

Solución de Ecuaciones No Lineales de una variable

- 1 Método de la Bisección
- 2 Iteración de Punto Fijo
- 3 Método de Newton-Raphson
- 4 Método de la Secante
- 5 Metodo de la Regula Falsi
- 6 Estrategias

Introduccion

Ejemplos de ecuaciones no lineales

a) Crecimiento de poblaciones

- Designaremos con $N(t)$ número de individuos de una población (sean animales, plantas, bacterias, hombres, etc.). Ese número $N(t)$ es función del tiempo t . La cantidad de individuos que nacen por unidad de tiempo (en un año, en una hora, etc.) es proporcional a N :

$$\frac{dN(t)}{dt} = \lambda N(t)$$

donde λ se conoce como tasa de natalidad.

- Si se tiene en cuenta, además el aporte por migraciones μ , por unid. de tiempo, la ecuación queda:

$$\frac{dN(t)}{dt} = \lambda N(t) + \mu \quad (1)$$

que es la ecuación que gobierna el crecimiento poblacional.

Ejemplos de ecuaciones no lineales

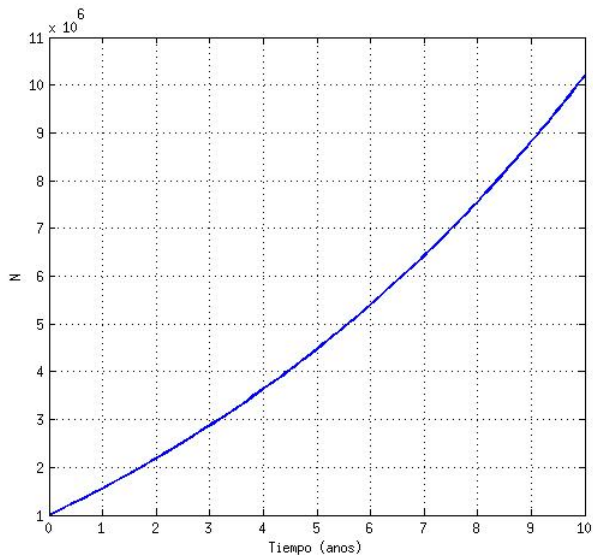
- La solución exacta de esa ecuación diferencial es:

$$N(t) = N_0 e^{\lambda t} + \frac{\mu}{\lambda}(e^{\lambda t} - 1)$$

donde N_0 es la población inicial (en $t = 0$)

- La curva de crecimiento de población para una tasa de crecimiento $\lambda = 0.1$, con una población inicial de un millón y un aporte migratorio de 435000 individuos por año se muestra en la figura siguiente.

Ejemplos de ecuaciones no lineales



Ejemplos de ecuaciones no lineales

- Si no se conoce la solución exacta, puede hallarse una *solución numérica*, a partir de la ecuación diferencial (1) y una condición inicial N_0 , resolviendo un *Problema de Valor Inicial* (Tema 7 de la materia).
- Plantearemos aquí otro problema: Conocida la cantidad de individuos N_0 y $N(t_1)$, en tiempos t_0 y t_1 , y la tasa de migraciones μ , se desea conocer la tasa de natalidad λ .
Para ello de la ec. de arriba,

$$N(t_1) = N_0 e^{\lambda t_1} + \frac{\mu}{\lambda}(e^{\lambda t_1} - 1)$$

hay calcular el λ que produce la igualdad. El resto de las variables son conocidas.

- Esto equivale a resolver la ecuación no lineal

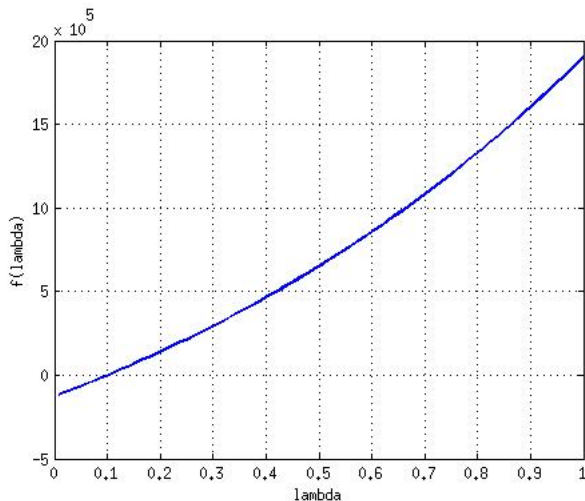
$$f(\lambda) = 0$$

con

$$f(\lambda) = N(t_1) - N_0 e^{\lambda t_1} - \frac{\mu}{\lambda}(e^{\lambda t_1} - 1)$$

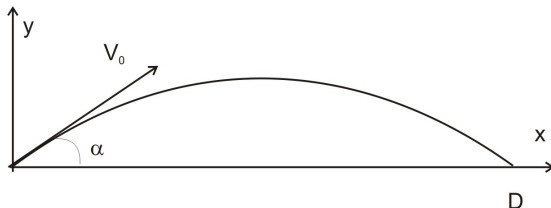
Ejemplos de ecuaciones no lineales

Función $f(\lambda)$ en función de λ



Ejemplos de ecuaciones no lineales

b) Tiro oblicuo



- Se desea conocer el ángulo α para que un disparo que sale con velocidad V_0 alcance un objetivo a una distancia D .
- Las ecuaciones:

	s/x	s/y
aceler.	$a_x = 0$	$a_y = -g$
veloc.	$v_x = V_0 \cos\alpha$	$v_y = -g t + V_0 \sin\alpha$
despl.	$d_x = V_0 \cos\alpha t$	$d_y = h = V_0 \sin\alpha t - \frac{1}{2} g t^2$

Ejemplos de ecuaciones no lineales

- El tiempo de impacto se obtiene de la ecuación para el desplazamiento vertical, cuando $h = 0$:

$$t_1 = \frac{2 V_0 \sin\alpha}{g}$$

- La distancia horizontal recorrida en t_1 :

$$d = \frac{2 V_0^2 \sin\alpha \cos\alpha}{g}$$

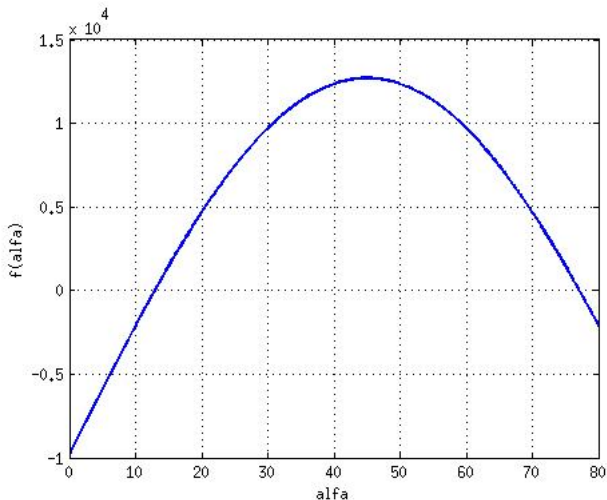
e igualando a la distancia objetivo D se obtiene la ecuación:

$$f(\alpha) = 2 V_0^2 \sin\alpha \cos\alpha - D g = 0$$

de la cual queremos calcular α .

Ejemplos de ecuaciones no lineales

La función $f(\alpha)$ en función de α , para una velocidad inicial $V_0 = 150m/s$ y una distancia del objetivo $D = 1000m$ esta graficada a continuación.



Ecuaciones no lineales

- Los ejemplos presentados son algunos de los innumerables problemas que se nos plantean donde queremos despejar, de una ecuación, una variable que no podemos escribir en forma explícita.
- Estos problemas pueden ser planteados como:

Encontrar x
tal que $f(x) = 0$

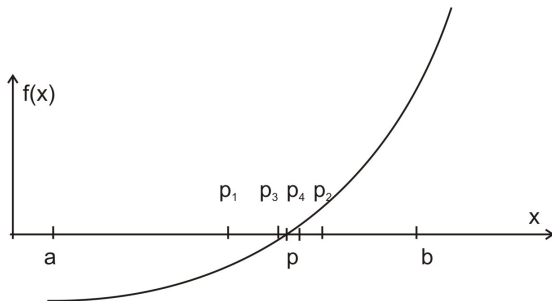
El valor de x que satisface esa ecuación se llama *raíz* de la ecuación, o también *cero* de la función f .

- Hay muchos métodos numéricos para hallar raíces de ecuaciones. Veremos aquí:
 - Método de la bisección
 - Iteración de punto fijo
 - Método de Newton-Raphson
 - Método de la secante
 - Método Regula Falsi

Método de la Bisección

ó Método de la Búsqueda Binaria

- Sea $f(x)$ continua en $[a, b]$ y $f(a)$ y $f(b)$ de signos distintos. Entonces, por el teorema del valor medio, existe $a < p < b$ tal que $f(p) = 0$.



- El Método de la Bisección procede buscando una raíz propuesta en la mitad del intervalo (a,b) . Y repitiendo iterativamente este procedimiento.

Método de la Bisección

Dados: $f(x)$, a , b , Tol_1 , (Tol_2) , K_{max}

Salida: p

1) $i \leftarrow 1$

2) mientras $i < K_{max}$

3) $p \leftarrow a + \frac{(b-a)}{2}$

4) si $f(p) < Tol_1$, o bien $\frac{b-a}{2} < Tol_2 \rightarrow$ Salida: p y Parar.

5) $i \leftarrow i + 1$

6) si $f(a)f(p) > 0$ $a \leftarrow p$
 sino $b \leftarrow p$

7) va a 3.

8) Salida: 'No se halló la raíz en K_{max} iteraciones'
Parar.

Formas de detener las iteraciones

- Hay distintas maneras de detener el proceso iterativo:
 - 1) $|p_n - p_{n-1}| \leq Tol_1$
 - 2) $\frac{|p_n - p_{n-1}|}{|p_n|} \leq Tol_2$
 - 3) $|f(p_n)| \leq Tol_3$
- El primer criterio considera el valor absoluto de la diferencia entre dos iteraciones. Y el segundo su valor relativo. En este último caso la tolerancia Tol_2 es independiente de las unidades y significado físico de las variables. En cualquiera de estos casos puede ser que la diferencia sea pequeña pero aún se esté lejos de la solución.
- El tercer criterio examina el error en $f(p)$. También, dependiendo de la función, puede ser que este error sea pequeño pero aún no se haya llegado a la solución buscada. (Por ejemplo si la derivada de f en cercanías de p es muy pequeña).

- Teorema:

Sea $f \in C[a, b]$ y sea $f(a)f(b) < 0$. El algoritmo de Bisección genera una sucesión $\{p_n\}$ que aproxima a p tal que

$$|p_n - p| \leq \frac{b - a}{2^n}$$

para $n \geq 1$.

Demostración:

Para $n \geq 1$,

$$b_n - a_n = \frac{(b - a)}{2^{n-1}}$$

La raíz exacta $p \in (a_n, b_n)$.

Y $p_n = (a_n + b_n)/2$

Luego

$$|p_n - p| \leq \frac{(b_n - a_n)}{2} = \frac{(b - a)}{2^n}$$

- De allí se ve que posee convergencia lineal:

$$|p_{n+1} - p| \leq \frac{(b-a)}{2^{n+1}} = \frac{1}{2} |p_n - p|$$

- Si se desea p con una tolerancia ϵ , se precisan:

$$n = \log_2 \frac{|b-a|}{\epsilon}$$

- El Método de la Bisección es lento: tiene convergencia *lineal*.
- Pero *siempre* converge. Es robusto. Por eso se usa muchas veces para poner en marcha otros métodos.
- (*Observación*: en este capítulo se designara a las iteraciones con un subíndice a fin de simplificar la notación)

Iteración de Punto Fijo

- Se ha definido *cero* de $f(x)$ al valor de x tal que

$$f(x) = 0$$

- En forma similar se define *punto fijo* de $g(x)$ al x tal que

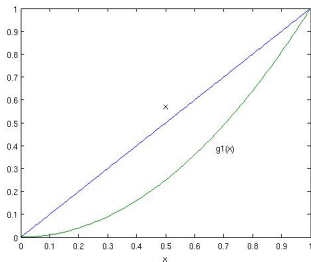
$$g(x) = x$$

- Un problema de hallar un cero de $f(x)$ se puede transformar en uno de hallar el punto fijo de $g(x)$. Por ejemplo: a partir de la ecuación $f(x) = 0$ se puede escribir $g(x) = x$ definiendo $g(x) = x + f(x)$. Así el valor de x que verifica la primera ecuación, también verifica la segunda: el cero de $f(x)$ es el punto fijo de $g(x)$.

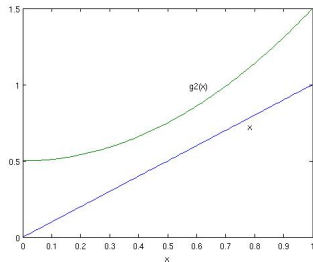
Punto Fijo

Ejemplos:

- La función $g_1(x) = x^2$, en el intervalo $[0, 1]$ tiene dos puntos fijos: $X = 0$ y $x = 1$
- La misma función en el intervalo $[2, 3]$ no tiene puntos fijos.
- La función $g_2(x) = \frac{1}{2} + x^2$, en el intervalo $[0, 1]$ no tiene puntos fijos. No los tiene en todo el eje real.
- La función identidad $g(x) = x$ en $[0, 1]$ tiene ∞ puntos fijos.



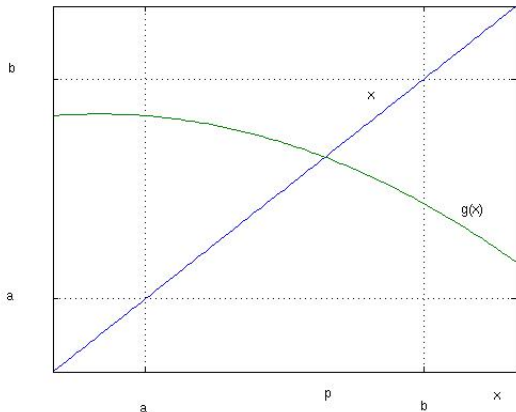
5



Punto Fijo

Teorema 1: Si $g \in C[a, b]$ y $g(x) \in [a, b] \forall x \in [a, b]$ entonces g tiene un punto fijo en $[a, b]$.

Si además, $g'(x)$ existe en (a, b) y $|g'(x)| \leq k < 1 \forall x \in [a, b]$ entonces g tiene un punto fijo *único* (p) en $[a, b]$.



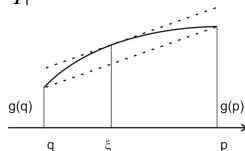
Demostración:

Primera parte:

- Si $g(a) = a$ o $g(b) = b$, entonces $\exists p$
- Si no; debe ser $g(a) > a$ y $g(b) < b$,
- Sea $h(x) = g(x) - x$.
- $h(x)$ es continua en $[a, b]$ y $h(a) = g(a) - a > 0$,
 $h(b) = g(b) - b < 0$.
- Por teorema del valor medio, $\exists p \mid h(p) = 0$ y por tanto
 $g(p) = p$.
O sea: existe un Punto Fijo en $[a, b]$

Segunda parte:

- Supóngase que $|g'(a)| \leq k < 1$ y que p y q sean Puntos Fijos de g . ($p \neq q$)
- Por Teorema del Valor Medio, $\exists \xi$ entre q y p tal que $|g(p) - g(q)| = |g'(\xi)| |p - q|$



- Por ser p y q puntos fijos, y por ser $|g'(\xi)| < 1$:

$$|p - q| < |p - q|$$

- A esta contradicción se ha llegado al suponer que $p \neq q$. Luego el punto fijo es único.

Iteración funcional

- Para encontrar el punto fijo de una función se usa una *técnica iterativa de punto fijo* o *iteración funcional*.
- Se propone un valor de partida p_0 .
- Se construye una sucesión $\{p_n\}$ con la fórmula:

$$p_n = g(p_{n-1})$$

para $n = 1, 2, \dots$

- Si $\{p_n\} \rightarrow p$ y g es continua, entonces:

$$p = \lim_{n \rightarrow \infty} p_n = \lim_{n \rightarrow \infty} g(p_{n-1}) = g(\lim_{n \rightarrow \infty} p_{n-1}) = g(p)$$

Es decir que p es el punto fijo de g .

Algoritmo de Punto Fijo

Dados: $g(x)$, p_0 , Tol , K_{max}

Salida: p

1) $i \leftarrow 1$

2) mientras $i < K_{max}$

 3) $p \leftarrow g(p_0)$

 4) si $|p - p_0| < Tol \rightarrow$ Salida: p y Parar.

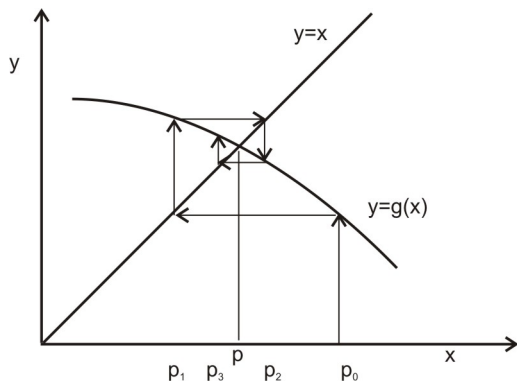
 5) $i \leftarrow i + 1$

 6) $p_0 \leftarrow p$

 7) va a 3.

8) Salida: '*No converge en K_{max} iteraciones*'
Parar.

Interpretación gráfica de la Iteración Funcional



Ejemplo

- Sea obtener la raíz de

$$f(x) = x^3 + 4x^2 - 10$$

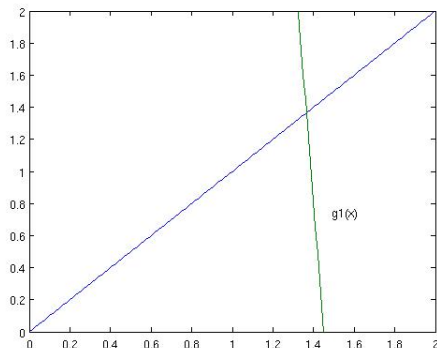
Esta función tiene una sola raíz en $[1, 2]$: $p = 1.365230013$

- Hay muchas maneras de obtener la función $g(x)$ para un problema de punto fijo $g(x) = x$:

1) De la ecuación original: $f(x) = 0$

$$x - f(x) = x$$

$$\text{con } g_1(x) = x - x^3 - 4x^2 + 10$$

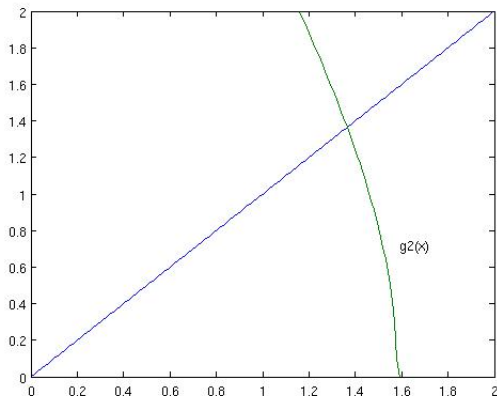


Ejemplo

2) De la ecuación original: $x^3 = 10 - 4x^2$

$$x = \pm \sqrt{\frac{10}{x} - 4x}$$

de donde: $g_2(x) = \sqrt{\frac{10}{x} - 4x}$

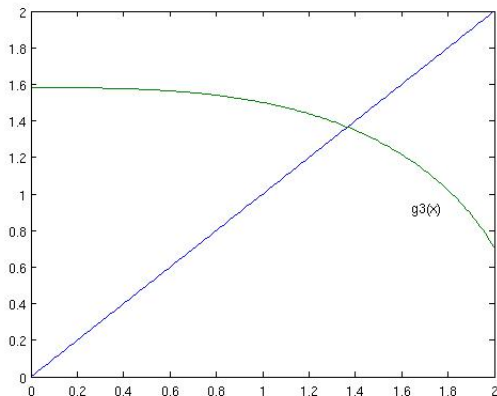


Ejemplo

3) De la ecuación original: $4x^2 = 10 - x^3$

$$x = \pm \frac{1}{2} \sqrt{10 - x^3}$$

de donde: $g_3(x) = \frac{1}{2} \sqrt{10 - x^3}$

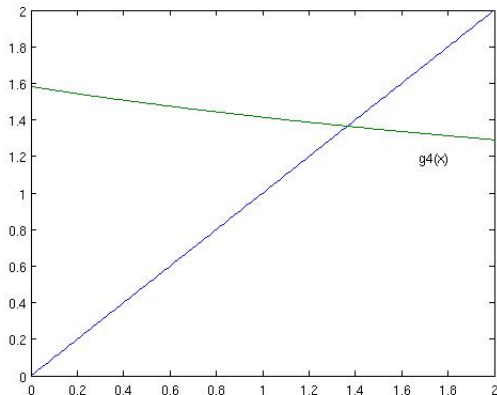


Ejemplo

4) De la ecuación original: $x^2(x + 4) = 10$

$$x = \pm \sqrt{\frac{10}{x+4}}$$

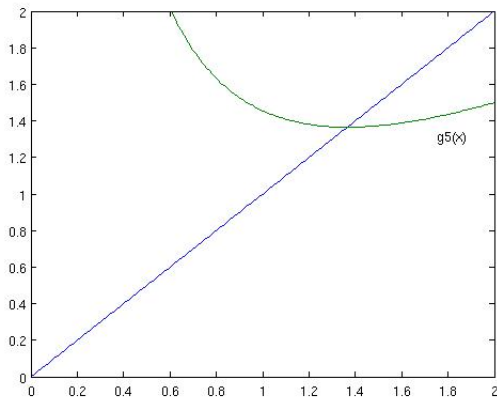
de donde: $g_4(x) = \sqrt{\frac{10}{x+4}}$



Ejemplo

- 5) Dividiendo la ecuación original por $3x^2 + 8x$ y operando:

$$g_5(x) = x - \frac{x^3 + 4x^2 - 10}{3x^2 + 8x}$$



Ejemplo

Resolviendo el problema por Iteración Funcional, partiendo del valor inicial $p_0 = 1.5$, y obteniendo los resultados con 9 dígitos después de la coma, se llegó a:

- Con $g_1(x)$ no se obtuvo convergencia.
- Con $g_2(x)$ no se obtuvo convergencia.
- Con $g_3(x)$ se requirieron 30 iteraciones.
- Con $g_4(x)$ se requirieron 15 iteraciones.
- Con $g_5(x)$ se requirieron 4 iteraciones.
- Con el método de la Bisección se requirieron 27 iteraciones.

Teorema 2:

Sea $g \in C[a, b]$ y que $g(x) \in [a, b] \forall x \in [a, b]$. Además supóngase que $\exists g'(x)$ en (a, b) con

$$|g'(x)| \leq k < 1 \quad \forall x \in [a, b] \quad (*)$$

Si p_0 es cualquier número en $[a, b]$, entonces la sucesión $\{p_n\}$ definida por

$$p_n = g(p_{n-1}) \quad n \geq 1 \quad (**)$$

converge al único Punto Fijo en $[a, b]$.

Demostración:

- Por Teorema 1, existe un P.F. $p \in [a, b]$.
- Como $g(x) \in [a, b]$ entonces $p_n \in [a, b] \quad \forall n$.

$$|p_n - p| = |g(p_{n-1}) - g(p)| = |g'(\xi)| |p_{n-1} - p| \leq k |p_{n-1} - p|$$

- la primera igualdad es por ser P.F y por (**); la segunda por el T. del Valor Medio (con $\xi \in [a, b]$); y la desigualdad es por (*).

$$|p_n - p| \leq k |p_{n-1} - p| \leq k^2 |p_{n-2} - p| \dots \leq k^n |p_0 - p|$$

- Como $k < 1$:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} |p_n - p| \leq \lim_{n \rightarrow \infty} k^n |p_0 - p| = 0$$

Es decir $\{p_n\}$ converge a p .

Corolario 1:

Si g satisface las hipótesis del Teorema 2

$$|p_n - p| \leq k^n \max\{p_0 - a, b - p_0\} \quad \forall n \geq 1$$

Corolario 2:

Si g satisface las hipótesis del Teorema 2

$$|p_n - p| \leq \frac{k^n}{1-k} |p_0 - p_1| \quad \forall n \geq 1$$

- La velocidad de convergencia depende de $\frac{k^n}{1-k}$
- Cuanto menor sea k , más rápido converge.
- Si $k \sim 1$ la convergencia es lenta.
- Si $|g'(p)| \neq 0$ la convergencia es lineal.
- Si $|g'(p)| = 0$ puede tener convergencia cuadrática.

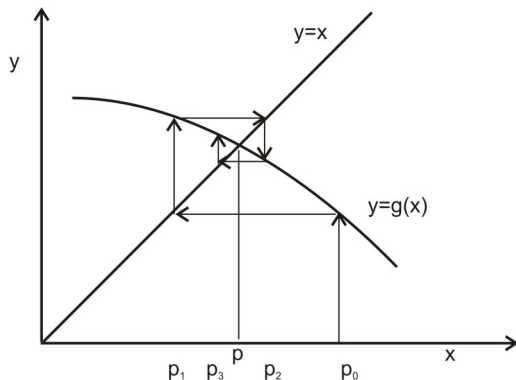
Ejemplo

Del ejemplo anterior se ve que:

- No hay ningún intervalo conteniendo a $p = 1.365230013$ tal que $|g'_1(x)| < 1$. Por eso diverge.
- La función $g_2(x)$ no manda $[1, 2]$ a $[1, 2]$. Y no hay ningún intervalo conteniendo a p tal que $|g'_1(x)| < 1$. Por eso diverge.
- La derivada $g'_3(2) \simeq 2.12$. No satisface que sea menor que 1. Pero en el intervalo $[1, 1.5]$ $g'_3(x) \leq g'_3(1.5) \simeq 0.66$. Por eso ha convergido.
- La derivada $g'_4(x) \leq 0.15 \quad \forall x \in [1, 2]$. Converge más rápido que g_3
- Cosa similar sucede con g_5 para la cual k es menor aún.

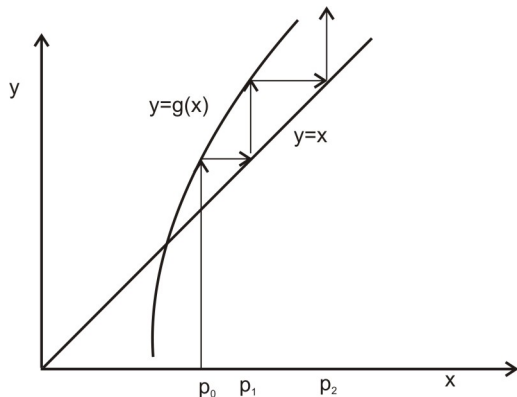
Iteración Funcional

Caso en que $|g'(x)| < 1$



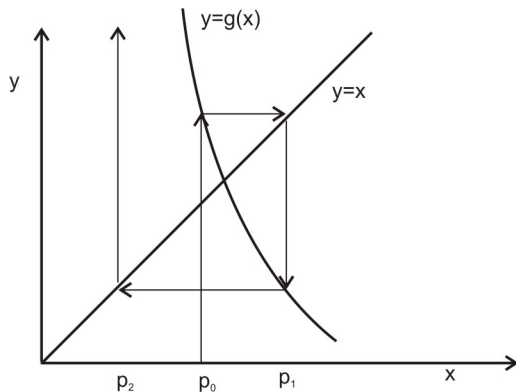
Iteración Funcional

Caso en que $|g'(x)| > 1$



Iteración Funcional

Caso en que $g'(x) < -1$



Método de Newton-Raphson

Método de Newton-Raphson

- Sea $f(x) \in C^2[a, b]$ (continuamente diferenciable 2 veces), y se desea hallar p tal que $f(p) = 0$.
- Sea \bar{x} una aproximación a p ($|\bar{x} - p|$ pequeño), y $f'(\bar{x}) \neq 0$
- El desarrollo en serie de Taylor alrededor de \bar{x} :

$$f(x) = f(\bar{x}) + (x - \bar{x})f'(\bar{x}) + \frac{(x - \bar{x})^2}{2}f''(\bar{x}) + \dots$$

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

donde $\xi(x)$ está entre x y \bar{x} .

- Particularizando en $x = p$:

$$0 = f(\bar{x}) + (p - \bar{x})f'(\bar{x}) + \frac{(p - \bar{x})^2}{2}f''(\xi(p))$$

Método de Newton-Raphson

- Al ser $(p - \bar{x})$ pequeño podemos despreciar el término cuadrático frente al lineal:

$$0 \simeq f(\bar{x}) + (p - \bar{x})f'(\bar{x})$$

- De allí:

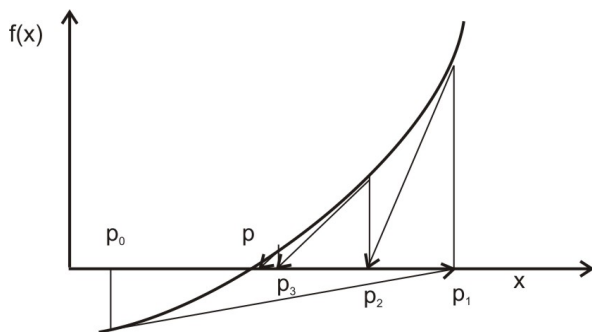
$$p \simeq \bar{x} - \frac{f(\bar{x})}{f'(\bar{x})}$$

- El Método de Newton-Raphson construye una sucesión $\{p_n\}$ con la fórmula de recurrencia:

$$p_n \simeq p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})} \quad n \geq 1$$

- Observación: El Método de Newton-Raphson puede ser mirado como un caso de iteración funcional, con $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Interpretación gráfica Método de Newton-Raphson



Algoritmo del Método de Newton-Raphson

Dados: $f(x), f'(x), p_0, Tol, K_{max}$

Salida: p

1) $i \leftarrow 1$

2) mientras $i < K_{max}$

3) $p \leftarrow p_0 - \frac{f(p_0)}{f'(p_0)}$

4) si $|p - p_0| < Tol \rightarrow$ Salida: p y Parar.

5) $i \leftarrow i + 1$

6) $p_0 \leftarrow p$

7) va a 3.

8) Salida: 'No converge en K_{max} iteraciones'
Parar.

Formas de detener las iteraciones

- Hay distintas maneras de detener el proceso iterativo:
 - 1) $|p_n - p_{n-1}| \leq Tol_1$
 - 2) $\frac{|p_n - p_{n-1}|}{|p_n|} \leq Tol_2$
 - 3) $|f(p_n)| \leq Tol_3$
- La tolerancia Tol_1 es en valor absoluto, mientras que la tolerancia Tol_2 es independiente de las unidades y significado físico de las variables.
- Según la función puede ser que algún criterio sea mejor que los otros.

- El error en la iteración n :

$$e_n = p_n - p$$

- En p , $f(p) = 0$ y $f'(p) \neq 0$
- Se puede escribir:

$$e_{n+1} = p_{n+1} - p = p_n - \frac{f(p_n)}{f'(p_n)} - p = e_n - \frac{f(p_n)}{f'(p_n)} = \frac{e_n f'(p_n) - f(p_n)}{f'(p_n)}$$

- Por el Teorema de Taylor:

$$f(p) = 0 = f(p_n - e_n) = f(p_n) - e_n f'(p_n) + \frac{e_n^2}{2} f''(\xi_n)$$

con ξ_n entre p_n y p . De allí:

$$e_n f'(p_n) - f(p_n) = \frac{e_n^2}{2} f''(\xi_n)$$

- Sustituyendo en la expresión de e_{n+1} :

$$e_{n+1} = e_n^2 \frac{f''(\xi_n)}{2f'(p_n)}$$

- Si p_n es cercano a p se puede escribir:

$$e_{n+1} \simeq e_n^2 \frac{f''(p)}{2f'(p)} = C e_n^2$$

- El Método NR posee convergencia *cuadrática*.
- Al obtener la fórmula del error, hemos supuesto que $f'(p) \neq 0$, y buscamos que $f(p) = 0$. Pero puede haber problemas si simultáneamente con $f(p)$ también $f'(p)$ tiende a cero.

- Definición: Una solución p de $f(x) = 0$ es un *cero de multiplicidad m* de la función f si para $x \neq p$ se puede escribir $f(x) = (x - p)^m q(x)$ siendo $q(p) \neq 0$.
- Las raíces de ecuaciones pueden ser *simples* o *múltiples*. Las raíces simples son las que tienen multiplicidad $m = 1$.
- Teorema: $f \in C^1[a, b]$ tiene un cero simple p en (a, b) si y solo si $f(p) = 0$ y $f'(p) \neq 0$.
- Teorema: Si el método de Newton-Raphson genera una sucesión $\{p_n\}$ que converge a un cero p de $f(x)$, entonces:
 - Si p es raíz simple, la convergencia es **cuadrática**:

$$e_{n+1} \simeq \frac{f''(p)}{2f'(p)} e_n^2$$

- Si p es raíz múltiple, la convergencia es **lineal**

$$e_{n+1} \simeq \frac{m-1}{m} e_n$$

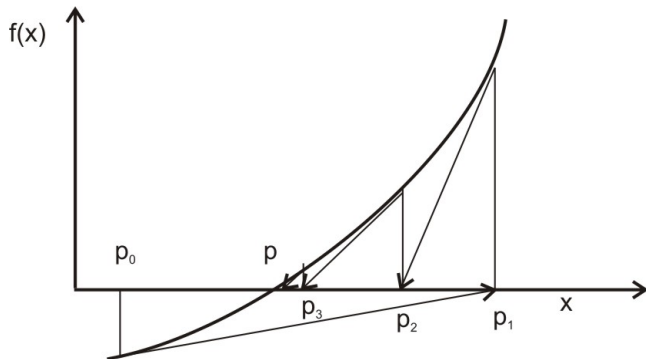
- Teorema: Sea $f \in C^2[a, b]$. Si $p \in [a, b]$ es un cero de f y $f'(p) \neq 0$, entonces existe $\delta > 0$ tal que para cualquier aproximación inicial $p_0 \in [p - \delta, p + \delta]$ el metodo de Newton-Raphson genera una sucesión $\{p_n\}$ que converge a p .
- Este teorema, asegura que el M. N-R converge para cualquier p_0 dentro de ese intervalo $[p - \delta, p + \delta]$.
- La convergencia se dice que es *local*, pues precisa que el punto inicial este suficientemente cerca del cero buscado.
- El método de la biseccion, en contraposición con éste, tiene convergencia *global* ya que para cualquier $p_0 \in [a, b]$ converge.

Resumiendo:

- El método de Newton-Raphson, para raíces simples, tiene convergencia cuadrática. Esto es bueno.
- Para raíces múltiples, la convergencia es lineal.
- Su convergencia es local. Hay casos en que este método no converge.
- Se precisa cierta regularidad en la derivada de la función, y comenzar con una estimación inicial cercana a p
- Otro inconveniente es que se precisa evaluar la derivada de la función.

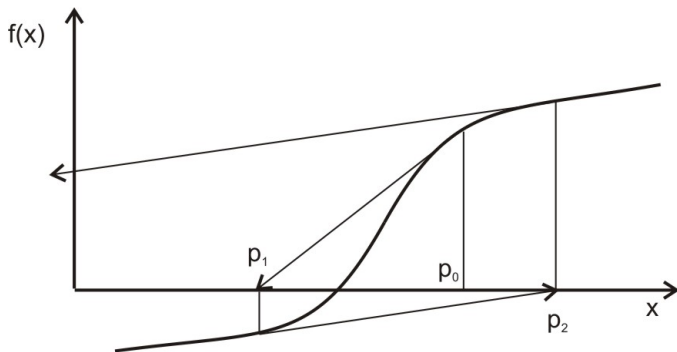
Convergencia del M. Newton-Raphson

Caso en que el M. Newton-Raphson converge



Convergencia del M. Newton-Raphson

Caso en que el M. Newton-Raphson no converge



Método de la Secante

Método de la Secante

- Un problema del M. Newton-Raphson es que se debe calcular la derivada de la función, y a veces no se dispone de ella.
- Esto se puede remediar recordando la definición de derivada:

$$f'(x) = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x}$$

- Se puede aproximar a la derivada, en la iteración n ,:

$$f'(p_n) \simeq \frac{f(p_n) - f(p_{n-1})}{p_n - p_{n-1}}$$

- Y la fórmula de recurrencia del M. Newton-Raphson, con este cambio:

$$p_{n+1} = p_n - \frac{(p_n - p_{n-1}) f(p_n)}{f(p_n) - f(p_{n-1})}$$

- Esta es la fórmula del *Método de la Secante*

Algoritmo del Método de la Secante

Dados: $f(x)$, p_0 , p_1 , Tol , K_{max}

Salida: p

1) $i \leftarrow 2$; $q_0 \leftarrow f(p_0)$; $q_1 \leftarrow f(p_1)$

2) mientras $i < K_{max}$

3) $p \leftarrow p_1 - \frac{q_1(p_1 - p_0)}{(q_1 - q_0)}$

4) si $|p - p_1| < Tol \rightarrow$ Salida: p y Parar.

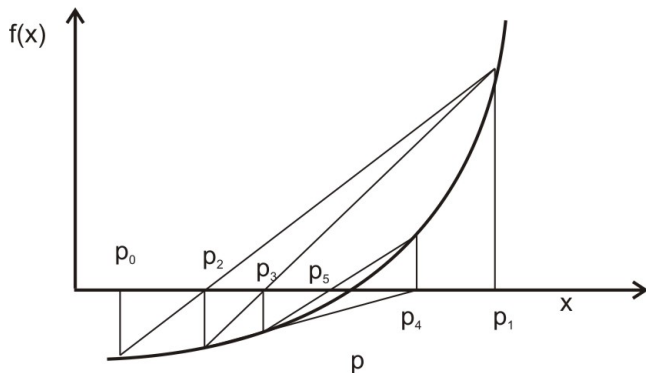
5) $i \leftarrow i + 1$

6) $p_0 \leftarrow p_1$; $q_0 \leftarrow q_1$; $p_1 \leftarrow p$; $q_1 \leftarrow f(p)$

7) va a 3.

8) Salida: '*No converge en K_{max} iteraciones*'
Parar.

Método de la Secante



Método de la Secante

- El método de la secante evita tener que evaluar derivadas.
- La convergencia es más lenta que la del M. Newton-Raphson, pero más rápida que el M. Bisección.
- Posee una convergencia *superlineal*, para el caso de raíces simples:

$$e_{n+1} \simeq \left[\frac{f''(p)}{2f'(p)} \right]^{1-\phi} e_n^\phi = C e_n^\phi$$

donde $\phi = \frac{(1+\sqrt{5})}{2} = 1.618\dots$

- Precisa 2 estimaciones iniciales: p_0 y p_1 .

Metodo de la Regula Falsi

Método Regula Falsi

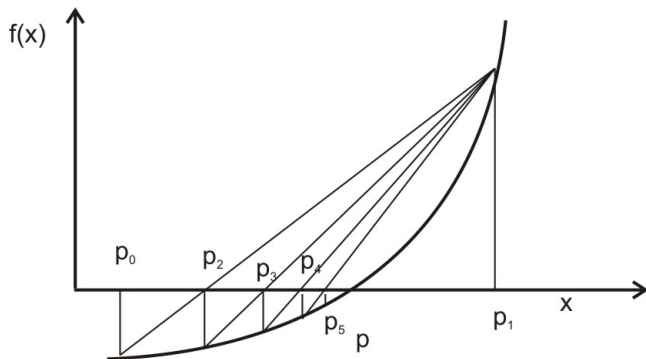
- El Método llamado *Regula Falsi* o de la Falsa Posición, es similar al Metodo de la Secante, pero en cada iteración toma -para trazar la secante- los dos últimos puntos que acotan la raíz buscada. Como lo hacía el metodo de la Bisección.
- La fórmula de recurrencia es similar a la del M. Secante

$$p_n = b_n - \frac{(b_n - a_n) f(b_n)}{f(b_n) - f(a_n)}$$

pero los puntos a_n y b_n se eligen de modo de encerrar la raíz.

- Para la iteración siguiente p_n reemplaza, ya sea a a_n o a b_n , según quienes encierran la raíz buscada, tal como se hace en el método de la Bisección.
- Este método tiene convergencia lineal. Pero, siempre converge (convergencia global), cosa que no siempre ocurre con el método de la secante.

Método Regula Falsi



Estrategias

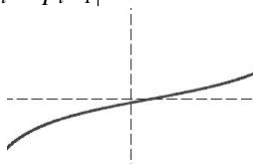
- Lo primero a realizar es una gráfica de la función a la cual se quiere hallar el cero. Nada reemplaza la inspección visual que permite observar:
 - Si la función tiene ceros en el intervalo deseado.
 - Si hay un cero o más de uno.
 - Si cada cero es simple o tiene multiplicidad mayor a uno.
 - Cuál es el intervalo en que debe buscarse el cero.
 - Cuál puede ser un buen valor inicial.
 - Cómo es la curva en proximidades del cero (esto tiene influencia en la forma de determinar el error para detener las iteraciones).

- Si hay varios ceros en el intervalo elegido conviene definir un intervalo que encierre exclusivamente el cero de interés para el problema.
- El método de Newton-Raphson tiene convergencia cuadrática, pero precisa una estimación inicial cercana al cero pues no es seguro que converja de otro modo. Posee *convergencia local*.
- El método de la Bisección, por otro lado asegura convergencia pero ésta es lenta. Se dice que tiene *convergencia global*.
- A veces se usa un esquema híbrido: se inicia con algunas iteraciones de Bisección y luego se cambia a Newton-Raphson para acelerar el proceso.

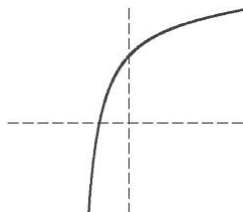
- El examen del grafico puede detectar raices múltiples. Si en el lugar donde $f(x) = 0$ tambien es $f'(x) = 0$, esto indica raices múltiples.
- Con raices de multiplicidad mayor que uno, el metodo de Newton-Raphson pierde su convergencia cuadrática.
- Hay métodos de *aceleración* (Aitken, Steffensen, Muller) que no seran discutidos aquí, que permiten acelerar la convergencia de algoritmos de convergencia lineal.

Estrategias de análisis

- Si la función tiene derivadas pequeñas en proximidades del cero, un criterio de parada basado en $|f(p_i)| < Tol$ no es adecuado pues esto puede satisfacerse aún cuando $|p_i - p_{i-1}|$ sea grande. Un criterio basado en $|p_i - p_{i-1}| < Tol$ sería mejor.



- Si la función tiene derivadas grandes en proximidades del cero, un criterio de parada basado en $|p_i - p_{i-1}| < Tol$ no sería adecuado, sino mas bien uno basado en $|f(p_i)| < Tol$.

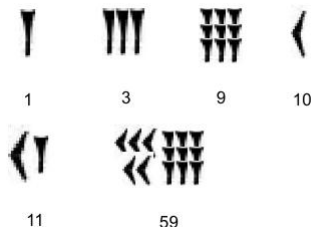


En este capítulo hemos visto:

- Problemas de hallar el cero de una función, o bien la raíz de una ecuación.
- Métodos para hallar ceros de funciones:
 - Método de la búsqueda binaria, o de la bisección.
 - Iteración funcional, o iteración de punto fijo
 - Método Newton-Raphson
 - Método de la secante
 - Método de la Regula Falsi
- Condiciones de convergencia y algoritmos de cada uno.
- Método de Horner, para evaluar polinomios y sus derivadas en un punto.
- Estrategias para analizar el problema y elegir el método a usar.

Calculo de la raiz cuadrada por el método de la bisección

- Este problema era resuelto en Babilonia (~ 1800 años antes de la era cristiana), por el método de la bisección.
- Su sistema de numeración era en base 60 (sistema sexagesimal) y la escritura del mismo se denomina *cuneiforme*. pues se basaba en cuñas talladas en tablillas de arcilla.



Apendice: Ejemplos

- El procedimiento para hallar la raíz cuadrada de A era el siguiente:

- Se eligen dos números a_1 y b_1 tal que $a_1^2 < A$ y $b_1^2 > A$
- Se calcula

$$c = \frac{1}{2}(a_1 + b_1)$$

y se calcula su cuadrado.

- Si $c_1^2 < A$ se reemplaza a_1 por c_1 , y si $c_1^2 > A$ se reemplaza b_1 por c_1
- Se repite el proceso hasta lograr una aproximación satisfactoria.
- Como se ve el proceso es precisamente una técnica de bisección.

Calculo de la raiz cuadrada por el método de Newton-Raphson

- Se desea calcular la raiz cuadrada de un número real A . Se quiere hallar el número real x tal que $x^2 = A$, o bien

$$x^2 - A = 0$$

- La funcion $f(x) = x^2 - A$ es a la cual queremos hallar un cero.
- El método de Newton-Raphson itera con la fórmula

$$p_{k+1} = p_k - \frac{f(p_k)}{f'(p_k)}$$

- La derivada

$$f'(x) = 2x$$

- Sustituyendo

$$p_{k+1} = p_k - \frac{(p_k^2 - A)}{2p_k}$$

Que puede escribirse:

$$p_{k+1} = \frac{1}{2} \left(p_k + \frac{A}{p_k} \right)$$

- Esta fórmula brinda también una interpretación geométrica. Si A es el área de un cuadrado cuyo lado buscamos, en una iteración cualquiera es el área de un rectángulo de lados p_k y $\frac{A}{p_k}$. Si estos no coinciden se hace un promedio de ambos para la próxima iteración.

Apendice: Ejemplos

Cálculo de la raíz cuadrada de 39 por bisección

it.	a	b	c	c^2
1	4	8	6	36
2	6	8	7	49
3	6	7	6.5	42.25
4	6	6.5	6.25	39.0625
5	6	6.25	6.125	37.515625
6	6.125	6.25	6.1875	38.28515625
7	6.1875	6.25	6.21875	38.67285156
8	6.21875	6.25	6.230938	38.82458836
9	6.230938	6.25	6.240469	38.94345334

Apendice: Ejemplos

Cálculo de la raíz cuadrada de 39 por Newton-Raphson

it.	p_{k-1}	p_k	p_k^2
1	7	6,2857142857	39.510204
2	6,2857142857	6,2451298701	39.001647
3	6,2451298701	6,2449979998	39