteraciones para garantizar que el error sea menor que  $10^{-6}$ .

Para un intervalo  $[a, b]$  cualquiera, necesitaríamos  $n$  iteraciones, con  $n$  tal que  $n > \log_2((b-a)10^6) - 1$



## Ventajas:

- Si arranco con un intervalo  $[a, b]$  tal que  $f(a)f(b) < 0$ , me garantiza la convergencia.
- No usa valores de  $f'$ , entonces lo podemos usar para funciones continuas que no sean derivables en todos los puntos.

## Desventajas:

- La convergencia está garantizada, pero puede ser muy lenta (esto se debe, en parte, a que no utiliza información sobre  $f'$ ).
- Falla cuando hay raíces múltiples: por ejemplo, si  $f(x) = x^2$ , no existen  $a, b \in \mathbb{R}$  tales que  $f(a)f(b) < 0$

Comparte ideas del método de bisección (Bolzano) y del método de Newton-Raphson (usar información de la curvatura de  $f$ ). La idea de este método es la siguiente:

1. elegir un intervalo  $[a, b]$  tal que  $f(a)$  y  $f(b)$  tengan distinto signo
2. mientras no se cumpla el criterio de parada:
  - 2.1 calcular  $x = \frac{a \cdot f(b) - b \cdot f(a)}{f(b) - f(a)}$
  - 2.2 Si  $f(x) == 0$ , terminar
  - 2.3 Si  $sg(f(x)) == sg(f(a))$ : tomar  $a == x$
  - 2.4 Si  $sg(f(x)) == sg(f(b))$ : tomar  $b == x$
3. devolver  $x$

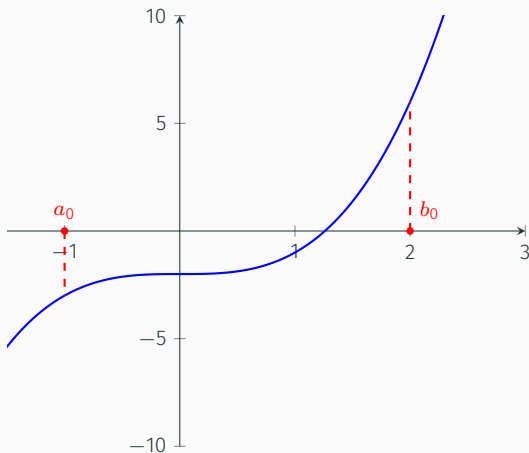
Es decir, para cada  $n \in \mathbb{N}$ ,  $x_n = \frac{a_n f(b_n) - b_n f(a_n)}{f(b_n) - f(a_n)}$ .

En este caso también estamos generando una sucesión de intervalos  $[a_n, b_n]$  y se puede demostrar que el método converge siempre.

# Regula Falsi

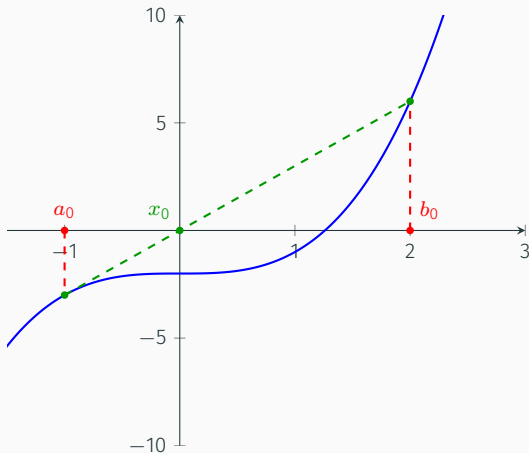
$$f(x) = x^3 - 2$$

$$a_0 = -1, b_0 = 2$$



# Regula Falsi

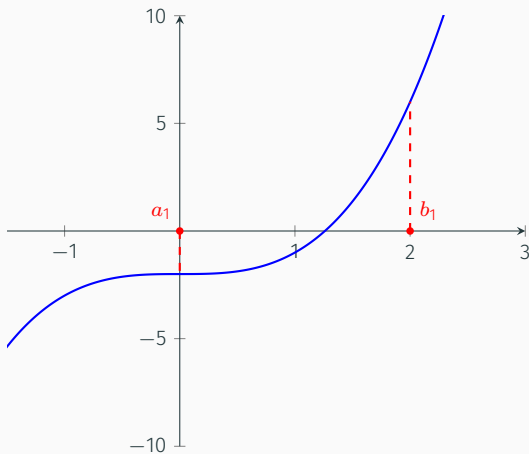
$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_0 = -1, b_0 = 2, x_0 = \frac{a_0 f(b_0) - b_0 f(a_0)}{f(b_0) - f(a_0)} = 0$$



# Regula Falsi

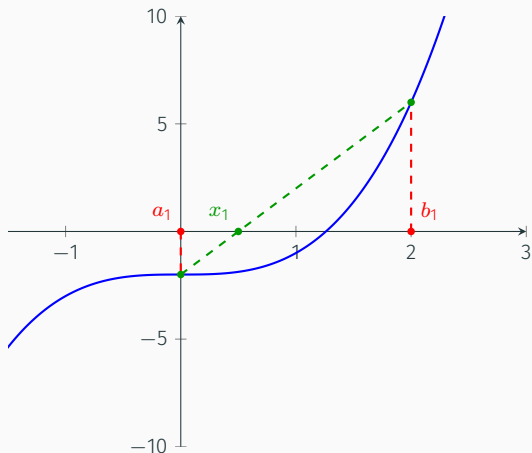
$$f(x) = x^3 - 2$$

$$a_1 = 0, b_1 = 2$$



# Regula Falsi

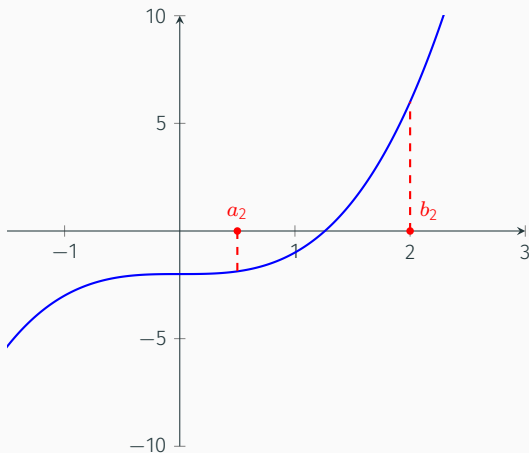
$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_1 = 0, b_1 = 2, x_1 = \frac{a_1 f(b_1) - b_1 f(a_1)}{f(b_1) - f(a_1)} = 0,5$$



# Regula Falsi

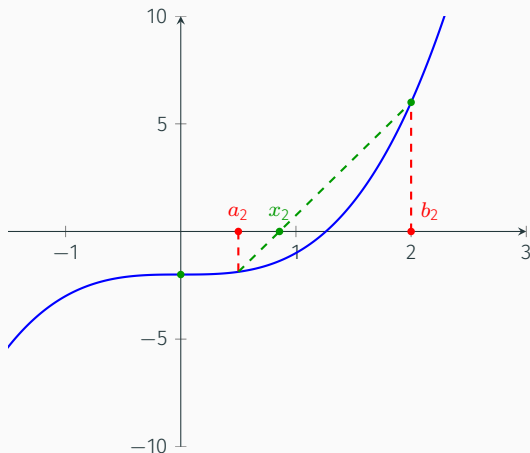
$$f(x) = x^3 - 2$$

$$a_2 = 0,5, \quad b_2 = 2$$



# Regula Falsi

$$f(x) = x^3 - 2$$
$$a_2 = 0,5, \quad b_1 = 2, \quad x_1 = \frac{a_2 f(b_2) - b_2 f(a_2)}{f(b_2) - f(a_2)} \approx 0,857$$





Ventajas:

- Igual que el método de bisección, si elijo un intervalo inicial  $[a, b]$  tal que  $f(a)f(b) < 0$ , está asegurada la convergencia.
- Al no usar información sobre  $f'$ , lo podemos usar para funciones continuas que no sean derivables en todos los puntos.
- Suele ser más rápido que bisección.

Desventajas: similares a las de bisección.

Este método utiliza información sobre  $f'$  para hallar una raíz. Consiste en elegir  $x_{n+1}$  como la raíz de la recta tangente a  $f$  en  $x_n$ . La idea del método es la siguiente:

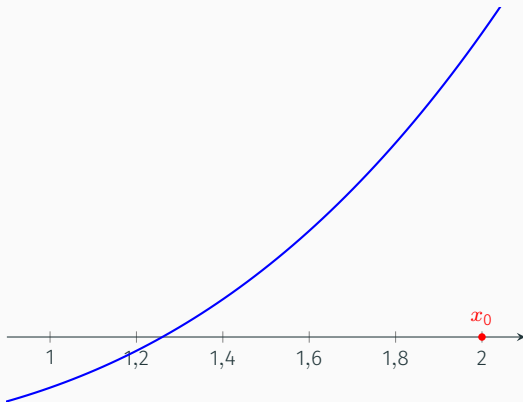
1. Elegir  $x_0$  un punto inicial
2. Mientras no se cumpla el criterio de parada:
  - 2.1 Calcular el siguiente término de la sucesión:  $x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$
3. Devolver el último término calculado de la sucesión.

En síntesis, la sucesión viene definida por  $x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$

# Newton-Raphson

$$f(x) = x^3 - 2$$

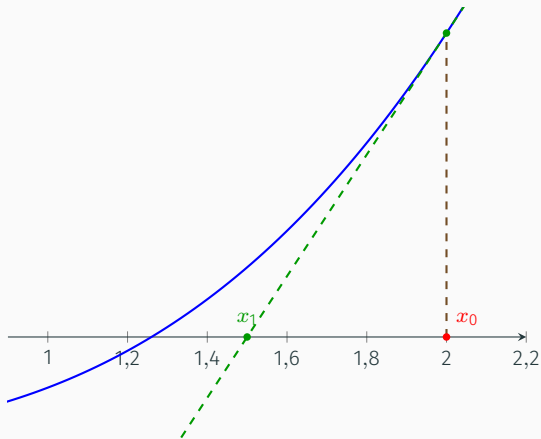
$$x_0 = 2$$



# Newton-Raphson

$$f(x) = x^3 - 2$$

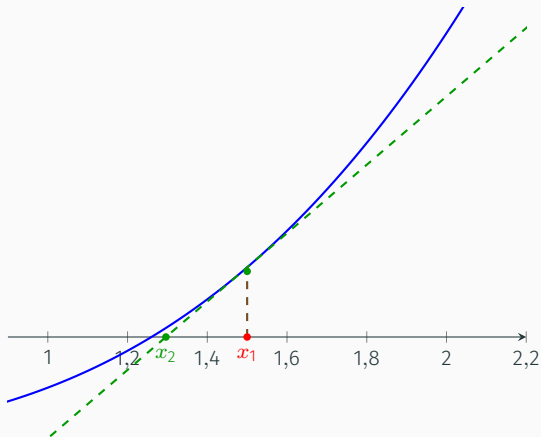
$$x_0 = 2$$



# Newton-Raphson

$$f(x) = x^3 - 2$$

$$x_1 = \frac{3}{2}$$



## Ventajas:

- Generalmente, más rápido que bisección y que regula falsi, pues utiliza información sobre  $f'$
- Generalizable a sistemas de ecuaciones no lineales y a la búsqueda de raíces complejas
- Puede aplicarse a funciones con raíces múltiples (como  $f(x) = x^2$ )

## Desventajas:

- La convergencia depende de la elección de  $x_0$  y encontrar un  $x_0$  adecuado no siempre es trivial.
- Es preferible que  $f'(r) \neq 0$
- No lo podemos utilizar si  $f$  no es derivable en todo punto.

# Newton-Raphson - Convergencia

## Teorema 1

Sea  $f \in C^1(\mathbb{R})$  y  $\{x_n\}_{n \geq 1}$  una sucesión construida con el método de Newton-Raphson, si  $x_n \rightarrow r$ , entonces  $f(r) = 0$

## Teorema 2

Sea  $f \in C^2([a, b])$  y  $r$  un cero simple de  $f$ . Sean  $I = [r - \alpha, r + \alpha]$  y  $\delta, M$  positivos tales que:

- $|f'(x)| \geq \delta \quad \forall x \in I$
- $|f''(x)| \leq M \quad \forall x \in I$

Sea  $\{x_n\}_{n \geq 1}$  una sucesión construida con este método y  $e_n = x_n - r$ . Entonces existe  $\varepsilon > 0$  tal que  $I_\varepsilon = [r - \varepsilon, r + \varepsilon] \subset I$  y  $|e_n| \rightarrow 0$  si  $x_0 \in I_\varepsilon$ . Más aún:

$$|e_{n+1}| \leq \frac{1}{2} \frac{M}{\delta} |e_n|^2$$

## Teorema 3

Si  $f \in C^2(\mathbb{R})$  con  $f'' > 0$ , cambia de signo y  $f$  no alcanza su mínimo en  $x_0$ , entonces el método de Newton-Raphson comenzando en  $x_0$  converge.

## Teorema 3

Si  $f \in C^2(\mathbb{R})$  con  $f'' > 0$ , cambia de signo y  $f$  no alcanza su mínimo en  $x_0$ , entonces el método de Newton-Raphson comenzando en  $x_0$  converge.

**Ejemplo:** mostrar que, para calcular  $\ln(2)$ , Newton-Raphson aplicado a  $f(x) = e^x - 2$  converge para todo punto inicial  $x_0 \in \mathbb{R}$

$$f(x) = e^x - 2$$

$$f'(x) = e^x$$

$$f''(x) = e^x > 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}$$

Además,  $f(0) = -1$  y  $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$ , entonces  $f$  cambia de signo. Por otro lado, como  $f$  no alcanza mínimo, en particular no alcanza mínimo para  $x_0 \in \mathbb{R}$ . Entonces, por el tercer teorema, tenemos que Newton-Raphson converge para cualquier  $x_0 \in \mathbb{R}$



Observación:

$$e_{n+1} = x_{n+1} - r = \underbrace{x_n - r}_{e_n} - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} = e_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \quad (1)$$

Si hacemos Taylor en  $r$  centrado en  $x_n$ :

$$0 = f(r) = f(x_n) + f'(x_n) \underbrace{(r - x_n)}_{-e_n} + \frac{1}{2}(x_n - r)^2 f''(\xi_n)$$

Luego:

$$\begin{aligned} e_n f'(x_n) - f(x_n) &= \frac{1}{2} e_n^2 f''(\xi_n) \xrightarrow{f'(x_n) \neq 0} e_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} = \frac{1}{2} \frac{f''(\xi_n)}{f'(x_n)} e_n^2 \\ &\xrightarrow{(1)} e_{n+1} = \frac{1}{2} \frac{f''(\xi_n)}{f'(x_n)} e_n^2 \end{aligned}$$

Donde  $\xi_n$  es un punto entre  $r$  y  $x_n$ .

# Newton-Raphson - Convergencia

**Ejemplo:** sea  $f(x) = x^7 + 2x - 1$ , probar que el método de Newton-Raphson converge  $\forall x_0 > 0$ .

Como  $f$  es continua,  $f(0) = -1 < 0$  y  $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$  entonces, por Bolzano,  $f$  tiene al menos una raíz  $r \in (0, +\infty)$ .

Como  $f'(x) = 7x^6 + 2 > 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}$ , entonces  $f$  es estrictamente monótona creciente y  $r$  es única.

Observar también que  $f''(x) = 42x^5$ , entonces  $f''(x) > 0 \quad \forall x \in (0, +\infty)$ .

Escribamos la iteración de Newton-Raphson:

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

Hay dos posibilidades:

- $x_n < r \xrightarrow{f \text{ creciente}} f(x_n) < f(r) = 0 \xrightarrow{f' > 0} \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} < 0 \Rightarrow x_{n+1} > x_n$
- $x_n > r \xrightarrow{f \text{ creciente}} f(x_n) > f(r) = 0 \xrightarrow{f' > 0} \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} > 0 \Rightarrow x_{n+1} < x_n$

Luego,  $\{x_n\}_n$  es monótona. Por otro lado, tenemos que:

$$x_{n+1} - r = e_{n+1} = \frac{1}{2} \frac{f''(\xi_n)}{f'(x_n)} e_n^2 > 0 \Rightarrow x_{n+1} > r$$

Entonces, a partir de  $x_1$ ,  $\{x_n\}_n$  es una sucesión decreciente y acotada inferiormente. Luego  $\exists \ell \geq r$  tal que  $x_n \rightarrow \ell$ . Por el primer teorema, se tiene que  $f(\ell) = 0$ . Como vimos que  $r$  es la única raíz de  $f$ , entonces  $\ell = r$ .

## Resumiendo:

1. Chequeamos que  $f$  tiene raíz en  $(0, +\infty)$ .
2. Analizamos  $f$  y sus derivadas
3. Vimos que  $\{x_n\}_n$  es monótona decreciente y acotada inferiormente (entonces converge)
4. Usamos Teorema 1 para concluir que  $\{x_n\}_n$  converge a  $r$

# Método de la secante

Básicamente es el método de Newton-Raphson, pero usamos diferencias divididas backward en vez de  $f'$ . Esto implica que para calcular  $x_{n+1}$  usemos  $x_n$  y  $x_{n-1}$ . La iteración viene dada por:

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

Para este método necesitamos dos puntos iniciales:  $x_0$  y  $x_1$

Ventajas:

- Generalmente mas rápido que bisección y regula falsi, no tan rápido como Newton-Raphson.
- No necesitamos evaluar en  $f'$

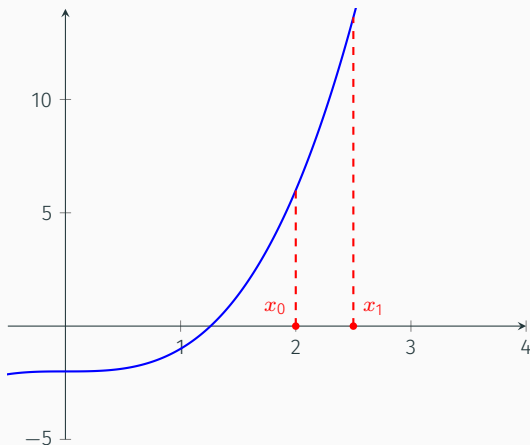
Desventajas:

- Podría no converger

## Método de la secante

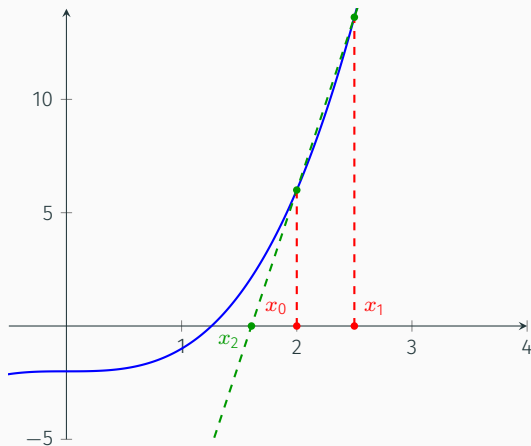
$$f(x) = x^3 - 2$$

$$x_0 = 2, x_1 = 2,5$$

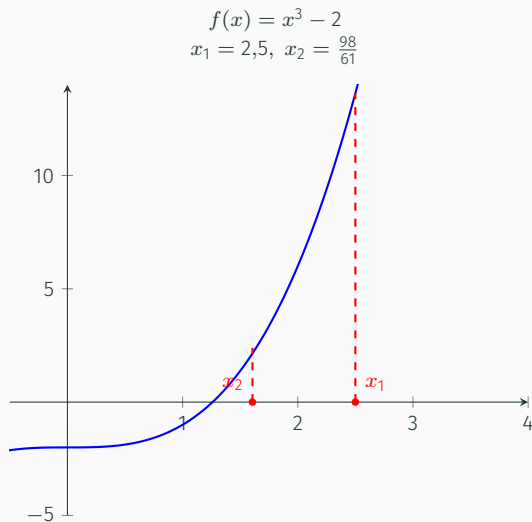


## Método de la secante

$$f(x) = x^3 - 2$$
$$x_0 = 2, \quad x_1 = 2,5, \quad x_2 = \frac{x_0 f(x_1) - x_1 f(x_0)}{f(x_1) - f(x_0)} = \frac{98}{61}$$

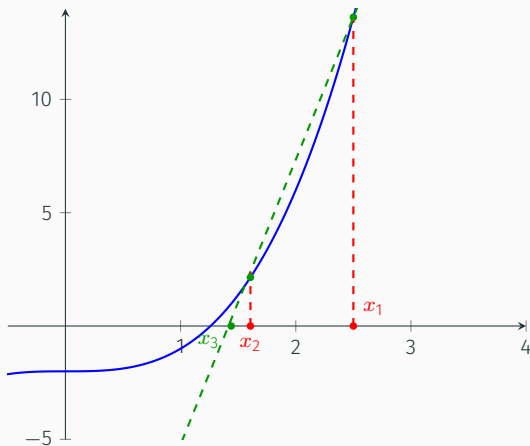


## Método de la secante



## Método de la secante

$$f(x) = x^3 - 2$$
$$x_1 = 2,5, \quad x_2 = \frac{98}{61}, \quad x_3 = \frac{x_1 f(x_2) - x_2 f(x_1)}{f(x_2) - f(x_1)} \approx 1,43947$$





# Comparación de los métodos

