## RESOLUCIÓN de ECUACIONES NO LINEALES

Seguiremos la referencia [1].

En esta lección vamos a tratar de encontrar numéricamente las soluciones (raíces) de ecuaciones

$$f(x) = 0, (1)$$

donde f es una función dada, real de variable real. A estas soluciones se les llama también ceros de f. Si f es un polinomio lineal o cuadrático la solución es muy sencilla. La fórmula para encontrar las raíces de un polinomio cúbico se debe a Tartaglia y dal Ferro y la correspondiente a la cuártica a Ferrari. Abel probó que no existe fórmula para encontrar las raíces de un polinomio de grado 5.

**Método de bisección.** Este es el método más sencillo que existe. Supongamos que en (1) f es continua en un intervalo [a,b] y f toma valores de signo contrario en a y b (f(a) > 0 y f(b) < 0 ó f(a) < 0 y f(b) > 0) En estas condiciones el teorema de Bolzano garantiza que f se anula en algún punto del intervalo. Llamemos  $I_0 = [a,b]$ . Sea c = (a+b)/2 el punto medio del intervalo. Si f(c) = 0 ya hemos terminado. En caso contrario en uno de los dos intervalos [a,c] ó [c,b] f tiene signo contrario en los extremos. Definimos  $I_1$  el intervalo donde f cambia de signo en los extremos. Ahora estamos en la situación del comienzo con la diferencia de que la longitud del intervalo  $I_1$  es la mitad de la longitud del intervalo  $I_0$ . Podemos iterar el procedimiento de forma que, o bien encontramos un 0 de la función f, o bien garantizamos que el 0 está en un intervalo  $I_n$  de longitud  $(b-a)/2^n$ .

**Ejemplo.** Consideramos la ecuación de Kepler:

$$x - e \sin x = z$$

donde e es la excentricidad y z es un número conocido. Tomemos e=0.5 y z=0.7 y definamos  $f(x)=x-e\sin(x)-z$ . Observamos que f(0)=-0.7<0 y f(2)=0.8>0 de modo que podemos comenzar con el intervalo  $I_0=[0,2]$ . El valor en el punto medio es f(1)<0 de modo que tomamos  $I_1=[1,2]$ . Tras 5 bisecciones llegamos al intervalo [1.125,1.1875]. Tomando como aproximación a la raiz el punto medio de dicho intervalo  $x\approx 1.15625$  estamos seguros de que el error en valor absoluto no supera 0.03125.

El método de la bisección:

- funciona siempre
- da cotas superior e inferior al raiz buscada
- es más lento que otros métodos, que por otra parte, son más inseguros.

**Método de la secante.** Est método se basa en la interpolación lineal. Sean  $x_0$  y  $x_1$  dos aproximaciones a la raiz  $\alpha$  que buscamos. Sea  $p_1(x)$  la recta que interpola a f en  $x_0$  y  $x_1$ . En lugar de resolver f(x) = 0 vamos a resolver  $p_1(x) = 0$ . Si llamamos  $x_2$  a la raiz de  $p_1$  (que verifica  $p_1(x_2) = 0$ ) esperamos que sea una mejor aproximación a  $\alpha$  (solución de (1)) que  $x_0$  y  $x_1$ . Ahora iteramos el procedimiento partiendo de  $x_1$  y  $x_2$  y llamando  $x_3$  al cero de la recta que interpola a f en  $x_1$  y  $x_2$ . En general, interpolando en  $x_n$  y  $x_{n+1}$  obtenemos la recta

$$y = f(x_n) + f[x_n, x_{n+1}](x - x_n).$$

Llamamos  $x_{n+2}$  al cero de esta recta:

$$x_{n+2} = x_n - \frac{f(x_n)}{f[x_n, x_{n+1}]}.$$

También podemos escribir la recta en la forma

$$y = f(x_{n+1}) + f[x_n, x_{n+1}](x - x_{n+1}),$$

de modo que

$$x_{n+2} = x_{n+1} - \frac{f(x_{n+1})}{f[x_n, x_{n+1}]}.$$

Observemos que la iteración no se puede aplicar si  $f[x_n, x_{n+1}] = 0$ . Eso ocurre cuando  $f(x_n) = f(x_{n+1})$  y la recta que interpola a f es horizontal de modo que no corta a g = 0 salvo que coincida con esta recta. Podemos parar el cálculo de iterantes cuando o bien  $|f(x_n)| < TOL$  donde TOL es una tolerancia fijada por el usuario. O bien,  $|x_{n+1} - x_n| < TOL$ , o por último si se ha sobrepasado un número máximo de iteraciones posibles.

El método de la secante:

no siempre genera aproximaciones convergentes a la raiz buscada

- cuando da aproximaciones que convergen a la raiz es mucho más rápido que el método de la bisección
- se puede probar que converge super-linealmente si se parte de  $x_0$  próximo a la raiz y si la raiz es simple, pero no alcanza convergencia cuadrática.

Iteración de punto fijo. Para resolver (1) con el método de iteración de punto fijo se define

$$g(x) = x + f(x).$$

Observamos entonces que reolver (1) es lo mismo que buscar x tal que

$$x = g(x)$$
.

El método de iteración de punto fijo parte de un iterante inicial  $x_0$  y genera una sucesión de iterantes satisfaciendo

$$x_{n+1} = g(x_n), \quad n \ge 0.$$

Esperamos que la sucesión de iterantes converja a  $\alpha$ , punto fijo de g ( $g(\alpha) = \alpha$ ) que a su vez es un cero de f (( $f(\alpha) = 0$ ). A g se le llama función de iteración. Si g es una función continua y  $x_n \to \alpha$  entonces

$$\alpha = \lim_{n \to \infty} x_{n+1} = \lim_{n \to \infty} g(x_n) = g(\lim_{n \to \infty} x_n) = g(\alpha).$$

Por tanto, hemos probado que, si g es continua, si existe el límite de la sucesión de iterantes, es un punto fijo de g y por tanto un cero de f. Observemos además que si  $x_n = \alpha$  para algún n entonces  $x_{n+1} = g(\alpha) = \alpha$  y la sucesión es constante a partir de ese n. Hay distintas formas de escribir la función g de modo que un punto fijo de g sea un cero de f. Interesa que g varíe poco al variar g.

Atracción local. Sea  $\alpha$  un punto fijo de g que es un cero de f. Vamos a dar una condición suficiente para que la sucesión de iterantes converja a  $\alpha$ .

**Theorem 1.** Sea g definida y con derivada continua en  $(\alpha - r_0, \alpha + r_0)$ ,  $r_0 > 0$  con  $g(\alpha) = \alpha$ . Si  $|g'(\alpha)| < 1$  entonces existe r > 0 con  $r < r_0$  tal que para todo  $x_0 \in [\alpha - r, \alpha + r]$  se puede construir la sucesión  $x_{n+1} = g(x_n)$ ,  $n = 0, 1, \ldots$  con iterantes en el intervalo  $[\alpha - r, \alpha + r]$  y convergente hacia  $\alpha$ . Además, si los errores  $e_n = x_n - \alpha$  son no nulos entonces los cocientes  $e_{n+1}/e_n$  convergen a  $g'(\alpha)$  cuando n tiende a infinito.

Proof. Como  $|g'(\alpha)| < 1$ , por la continuidad de g' existe  $r < r_0$  con  $|g'(x)| \le M$ , M < 1, para  $x \in [\alpha - r, \alpha + r]$ . Sea  $x_0$  un punto en el intervalo  $[\alpha - r, \alpha + r]$ . Supongamos que hemos calculado  $x_1, \ldots, x_n$  y que están todos en el intervalo  $[\alpha - r, \alpha + r]$ . Entonces podemos hallar  $x_{n+1} = g(x_n)$ . Como  $g(\alpha) = \alpha$  tenemos que

$$x_{n+1} - \alpha = g(x_n) - g(\alpha).$$

Por el teorema del valor medio se tiene que

$$x_{n+1} - \alpha = g'(\xi)(x_n - \alpha), \quad \xi \in (\alpha, x_n), \quad \text{o} \quad \xi \in (x_n, \alpha).$$

Entonces  $\xi \in [\alpha - r, \alpha + r]$ . Tomando valores absolutos

$$|e_{n+1}| = |x_{n+1} - \alpha| = |g'(\xi)||x_n - \alpha| = |g'(\xi)||e_n| \le M|e_n| < |e_n| \le r,$$

y por tanto,  $x_{n+1} \in [\alpha - r, \alpha + r]$ . Como esta prueba es válida para todo n acabamos de probar que si  $x_0 \in [\alpha - r, \alpha + r]$  entonces todos los iterantes pertenecen a ese mismo intervalo. Es decir, la sucesión de iterantes que se construye está en el intervalo  $[\alpha - r, \alpha + r]$ . También hemos visto que  $|e_{n+1}| \leq M|e_n|$ . Iterando esta desigualdad llegamos a

$$|e_n| \leq M^n |e_0|$$
.

Como M < 1 cuando  $n \to \infty$  se tiene que  $|e_n| \to 0$  y por tanto,  $x_n \to \alpha$ , es decir, la sucesión converge. Por último, si los errores son no nulos se tiene

$$\frac{e_{n+1}}{e_n} = \frac{x_{n+1} - \alpha}{x_n - \alpha} = \frac{g(x_n) - g(\alpha)}{x_n - \alpha} \to g'(\alpha),$$

dado que  $x_n \to \alpha$  cuando  $n \to \infty$ .

Observaciones sobre el teorema.

- Si  $e_n = 0$  entonces  $x_n = \alpha$  y todos los iterantes a partir de n son iguales a  $\alpha$ .
- El teorema garantiza la posibilidad de construir la sucesión de iterantes.
- El teorema es local. Solo garantiza convergencia de la sucesión partiendo de un iterante inicial  $x_0$  próximo a  $\alpha$ . En la práctica no es posible comprobar la hipótesis  $x_0 \in [\alpha r, \alpha + r]$ .

Caso de convergencia cuadrática. El caso más favorable es  $g'(\alpha) = 0$  pues en ese caso  $e_{n+1}/e_n \to 0$  cuando  $n \to \infty$  o lo que es lo mismo  $e_{n+1} = o(e_n)$ , cuando  $n \to \infty$ .

**Theorem 2.** En las condiciones del teorema anterior, si  $g'(\alpha) = 0$  y existe  $g''(\alpha)$  entonces existe r > 0 con  $r < r_0$  tal que si  $x_0 \in [\alpha - r, \alpha + r]$  se puede construir la sucesión de iterantes,  $x_{n+1} = g(x_n)$ ,  $n \ge 0$  con elementos en  $[\alpha - r, \alpha + r]$  y que converge a  $\alpha$ . Además, si los errores  $e_n = x_n - \alpha$  son no nulos los cocientes  $e_{n+1}/e_n^2$  tienden a  $g''(\alpha)/2$  cuando  $n \to \infty$ .

*Proof.* La posibilidad de construir los iterantes y la convergencia de los mismos son consecuencia del teorema anterior dado que  $g'(\alpha) = 0$  es un caso particular de  $|g'(\alpha)| < 1$ . Queda probar cómo es la convergencia. Para ello, usando desarrollo de Taylor, escribimos

$$x_{n+1} - \alpha = g(x_n) - g(\alpha) = g'(\alpha)(x_n - \alpha) + \frac{1}{2}g''(\alpha)(x_n - \alpha)^2 + o((x_n - \alpha)^2).$$

Ahora, como  $g'(\alpha) = 0$  se tiene

$$e_{n+1} = \frac{1}{2}g''(\alpha)e_n^2 + o(e_n^2),$$

de donde

$$\frac{e_{n+1}}{e_n^2} \to \frac{1}{2}g''(\alpha).$$

En el teorema anterior probamos que en el caso  $g'(\alpha) = 0$  obtenemos convergencia cuadrática en comparación con la lineal del teorema anterior. En el Teorema 1 el error es asintóticamente proporcional al anterior y en el Teorema 2 es asintóticamente proporcional al cuadrado del anterior.

Puntos fijos repulsores.

**Theorem 3.** Supongamos que g está definida y tiene derivada continua en un conjunto que contenga un intervalo de la forma  $(\alpha - r_0, \alpha + r_0)$ ,  $r_0 > 0$ , con  $g(\alpha) = \alpha$  y  $|g'(\alpha)| > 1$ . Entonces las únicas sucesiones de la forma  $x_{n+1} = g(x_n)$  que convergen a  $\alpha$  son las que tienen todos los términos de uno en adelante iguales a  $\alpha$ .

Proof. Como g' es continua existe r > 0,  $r < r_0$  tal que  $|g'(x)| \ge M$ , para M > 1 y todo  $x \in [\alpha - r, \alpha + r]$ . Razonemos por reducción al absurdo y supongamos que tenemos una sucesión de términos distintos de  $\alpha$  con  $x_n \to \alpha$ . Entonces existirá  $n_0$  tal que para todo  $n \ge n_0$   $x_n \in [\alpha - r, \alpha + r]$ . Entonces

$$|x_{n+1} - \alpha| = |g(x_n) - g(\alpha)| = |g'(\xi)(x_n - \alpha)| \ge M|x_n - \alpha|, \quad \xi \in (x_n, \alpha), \quad \text{o} \quad \xi \in (\alpha, x_n).$$

Iterando el argumento

$$|x_n - \alpha| \ge M|x_{n-1} - \alpha| \le M^2|x_{n-2} - \alpha| \ge \dots \ge M^{n-n_0}|x_{n_0} - \alpha|.$$

Fijado  $n_0$  esto significa que  $|x_{n_0} - \alpha|$  es un número real fijo y de la expresión anterior  $|x_n - \alpha| \to \infty$  lo cual es absurdo pues suponíamos que la sucesión convergía a  $\alpha$ . Por tanto, hemos probado el teorema. Nótese además que para  $x_n$  próximo al punto fijo  $\alpha$  el siguiente iterante  $x_{n+1}$  está más lejos de  $\alpha$  que  $x_n$ . Por eso se dice que en este caso el punto fijo es un punto fijo repulsor: los iterantes se alejan de él.

El método de Newton. Dado un iterante inicial  $x_0$ , que es una primera aproximación a la raiz  $\alpha$  de (1) se construye la recta tangente a la función f en el punto  $x_0$ . Se toma como aproximación a  $\alpha$  el cero de esta recta. Es decir, construimos la recta tangente:

$$y = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0).$$

Igualando a 0 y llamando  $x_1$  a la solución encontramos

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}.$$

Ahora en el siguiente paso se parte de  $x_1$ , se construye la recta tangente en  $x_1$  y se iguala a cero para encontrar  $x_2$ . En general:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad n \ge 0.$$

Es posible aplicar la fórmula anterior siempre que  $x_n$  esté en el dominio de definición de f, f sea derivable en  $x_n$  y  $f'(x_n) \neq 0$ . En caso contrario  $(f'(x_n) = 0)$  la tangente es horizontal.

Al igual que en el método de la secante, paramos si la diferencia entre dos iterantes consecutivos es menor que una tolerancia dada TOL, es decir,  $|x_{n+1} - x_n| \le TOL$  o bien si hemos alcanzado el número

máximo de iteraciones, También podemos considerar como criterio de parada que el valor  $f(x_{n+1})$  sea ya suficientemente pequeño.

Observamos que la iteración de Newton es una iteración de punto fijo x = g(x) con función de iteración

$$g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}.$$

Buscamos  $\alpha$  con  $f(\alpha) = 0$ . Si  $f(\alpha) = 0$  entonces  $\alpha = g(\alpha)$  de modo que  $\alpha$  es un punto fijo de g. Vamos a calcular  $g'(\alpha)$ . Para ello, derivando g obtenemos

$$g'(x) = 1 - \frac{f'(x)^2 - f(x)f''(x)}{f'(x)^2}.$$

Evaluando la expresión anterior observamos que  $g'(\alpha) = 0$  siempre que  $f'(\alpha) \neq 0$ . Aplicando el Teorema 2 esto implica que el método de Newton tiene convergencia cuadrática.

**Theorem 4.** Sea f de clase  $C^2$  en un intervalo de la forma  $(\alpha - r_0, \alpha + r_0)$ ,  $r_0 > 0$  y supongamos que  $f(\alpha) = 0$  y  $f'(\alpha) \neq 0$  ( $\alpha$  es raiz simple) y que existe  $f'''(\alpha)$ . Entonces existe r > 0 con  $r < r_0$  tal que para todo  $x_0 \in [\alpha - r, \alpha + r]$  se puede construir la sucesión de iterantes y converge a  $\alpha$ . Además, si los errores son no nulos los cocientes  $e_{n+1}/e_n^2$  tienen límite finito.

Proof. Comprobamos que podemos aplicar el Teorema 2 a

$$g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}.$$

La función g está bien definida porque  $f'(\alpha) \neq 0$  y por tanto también es no nula en un entorno de  $\alpha$ . La función g tiene derivada continua puesto que f tiene dos derivadas continuas. Además existe  $g''(\alpha)$  dado que existe  $f'''(\alpha)$ . Ya hemos comprobado que  $g'(\alpha) = 0$  de modo que se aplica el Teorema 2. Del teorema deducimos que

$$\frac{e_{n+1}}{e_n^2} \to \frac{1}{2}g''(\alpha).$$

Como hemos escrito antes, un punto  $\alpha$  con  $f(\alpha)=0$  y  $f'(\alpha)\neq 0$  se dice que es una raiz simple de f. En el caso en el que f es un polinomio eso significa que el factor  $(x-\alpha)$  aparece una sola vez, en la factorización del polinomio. El método de Newton proporciona convergencia cuadrática para el caso de raíces simples.

El método de Newton:

- ullet no siempre converge a un cero de f y puede hacerlo a un cero distinto del que buscábamos. La convergencia está garantizada partiendo de aproximaciones suficientemente próximas al cero que buscamos
- cuando el método de Newton converge lo hace más rápidamente que el método de bisección y de la secante
- requiere la derivabilidad de la función f
- ullet requiere evaluar la derivada de la función. Para ello es necesario o bien derivar f o bien usar alguna forma de aproximar la derivada

## References

[1] Jesús María Sanz-Serna. Diez Lecciones de Cálculo Numérico, volume 26 of Secretariado de Publicaciones e Intercambio Científico. Universidad de Valladolid. Universidad de Valladolid, 1998.