

$$(2) \quad y = \frac{1}{1+2x} - \frac{1-x}{1+x}$$

$$(a) \quad |x| \ll 1 \Rightarrow 1+2x \approx 1, 1+x \approx 1, 1-x \approx 1 \Rightarrow y \approx 1-1=0$$

es produeix una cancel·lació:

molt desaconsellable numèricament

Repàs teoria:

$$\text{Sigui } \begin{cases} \bar{a} = a(1+\delta_1) \\ \bar{b} = b(1+\delta_2) \end{cases} \quad |\delta_1|, |\delta_2| \leq \varepsilon \ll 1 \quad (\delta_1, \delta_2: \text{error relatiu en } \bar{a} \text{ i } \bar{b})$$

$$\text{Llavors, } \bar{a} - \bar{b} = a + a\delta_1 - b - b\delta_2 = (a-b) + \underbrace{(a\delta_1 - b\delta_2)}_{\substack{\text{error absolut} \\ \text{en el resultat}}} = (a-b) \left[ 1 + \underbrace{\frac{a\delta_1 - b\delta_2}{a-b}}_{\substack{\text{error relatiu} \\ \text{en el resultat}}} \right]$$

$$\text{Per tant, } |\text{error relatiu}| \leq \frac{(|a|+|b|)\varepsilon}{|a-b|} \quad (\text{fita no millorable})$$

I, quan  $a \approx b$ , el denominador és  $\approx 0$  i, per tant, la fita de l'error relatiu en el resultat és molt més gran que la fita de l'error relatiu en les dades ( $\varepsilon$ ).

Alternativa: operem

$$\frac{1}{1+2x} - \frac{1-x}{1+x} = \frac{(1+x) - (1-x)(1+2x)}{(1+2x)(1+x)} = \frac{\cancel{1+x} - \cancel{1} - 2x + \cancel{x} + 2x^2}{(1+2x)(1+x)} = \frac{2x^2}{(1+2x)(1+x)} \equiv z$$

Aquí no hi ha cancel·lació

$$(b) \quad \text{Sigui } x = 1.23456 \times 10^{-4}$$

Aneu fent operacions i arrodonint a 6 dígits

$$\left. \begin{aligned} 1-x &= 0.9998761544 \approx 0.999877 \\ 1+x &= 1.000123456 \approx 1.00012 \\ 2x &= 2.46912 \times 10^{-4} \\ 1+2x &= 1.000246912 \approx 1.00025 \end{aligned} \right\} \Rightarrow \begin{aligned} \frac{1}{1+2x} &= 0.9997501625 \approx 0.999750 \\ \frac{1-x}{1+x} &= 0.99975710292 \approx 0.999757 \end{aligned}$$

$$\text{Restant: } y = -0.000007 = \boxed{-7 \times 10^{-6}}$$

↑

només 1 dígit  
(a veï, dolent,  
comparant amb (\*))

De l'altra manera:

$$x^2 = 1.52413839 \times 10^{-8} \approx 1.52414 \times 10^{-8}$$

$$2x^2 = 3.04828 \times 10^{-8}$$

$$\frac{2x^2}{1+2x} = 3.04751812 \times 10^{-8} \approx 3.04752 \times 10^{-8}$$

$$z = 3.047154341 \times 10^{-8} \approx \boxed{3.04715 \times 10^{-8}} \quad (\text{tots els dígits són correctes})$$

Nota. Si es treballa amb més decimals, doncs  $3.0471481 \times 10^{-8}$  (\*)

3

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & \dots & a_{2n} \\ 0 & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \dots & a_{3n} \\ 0 & 0 & a_{43} & a_{44} & \dots & a_{4n} \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & a_{n,n-1} & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

$$a_{i+1,i} \neq 0 \quad \forall i=1 \div n-1$$

(a) Donat  $x_n$ :

De l'última equació:  $x_{n-1} = \frac{b_n - a_{nn}x_n}{a_{n,n-1}}$

De la 2a equació:  $x_1 = \frac{b_2 - \sum_{j=2}^n a_{2j}x_j}{a_{21}}$

Fórmula general:

$$\forall i=n, n-1, \dots, 2$$

$$x_i = \frac{b_{i+1} - \sum_{j=i+1}^n a_{i+1,j}x_j}{a_{i+1,i}}$$

(/):  $n-1$

(\*)  $\left\{ \begin{array}{l} 1+2+\dots+(n-1) = \frac{n(n-1)}{2} \end{array} \right.$

(-)

(b)

$$f(x_n) = (b - Ax)_1 = b_1 - \sum_{j=1}^n a_{1j}x_j$$

Mirant les fórmules de l'apartat (a):  $x_{n-2}$  és funció af' de  $x_n$

i, recurrentment,  $x_{n-2}, x_{n-3}, \dots, x_2, x_1$  també

Per tant  $f(x_n)$  és una funció af'. Sigui:  $f(x_n) = \alpha + \beta x_n$

(c)

$$\left. \begin{array}{l} f(1) = \alpha + \beta \\ f(2) = \alpha + 2\beta \end{array} \right\} \Leftrightarrow \begin{cases} \beta = f(2) - f(1) \\ \alpha = 2f(1) - f(2) \end{cases}$$

La component  $x_n$  de la solució de  $Ax=b$  ha de verificar  $f(x_n)=0 \Leftrightarrow \alpha + \beta x_n = 0$

$$\Leftrightarrow x_n = \frac{-\alpha}{\beta}$$

$$\Leftrightarrow x_n = \frac{f(2) - 2f(1)}{f(2) - f(1)}$$

(d)

Avaluació de  $f(1)$ :  $\left\{ \begin{array}{l} \text{càlcul de } x_{n-1}, x_{n-2}, \dots, x_1 \text{ feta a (a): } (n-1) (/) \text{ i } \frac{n(n-1)}{2} (*) \text{ i } (-) \\ \text{avaluació del residu } f(1) \text{ (b): } n (*) \text{ i } (-) \end{array} \right.$

Avaluació de  $f(2)$ : les mateixes

Càlcul de  $x_n$ : 1 (/), 2 (-) i 1 (/)

Càlcul definitiu de  $x_{n-1}, x_{n-2}, \dots, x_1$  (torna a ser (a)):  $(n-1) (/)$  i  $\frac{n(n-1)}{2} (*)$  i  $(-)$

Total:

$$\begin{cases} (/): 3(n-1) + 1 \\ (*): 3 \frac{n(n-1)}{2} + 1 \\ (-): 3 \frac{n(n-1)}{2} + 2 \end{cases}$$

③ (contin.)

Si fem eliminació gaussiana + sist. triangular quan la matriu inicial es triangular:

Eliminació:

$$\left[ \begin{array}{l} \forall k=1, 2, \dots, n-1 \\ i=k+1 \quad (\text{començat al eliminar 1 fila}) \\ m_{ik} = a_{ik} / a_{kk} \\ \left[ \begin{array}{l} \forall j=k+1, k+2, \dots, m, m+1 \quad (n+1 \text{ correspon al terme independent}) \\ a_{ij} = a_{ij} - m_{ik} a_{kj} \end{array} \right. \end{array} \right.$$

$$(/): m-1$$

$$\begin{array}{l} (*) \\ (-) \end{array} \left\{ \sum_{k=1}^{m-1} \sum_{j=k+1}^{m+1} 1 = \sum_{k=1}^{m-1} (m+1-k) = (m) + (m-1) + \dots + 2 = \frac{m(m+1)}{2} - 1 \right.$$

Resolució sistema triangular superior

$$(/): m$$

$$\begin{array}{l} (*) \\ (-) \end{array} \left\{ : \frac{m(m-1)}{2} \right.$$

$$\text{Total: } (/): \approx 2n < 3n$$

$$\begin{array}{l} (*) \\ (-) \end{array} \left\{ : \approx n^2 + O(n) < \frac{3}{2}n^2$$

És més barat Gauss

6)  $f(x) = x^3 + 2x^2 + 10x - 20$

a)  $f'(x) = 3x^2 + 4x + 10$ ;  $f'(x) = 0 \Leftrightarrow x = \frac{-4 \pm \sqrt{16 - 120}}{6} \notin \mathbb{R} \Rightarrow f'(x)$  de signe constant  $\Rightarrow f'(x) > 0 \forall x \in \mathbb{R}$

Par tant,  $f(x)$  est strict. monotone croissant

À mes,  $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = -\infty$

$\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$

$\Rightarrow f(x)$  a une unique racine réelle

$f'(0) = 10 > 0$

Calculons:

$f(0) = -20 < 0$

$f(1) = -7 < 0$

$f(2) = +16 > 0$

$\Rightarrow \alpha \in I \equiv [1, 2]$

b) D'entrée, prouvons que les itérations  $g(x)$  et  $h(x)$  suivent "consistamment" avec l'équation  $f(x) = 0$

\* Si  $x = g(x)$ , alors  $10x = 20 - 2x^2 - x^3$  i  $f(x) = 0$  o.k!

\* Si  $x = h(x)$ , alors  $x(10 + 2x + x^2) = 20$  i  $f(x) = 0$  o.k!

Sera "localement" convergent si  $|g'(x)| < 1$  i  $|h'(x)| < 1$ , respectivement.

I sera "mieux" la de dérivada més petita en mòdul

Estudi de la iteració  $g(x)$

$g(x) = \frac{20 - 2x^2 - x^3}{10}$ ;  $g'(x) = \frac{-4x - 3x^2}{10}$ ;  $g''(x) = \frac{-4 - 6x}{10}$

$g(1) = 1.7 \in I$   
 $g(2) = 0.4 \notin I$  } Per tant,  $g(I) \not\subset I$ . Això ja és un inconvenient, però potser podem trobar  $J \subset I$  i  $g(J) \subset J$

À mes,  $g''(x) < 0 \forall x \in I \Rightarrow g'(x)$  strict. monot. decroissant a I

$g'(1) = -0.7$   
 $g'(2) = -2 < -1$  }  $\Rightarrow$  no podem assegurar  $|g'(x)| < 1$

Busquem interval més petit.

$f(1) = -7 < 0$

$f(1.1) = -5.249 < 0$

$f(1.2) = -3.892 < 0$

$f(1.3) = -1.423 < 0$

$f(1.4) = +0.614 > 0$

$\Rightarrow \alpha \in J \equiv [1.3, 1.4] \subset I$

i  $g'(1.3) = -1.027$

i  $g'(x)$  strict. monot. decroissant

$\Rightarrow g'(x) < -1 \Rightarrow g(x)$  no localment convergent

Estudi de la iteració  $h(x)$

$h(x) = \frac{20}{10 + 2x + x^2}$ ;  $h'(x) = \frac{-20(2 + 2x)}{(10 + 2x + x^2)^2}$ ;  $h''(x) = \dots = \frac{120(x^2 + x - 2)}{(x^2 + 2x + 10)^3}$

Tant el numerador com el denominador de  $h''(x)$  són  $> 0 \forall x \in J$  (obert)

Per tant,  $h''(x) > 0 \forall x \in I \Rightarrow h'(x)$  strict. monotone croissant a I

$h'(1) = -80/13^2 \approx -0.473$

$h'(2) = -120/18^2 = -0.370$

$\Rightarrow h'(x) \leq -0.48 \leq -1$

i  $h(x)$  s'és localment convergent

À mes, mireu si  $h(I) \subset I$ .

$h'(x) < 0 \forall x \in I \Rightarrow h(x)$  strict. monotone decroissant a I

$h(1) = \frac{20}{13} \in I$

$h(2) = \frac{20}{18} \in I$

$\Rightarrow h(I) \subset I$

És millor usar  $h(x)$

Per tant,  $\forall x \in I$ , la successió  $(x_n)_{n \geq 0}$  generada per  $x_n = h(x_{n-1}) \forall n \geq 1$  és convergent a  $\alpha$ .

(6) (contin.)

(C) Definim el error  $e_n = x_n - \alpha \quad \forall n \geq 0$ , on  $\begin{cases} x_0 = 1.5 & (\text{punt mig de } I) \\ x_n = h(x_{n-1}) & \forall n \geq 1 \end{cases}$

Llavors,

$$e_n \equiv x_n - \alpha = h(x_{n-1}) - h(\alpha) = h'(\xi_{n-1})(x_{n-1} - \alpha) = h'(\xi_{n-1})e_{n-1}, \quad \text{on } \xi_{n-1} \in \text{Int}\langle x_{n-1}, \alpha \rangle \subset I$$

Per tant  $|e_n| = |h'(\xi_{n-1})| |e_{n-1}| \leq L \cdot |e_{n-1}|$  on  $\boxed{L \equiv 0.48}$

Iterant això s'obté  $|e_n| \leq L^n |e_0|$  i sabem  $|e_0| = |x_0 - \alpha| \leq \frac{1}{2}$   
 $\uparrow$   
 $\begin{cases} \alpha \in [1, 2] \\ x_0 = 1.5 \end{cases}$

Volem  $|e_n| \leq \frac{1}{2} 10^{-20}$

És suficientment petit  $L^n \cdot \frac{1}{2} \leq \frac{1}{2} 10^{-20}$  on  $L = 0.48$

$$\Leftrightarrow n(\log_{10} L) \leq -20$$

$$\Leftrightarrow n \geq \frac{-20}{\log_{10} L} \approx \frac{-20}{-0.318...} \approx 62.94$$

$\uparrow$   
 $\log_{10} L < 0$

$$\Rightarrow \boxed{n \geq 63} \text{ és suficient.}$$

(Com que es treballa amb flts, probablement, a lo realitat, calen algunes iteracions menys)