El problema de las raíces múltiples

La bisección no es aplicable a raíces dobles (f'(s)=0). ¿Y Newton?

Cerca de una raíz doble s una función f(x) es similar a una parábola:

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

Luego
$$f(x) \approx \frac{f''(s)}{2} (x-s)^2$$
 y su derivada es $f'(x) \approx f''(s) (x-s)$

f(x) y $f'(x) \rightarrow 0$ para x=s, pero f(x) va con $(x-s)^2$ y la derivada con (x-s)

por lo que el cociente
$$\frac{f(x)}{f'(x)}$$
 esta bien definido: $\frac{f(x)}{f'(x)} \approx \frac{1}{2}(x-s) \xrightarrow[x \to s]{} 0$

El método de Newton no "explota" en raíces dobles.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Prob LAB: aplicar Newton a $f(x)=1+\cos(x)$

Iteración:
$$f(x) = 1 + \cos(x)$$

 $f'(x) = -\sin(x)$ $\to x = x - \frac{1 + \cos(x)}{-\sin(x)} = x + \frac{1 + \cos(x)}{\sin(x)}$

 $s=\pi$ es una solución ya que $f(\pi) = 1+\cos(\pi) = 1-1=0$

Solución correcta s = π = 3.1415926535897931 Arrancando en x0=3.000000

It 1 x=3.0709148443026528 3.1

It 2 x=3.1062684671563341 3.1

It 3 x=3.1239323971628581 3.1

It 4 x=3.1327627548819419 3.1

It 5 x=3.1371777329211668 3.14

It 6 x=3.1393851968410607 3.14

It 7 x=3.1404889256636337 3.14

It 8 x=3.1410407896827648 3.14

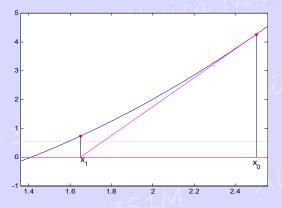
Newton funciona pero muy lentamente (parece un método lineal)

¿Por qué perdemos la convergencia cuadrática?

 $s=\pi$ es una raíz doble ya que $f(\pi)=0$ y $f'(\pi)=-\sin(\pi)$ también es 0

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

¿Por qué "falla" Newton en este caso?

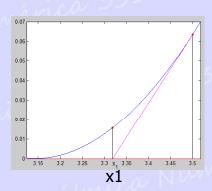


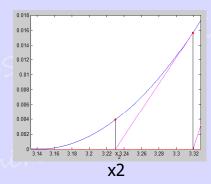
Newton asumía que cerca de la raíz una función es como una recta:

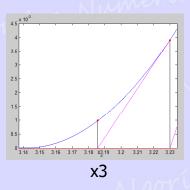
$$f(x) = f'(s)(x-s) + ...$$

En raíces dobles f'(s)=0 y f(x) se parece al siguiente término de la serie de Taylor

→ ya no es una recta sino una parábola.







Tras 3 iteraciones la recta tangente no consigue "pegarse" a la función

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Orden de Newton en raíces dobles

¿De qué orden es Newton en raíces dobles?

Recordando que cerca de una raíz doble se verifica que: $\frac{f(x)}{f'(x)} \approx \frac{1}{2}(x-s)$

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \approx x_n - \frac{1}{2}(x_n - s) \longrightarrow x_{n+1} - s \approx \frac{1}{2}(x_n - s)$$

Por lo tanto $e_{n+1} \sim e_n/2 \rightarrow i$ Newton se ha convertido en lineal!

En raíces dobles Newton se comporta como un método lineal con K=1/2 (en las gráficas anteriores se aprecia como el error se reduce a la mitad)

Se puede demostrar que para una raíz p-ésima el valor de K = 1 - 1/p.

Con raíces de multiplicidad alta $K \rightarrow 1$ y la convergencia es muy lenta.

Posibles soluciones

Si queremos seguir teniendo convergencia cuadrática:

 Cambiar a un método de orden superior, que substituya la aproximación de una recta con una aproximación a una parábola: por ejemplo usar 3 puntos e interpolar una parábola (método de Mueller).

La solución de la raíz de la parábola sería nuestro siguiente punto.

b) Modificar Newton para que mantenga convergencia cuadrática:

$$X_{n+1} = X_n - p \frac{f(X_n)}{f'(X_n)}$$

Esta variante mantiene convergencia cuadrática para una raíz con multiplicidad p.

Este "apaño" no es muy útil en la práctica. Si no se donde está la raíz, menos voy a saber si es múltiple o no.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Más problemas en raíces dobles

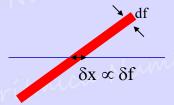
```
It 21 x=3.1415925863384278 f(x)=9.1e-015. 3.1415926
It 22 x=3.1415926193555426 f(x)=2.2e-015. 3.1415926
It 23 x=3.1415926355706341 f(x)=5.6e-016. 3.1415926
It 24 x=3.1415926417319815 f(x)=1.1e-016. 3.1415926
It 25 x=3.1415926510947800 f(x)=1.1e-016. 3.14159265
It 26 x=3.1415926510947800 f(x)=0.0e+000. 3.14159265
```

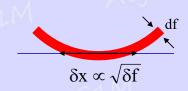
La iteración termina con 8/9 cifras correctas, ¿qué ha sido del resto?

¿Por qué termina la iteración?

Como f(x) se hace 0 se supone que hemos llegado al objetivo

¿Cómo es posible qué f(x)=0 si estamos todavía lejos de s?





Variantes de los métodos vistos

• Representante de métodos robustos: BISECCIÓN.

No "pierde" la solución: siempre converge pero de forma lenta.

• Representante de métodos rápidos: NEWTON.

Muy rápido cuando converge.

Exige poder conocer la derivada de la función.

Más costoso: requiere 2 evaluaciones por iteración

De cada uno de estos métodos se han propuestos diversas variantes que tratan de solucionar o reducir sus problemas, manteniendo en la medida de lo posible sus ventajas.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

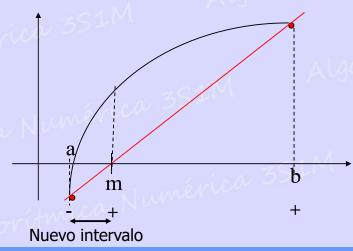
ANTONIO TABERNERO GALÁN

Método de regula-falsi

Variante de bisección: usa más información de f(a), f(b), no sólo el signo.

Inicio: intervalo [a,b] verificando f(a)·f(b)<0 (cambio de signo)

Regla: Solución más probable en la recta que une (a, f(a)) con (b, f(b)). Quedarse con sub-intervalo que mantiene el cambio de signo. Repetir el proceso.



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

La única diferencia en el código es usar este valor de m como el siguiente punto en vez de usar el punto medio m=(a+b)/2

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

Aproximaciones a Newton

Métodos tipo secante = Newton + Aproximación numérica de la derivada:

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

Varias posibilidades para aproximar "f'(x)":

"
$$f'(x_n)$$
" = $\frac{f(x_n + h) - f(x_n)}{h}$ \longrightarrow Exige una 2ª evaluación de f(x) en cada paso

"
$$f'(x_n)$$
" = $\frac{f(x_n) - f(x_{n-1})}{x_n - x_{n-1}}$ \longrightarrow Método de la secante: usa las dos últimas evaluaciones de f(x) para aproximar f'(x).

¿Orden de secante?

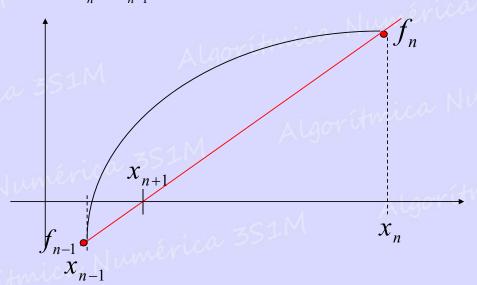
 $e_{n+1} \sim K \cdot e_n^{1.62}$ (mejor que lineal, peor que Newton)

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Método de la secante (gráficamente)

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f_n}{f_n - f_{n-1}} = \frac{x_{n-1} \cdot f_n - x_n \cdot f_{n-1}}{f_n - f_{n-1}} \quad con \quad f_n = f(x_n)$$



ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

Método de Halley

Consiste en "incrementar" el orden de Newton. En vez de la recta tangente en x_0 usa la parábola tangente \rightarrow exige conocer $f(x_0)$, $f'(x_0)$ y $f''(x_0)$:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \left[1 - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \cdot \frac{f''(x_n)}{2f'(x_n)} \right]^{-1}$$

- Con la letra pequeña habitual el método es de orden 3: $e_{n+1} \sim K \cdot e_n^3$
- Usa 3 evaluaciones por iteración y necesita conocer f' y f"
- · Salvo aplicaciones específicas no merece la pena incrementar orden
 - 3 iteraciones Newton (6 eval): $e \to ((e^2)^2)^2) = e^8 (10^{-1} \to 10^{-8})$
 - 2 iteraciones Halley (6 eval): $e \to ((e^3)^3) = e^9 (10^{-1} \to 10^{-9})$
- El principal problema es saber dónde empezar, tener convergencia, no el hacer una iteración de más o de menos.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Aceleración de métodos lineales

En un método lineal el error se comporta de una forma regular $e_n \sim K \cdot e_{n-1}$

Podemos usar ese decaimiento regular para mejorar nuestra estimación.

Si tenemos 3 iteraciones de un método lineal: x_{n-1} , x_n , x_{n+1} se verificará que:

$$(x_{n+1} - s) \sim K \cdot (x_n - s)$$

 $(x_n - s) \sim K \cdot (x_{n-1} - s)$

Dividiendo eliminamos K y podemos despejar $s \approx x_{n+1} - \frac{(x_{n+1} - x_n)^2}{(x_{n+1} - 2x_n + x_{n-1})}$

Usando esta nueva aproximación como punto de partida podemos aplicar otras 2 iteraciones del método original (\rightarrow) y tenemos de nuevo tres valores de la sucesión lineal a los que volver a aplicar la fórmula de "aceleración" (\rightarrow) .

$$X_1 \rightarrow X_2 \rightarrow X_3$$

$$\downarrow \\ X_3 \rightarrow X_4 \rightarrow X_5$$

$$\downarrow \\ X_5 \rightarrow X_5 \rightarrow X_5$$

RESUMEN: tipos de problemas de Newton

Newton "sobre la marcha": Ponerse a aplicar Newton : x_0 , x_1 , x_2 , ...

A partir de los resultados, estimar errores, decidir si parar, ...

Nos basamos en: $e_n = |x_n - s| \approx |x_n - x_{n+1}|$ y $e_{n+1} \approx K \cdot e_n^2$

Newton "a-prori" (sin iterar): probar que hay convergencia a partir de un x_0 dado o perteneciente a un intervalo.

Se trata de acotar M y el error del punto inicial (e_0) :

$$e_0$$
 = máximo valor posible de $|x_0 - s|$ $M = \frac{\max\{f''(x)|\}}{2\min\{f'(x)|\}}$

Determinados M y e_0 hay convergencia si $M \cdot e_0 < 1$ $\dot{\epsilon}$ No de iteraciones para una cierta tolerancia? $e_n \leq \frac{1}{M} \big(M \cdot e_0 \big)^{2^n} < tol$

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Problemas restantes

Problema 2: Bisección, similar al problema. 1

Problema 5: ejemplo típico de problema de Newton "a-priori": Estimar M, error inicial e0, usar cota para deducir nº de iteraciones. Similar al problema 6.

Problema 7: Mezcla de ambos tipos.

- a,b) existencia de s y demostrar convergencia para todo punto de [0,1]
- c) Dar la expresión de Newton y aplicar a $x_0=0.5$ para obtener x_1 , x_2 , x_3 .
- d) Usar valores obtenidos al iterar para estimar errores.

Problema 8:

1ª parte: Newton "a-priori" → estimar M, obtener cota del error

2ª parte: aplicación al cálculo de la raíz cuadrada.

Problema 2

Problema 2: Se quiere resolver aproximadamente la ecuación $x = log(\frac{1}{x})$ Razonar si se puede usar la bisección para hallar una solución s en [1/2,1] Si se puede, obtener una aproximación con un error menor o igual a 1/16.

$$x = log(\frac{1}{x}) = -log(x) \Rightarrow f(x) = x + log(x) = 0$$

$$f(0.5) = -0.1931 < 0$$
 Cambio de signo: bisección puede actuar $f(1) = 1 > 0$

Para conseguir un error menor o igual que 1/16 basta bajar hasta un intervalo de tamaño 1/8 y dar como estimación su punto medio.

$$[0.50, 1.00] = [-, +].$$
 s = 0.75 f(0.750)=0.46 (+). Raíz en [0.5, 0.75]

$$[0.50, 0.75] = [-, +]$$
. s = 0.625, f(0.625)=0.15 (+). Raíz en $[0.5 \ 0.625]$

[0.50, 0.625] --> este intervalo tiene ancho 1/8. Si tomo el punto medio $s \cong 0.5625$ tengo asegurado error < 1/16.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Problema 5 (julio 2013)

Sea la ecuación $x = \frac{\cos(x)}{2}$, cuya solución está en intervalo [0,1]:

- a) Si trabajamos con una representación en coma flotante con una mantisa de 15 bits, ¿cuántas iteraciones como máximo tendría sentido aplicar del método de la bisección?
- b) Si utilizamos el método de Newton, ¿cuál sería el mayor error inicial que nos podríamos permitir en la hipótesis inicial para asegurar la convergencia?
- c) Si empezamos en x_0 =0.5, dar una cota del error inicial e_0 . ¿Cuántas iteraciones serían necesarias para alcanzar la precisión de la representación?

Problema 5 (julio 2013)

- a) 15 iteraciones (cada iteración la bisección gana un factor 2 = un bit)
- b) Recordar: hay convergencia si $e_0 < 1/M$

$$f(x) = x - \cos(x)/2$$

$$f'(x) = 1 + \sin(x)/2 \longrightarrow |f'(x)| \ge 1/2$$

$$f''(x) = \cos(x)/2 \longrightarrow |f''(x)| \le 1/2$$

$$M = \frac{\max\{|f''(x)|\}}{2\min\{|f'(x)|\}} = \frac{1/2}{1} = \frac{1}{2}$$

Podemos asegurar convergencia si e_0 es menor que 1/M = 2

c) Si x_0 =0.5, ¿error inicial? ¿cuántas iteraciones tiene sentido hacer? 15 bits de mantisa → limite de la precisión es del orden de 2⁻¹⁵

$$e_n \le \frac{1}{M} (M \cdot e_0)^{2^n}$$
 $M = \frac{1}{2}, e_0 \le \frac{1}{2}$ $\to e_n \le 2 \left(\frac{1}{4}\right)^{2^n} \le 2^{-15}$??

$$\log_2\left(\frac{1}{4}\right)^{2^n} \le \log_2\left(2^{-16}\right) \Rightarrow 2^n(-2) \le -16 \Rightarrow 2^n \ge 8$$
 3 iteraciones

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Problema 7 (enero 2014)

Sea la ecuación $x = e^{-x}$. Se pide:

- Demostrar que la ecuación anterior tiene al menos una solución en [0,1].
- Demostrar que para cualquier punto inicial en el intervalo [0,1] el b) método de Newton puede usarse para hallar la solución.
- Dar la expresión del método de Newton y obtener las 3 primeras iteraciones si partimos de x0=0.5. Listar los tres valores en una tabla con 8 decimales.
- Usando únicamente los valores obtenidos antes para x1, x2 y x3, estimar los errores para las 3 iteraciones calculadas. Listar dichos errores usando notación científica.

Usar el hecho de que si el método de Newton converge hacia la solución s, se verifica que:

$$\begin{cases} \left| \mathbf{X}_{n} - \mathbf{S} \right| = \mathbf{e}_{n} \approx \left| \mathbf{X}_{n+1} - \mathbf{X}_{n} \right| \\ \\ \mathbf{e}_{n+1} \approx \mathbf{K} \mathbf{e}_{n}^{2} \end{cases}$$

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

Problema 7 (enero 2014)

- a) La ecuación dada es equivalente a $f(x)=x-e^{-x}=0$ Evaluando en 0 y 1: f(0)=-1, f(1)=1-1/e>0Hay cambio de signo, función continua, al menos una raíz.
- b) Newton funciona si $|Me_0| < 1$ con $M = \frac{\max |f''(x)|}{2\min |f'(x)|}$ en el intervalo en cuestión

Por otra parte, el error inicial e0 para cualquier punto del intervalo no puede superar su ancho: $\left|e_{_0}\right|<1$

Y por lo tanto $\left|Me_{_0}\right|=M\left|e_{_0}\right|< M=0.3655<1$ y tenemos convergencia.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Problema 7 (enero 2014)

c) Dar la expresión del método de Newton y obtener las 3 primeras iteraciones si partimos de x0=0.5. Listar los tres valores en una tabla con 8 decimales:

$$x = x - \frac{f(x)}{f'(x)} = x - \frac{x - e^{-x}}{1 + e^{-x}} = \frac{1 + x}{1 + e^{x}}$$

Iter	x(n)	
1	0.56631100	
2	0.56714317	
3	0.56714329	

d) Para hallar los errores de x1 y x2 podemos usar el hecho de que:

$$|e_1| = |x_1 - s| \approx |x_1 - x_2| = 8.3 \cdot 10^{-4}$$

 $|e_2| = |x_2 - s| \approx |x_2 - x_3| = 1.2 \cdot 10^{-7}$

Esto no vale para estimar e3 porque no disponemos de x4. La alternativa es usar e1 y e2 para hallar la constante K y luego estimar e3 como $e_3 \sim K \cdot e_2^2$

$$e_2 \approx K \cdot e_1^2 \longrightarrow K \approx \frac{e_2}{e_1^2} \approx 0.17 \longrightarrow e_3 \approx K e_2^2 = 0.17 \cdot (1.2 \cdot 10^{-7})^2 \approx 2.4 \cdot 10^{-15}$$

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

Problema 8

Para calcular \sqrt{c} vamos a aplicar el método de Newton a $f(x) = x^2-c$:

- a) Verificar que la iteración de Newton corresponde a $x_{n+1} = \frac{x_n^2 + c}{2x_n}$
- b) Demostrar que para un punto inicial $x_0>0$, todos los puntos de la sucesión se encuentran a la derecha de la raíz: $x_{n+1}-\sqrt{c}>0$
- c) Si c \geq 1, hallar una cota de M = f"(x)/(2·f'(x)) y demostrar que el método converge si $|e_0|$ <2 y que entonces se verifica que:

$$e_n \le 2 \cdot \left(\frac{e_0}{2}\right)^{2^n}$$

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Problema 8

a) Verificar la expresión de la iteración.

$$f(x) = x^{2} - c$$

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

$$x_{n+1} = x_{n} - \frac{f(x_{n})}{f'(x_{n})} = x_{n} - \frac{x_{n}^{2} - c}{2x_{n}} = \frac{x_{n}^{2} + c}{2x_{n}}$$

b) Demostrar que para un punto inicial x0>0, el resto de los puntos de la sucesión se encuentran a la derecha de la raíz, esto es:

Vamos a demostrar que $(x_{n+1} - \sqrt{c})$ es positivo para n=0, 1, ...

Método Newton Saco factor común Cuadrado diferencia
$$\left(x_{n+1} - \sqrt{c}\right) = \left(\frac{x_n^2 + c}{2x_n} - \sqrt{c}\right) = \frac{1}{2x_n} \left(x_n^2 + c - 2x_n\sqrt{c}\right) = \frac{1}{2x_n} \left(x_n - \sqrt{c}\right)^2 > 0$$

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

Problema 8

c) Si c>=1, hallar cota M de f"(x)/(2·f'(x)) y demostrar que el método converge si $|e_0|$ <2 y se verifica que: $e_n \le 2 \cdot \left(\frac{e_0}{2}\right)^{2^n}$

Como $x_n > \sqrt{c} \ge 1$ solo tengo que preocuparme de la zona x>1

$$\frac{f'(x) = 2x \ge 2}{f''(x) = 2} \quad \forall x \qquad \longrightarrow \quad M = \frac{\max\{|f''(x)|\}}{2\min\{|f'(x)|\}} = \frac{2}{2 \cdot 2} = \frac{1}{2}$$

Si M=1/2, puedo garantizar convergencia si $M \cdot e_0 < 1$, esto es, $e_0 < 2$.

La cota del error es entonces:
$$e_n \le \frac{1}{M} \cdot \left(Me_0\right)^{2^n} \le 2 \cdot \left(\frac{e_0}{2}\right)^{2^n}$$

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

2^a parte Problema 8 (aplicación)

¿Usar el método de Newton para calcular raíces cuadradas?

Un número real positivo a se representa en máquina (base 2) con una mantisa m en [1,2) y un exponente entero e:

$$a = m \cdot 2^{e} \quad \Rightarrow \quad \sqrt{a} = \begin{cases} \sqrt{m} \cdot 2^{\frac{e}{2}} & e = par \\ \sqrt{2m} \cdot 2^{\frac{e-1}{2}} & e = impar \end{cases}$$

ALGORITMO: dado (m,e) construyo
$$c = \begin{cases} m & e = par \\ 2m & e = impar \end{cases}$$
, $c \in [1,4)$

La nueva mantisa m', que cae dentro del intervalo [1,2) será \sqrt{c} .

Hallar la raíz cuadrada de **cualquier número máquina** = hacer la raíz cuadrada de un número c en el intervalo [1,4) (mantisa del resultado).

Estudiar el nº de iteraciones que nos garanticen un error menor que nuestra tolerancia (10-6) y ver cómo influye la elección del x0 inicial.

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

Problema 8 (aplicación)

a) Al interesarnos las raíces cuadradas de c entre 1 y 4 (cuyo resultado está entre 1 y 2), una idea razonable es tomar como punto inicial x_0 =1.5. Usando el resultado previo, demostrar que Newton converge y estimar el número de iteraciones para asegurar error relativo menor que 10^{-6}

¿Convergencia? Como M=1/2 → necesitamos que e_0 <2 (para que M·e0< 1)

 $\mathbf{\dot{e}_0}$? La solución va a estar entre 1 y 2 y arranco en $\mathbf{x_0}$ = 1.5, luego $\mathbf{e_0}$ ≤ 0.5

Tenemos que $M \cdot e0 = 0.5 \cdot 0.5 = 0.25 < 1 \rightarrow el método de Newton converge$

 $\sqrt{2\left(\frac{1}{4}\right)^{2^n}}$

$$M=1/2 y (M \cdot e_0) \le 1/4$$

Iter (n)	Cota E	
1 🙏	1.25 10 ⁻¹	
2	7.81 10 ⁻³	
3	3.05 10 ⁻⁵	
4	4.66 10 ⁻¹⁰	

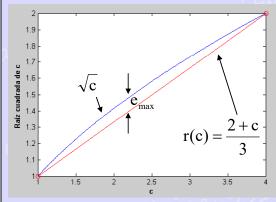
ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Problema 8 (aplicación)

b) Para tratar de ahorrar iteraciones usaremos el valor inicial $x_0 = \frac{2+c}{3}$ que es la interpolación de \sqrt{c} con una recta entre c=1 y c=4.

Estimar cota de e_0 y el número de iteraciones para 10^{-6} para este caso.



- $\stackrel{.}{\ \ }$ Máximo error inicial posible e_0 ?
- ightarrow Máxima diferencia entre \sqrt{c} y la recta.

$$e(c) = \sqrt{c} - \frac{2+c}{3} \Rightarrow \frac{de}{dc} = \frac{1}{2\sqrt{c}} - \frac{1}{3} = 0 \Rightarrow c = \frac{9}{4}$$

$$e_0 \le \max\{e\} = error\left(\frac{9}{4}\right) = \frac{3}{2} - \frac{17}{12} = \frac{1}{12}$$

Iter (n)	x0=1.5	x0=(2+c)/3
1	1.25 e-1	3.47 e-3
2	7.81 e-3	6.03 e-6
3	3.05 e-5	1.82 e-11
4	4.66 e-10	

$$e_n \le \frac{1}{M} (M \cdot e_0)^{2^n} < 10^{-6} ?$$

$$2 \cdot \left(\frac{1}{24}\right)^{2^n} < 10^{-6}?$$

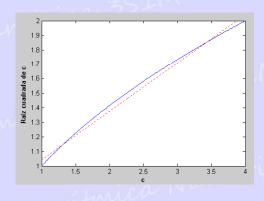
Problema 8 (no pedido)

Intentemos mejorar este resultado (no pedido en problema)

Modificación mínima de la hipótesis x0 que reduce e₀ a la mitad y podría (?) bajar a dos el número de iteraciones necesarias.

$$x_0 = \frac{2+c}{3} + \frac{1}{24}$$

 $x_0 = \frac{2+c}{3} + \frac{1}{24}$ Ahora el error inicial verifica $e_0 \le \frac{1}{24}$



$$e_n \le \frac{1}{M} (M \cdot e_0)^{2^n} < 10^{-6}? \Rightarrow 2 \cdot \left(\frac{1}{48}\right)^{2^n} < 10^{-6}?$$

Iter (n)	$x_0 = 1.5$	$x_0 = (2+c)/3$	$x_0 = + 1/24$
1	1.25 e-1	3.47 e-3	8.68 e-4
2	7.81 e-3	6.03 e-6	3.77 e -7
3	3.05 e-5	1.82 e-11	
4	4.66 e-10	- X	Algor

ALGORÍTMICA NUMÉRICA, 3S1T-MI

ANTONIO TABERNERO GALÁN

Resumen: Algoritmo para raíz cuadrada

Sea un número a>0 ($a=m\cdot 2^e$), con un exponente e y mantisa m

- 1. Si e es par \rightarrow e'=e/2 y c=m. Si e es impar e'=(e-1)/2 y c = 2m.
- 2. Se trata ahora de hallar m' = \sqrt{c} (con c entre 1 y 4):
 - a) Inicializar $x = \frac{2+c}{3} + \frac{1}{24}$
 - b) Aplicar 2 veces x = 0.5 (x + c/x) (Newton para $f(x)=x^2-c$)
 - c) m' = x (tras las 2 iteraciones)

