

## Lezione 2 Analisi dell'errore.

Struttura di modulo  $\Rightarrow$  genero errore.

$$\textcircled{1} \quad x \in \mathbb{R} \Rightarrow \tilde{x} \in F(B, t, m, M)$$

$$\tilde{x} = f(x) \quad \tilde{x} = x \cdot (1 + \epsilon_x) \quad |\epsilon_x| \leq u$$

$$\textcircled{2} \quad \tilde{x}, \tilde{y} \in F(B, t, m, M) \Rightarrow \begin{array}{l} \tilde{x} + \tilde{y} \\ \tilde{x} - \tilde{y} \\ \tilde{x} \cdot \tilde{y} \\ \tilde{x} / \tilde{y} \end{array} \notin F(B, t, m, M)$$

$$\tilde{x} \oplus \tilde{y} = f(\tilde{x} + \tilde{y}) \quad f(x) = \begin{array}{l} \text{trunc}(x) \\ \text{arr}(x) \end{array}$$

$$\tilde{x} \oplus \tilde{y} = \text{trunc}(\tilde{x} + \tilde{y}) = (\tilde{x} + \tilde{y}) \cdot (1 + \epsilon) \quad |\epsilon| \leq u$$

errore locale dell'operazione.

$$f(x) = x^2 - 1 = (x-1)(x+1)$$

$$\text{Alg 1} \quad \begin{array}{l} x \rightarrow x^2 \\ x^2 \rightarrow x^2 - 1 \end{array}$$

$$\text{Alg 2} \quad \begin{array}{l} x \rightarrow x-1 = z \\ x \rightarrow x+1 = w \\ z, w \rightarrow z \cdot w \end{array}$$

$$f(x) = x^2 - 1 \quad \text{Algebra } \neq \quad g_1(\tilde{x}) = (\tilde{x} \otimes \tilde{x}) \ominus 1$$

$$\textcircled{1} \quad x \rightsquigarrow \tilde{x} = x \cdot (1 + \epsilon_x) \quad |\epsilon_x| \leq \epsilon$$

$$\textcircled{2} \quad \tilde{x} \otimes \tilde{x} = \tilde{x}^2 \cdot (1 + \epsilon_2) \quad |\epsilon_2| \leq \epsilon$$

$$\textcircled{3} \quad (\tilde{x} \otimes \tilde{x}) \ominus 1 = (\tilde{x}^2 (1 + \epsilon_2) - 1) (1 + \epsilon_2) \quad |\epsilon_2| \leq \epsilon$$

$$g_1(\tilde{x}) = (\tilde{x} \otimes \tilde{x}) \ominus 1 = (\tilde{x}^2 (1 + \epsilon_2) - 1) (1 + \epsilon_2)$$

$$= (x^2 \cdot (1 + \epsilon_x)^2 (1 + \epsilon_2) - 1) \cdot (1 + \epsilon_2)$$

$$\doteq (x^2 \cdot (1 + \cancel{\epsilon_x}^2 + 2\epsilon_x) (1 + \epsilon_2) - 1) (1 + \epsilon_2)$$

$$\doteq (x^2 \cdot (1 + 2\epsilon_x + \epsilon_1) - 1) (1 + \epsilon_2)$$

$$\doteq x^2 \cdot (1 + 2\epsilon_x + \epsilon_1 + \epsilon_2) - 1 (1 + \epsilon_2)$$

$$\doteq (x^2 - 1) + 2x^2 \epsilon_x + x^2 \epsilon_1 + \epsilon_2 \cdot (x^2 - 1)$$

$$g_1(\tilde{x}) = f(x) + 2x^2 \epsilon_x + x^2 \epsilon_1 + \epsilon_2 (x^2 - 1)$$

$$\frac{g_1(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} = \frac{2x^2}{x^2 - 1} \epsilon_x + \frac{x^2}{x^2 - 1} \epsilon_1 + \epsilon_2$$

$$\epsilon_{\text{tot}_1} = \frac{g_1(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} = \frac{2x^2 \epsilon_x}{x^2 - 1} + \frac{x^2 \epsilon_1 + \epsilon_2}{x^2 - 1}$$

Analyse:  
 at  $\mathcal{I}^0$  order.  
 (multiplication)

$$f(x) = x^2 - 1 = (x-1)(x+1) \quad g_2(\tilde{x}) = (\tilde{x} \oplus 2) \otimes (\tilde{x} \oplus 1)$$

$$g_2(\tilde{x}) = (x \cdot (1 + \epsilon_x) - 1)(1 + \epsilon_2) \otimes (x \cdot (1 + \epsilon_x) + 1)(1 + \epsilon_1)$$

$$(1 + \epsilon_3)$$

$$= \left( x^2 \cdot (1 + \epsilon_x)^2 - 1 \right) (1 + \epsilon_1)(1 + \epsilon_2)(1 + \epsilon_3)$$

$$\doteq \left( x^2 \cdot (1 + 2\epsilon_x) - 1 \right) (1 + \epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3)$$

$$\doteq x^2 \cdot (1 + 2\epsilon_x + \epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3) - 1 \cdot (1 + \epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3)$$

$$\doteq f(x) + 2\epsilon_x x^2 + f(x) \cdot (\epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3)$$

$$\epsilon_{tot_2} = \frac{g_2(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} = \frac{2x^2}{x^2-1} \epsilon_x + \epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3$$

$$\epsilon_{tot_1} = \frac{2x^2}{x^2-1} \epsilon_x + \frac{x}{x^2-1} \epsilon_2 + \epsilon_2$$

$(\epsilon_x | \leq 4$   
 $(\epsilon_1 | \leq 4$

①  $\epsilon_{tot} = \epsilon_m + \epsilon_{eq}$

$\epsilon_m = \epsilon_m'(\epsilon_x)$        $\epsilon_{eq} = \epsilon_{eq}(\epsilon_1, \epsilon_2, \epsilon_3, \dots)$

*erhöhte meiste*

Quante algortimo preferibile 2

$$|f \circ g_1| = \left| \frac{x^2}{x^2-1} G_1 + f_2 \right| \leq \left( \frac{x^2}{|x^2-1|} + 1 \right) \alpha$$

$$|f \circ g_2| = |G_1 + G_2 + G_3| \leq |G_1| + |G_2| + |G_3| \leq 3\alpha$$

preferibile 2.

- ② numerante stabile
- ① numerante instabile per certi x

Errore merente o meri. Tol.:

$f(x)$   $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$   $f$  anal. reglora ( $f \in C^2(\mathbb{R})$ )

$$\epsilon_m = \frac{f(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} \quad (f(x) \neq 0)$$

$$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$$

$$\epsilon_m = \frac{f(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} \quad \tilde{x} \in \mathbb{R}^n \quad \tilde{x}_i = x_i(1 + \epsilon_i)$$

Come calcolano l'errore merente (Formula espansa di Taylor)

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

$\xi \in I(\tilde{x}, x)$

$$f_m = \frac{f(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} = \frac{f'(x)}{f(x)} \left( \frac{\tilde{x} - x}{x} \right) \cdot x + \frac{f''(\xi)}{f(x)} \left( \frac{\tilde{x} - x}{x} \right)^2 \frac{x}{2}$$

$$= \frac{f'(x)}{f(x)} x \cdot \epsilon_x + \frac{f''(\xi)}{f(x)} \frac{x^2}{2} \epsilon_x^2$$

$$\epsilon_m \doteq \frac{f'(x)}{f(x)} x \cdot \epsilon_x$$

Formula che permette il calcolo dell'errore numerico

$$f(x) = x^2 - 1$$

$$\epsilon_m \doteq \frac{2x}{x^2 - 1} \cdot x \cdot \epsilon_x = \frac{2x^2}{x^2 - 1} \epsilon_x$$

$$|\epsilon_m| = \left| \frac{2x^2}{x^2 - 1} \epsilon_x \right| \leq \frac{2x^2}{|x^2 - 1|} |\epsilon_x|$$

$$\leq \frac{2x^2}{|x^2 - 1|} \epsilon$$

Errore numerico  $\bar{\epsilon}$  grande in un intorno di  $\pm 1$

$$\epsilon_m = \frac{f'(x)}{f(x)} x \epsilon_x = C_x \epsilon_x \quad C_x = \frac{f'(x)}{f(x)} x$$

$C_x$  coefficiente di amplificazione.

$|C_x|$  grande  $\epsilon_m$  è elevato il problema è mal condizionato

$|C_x|$  piccolo  $\epsilon_m$  è modesto il problema è ben condizionato

$f(x) = x^2 - 1$  calcolo è mal condizionato quando

$$x \approx \pm 1$$

$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  (formula di Taylor per funzioni in più variabili)

$$\epsilon_m = \frac{1}{f(x)} \left[ \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(x) x_i \epsilon_i \right]$$

$n \geq 2$

$$\epsilon_m = \frac{1}{f(x, y)} \left[ \frac{\partial f}{\partial x}(x, y) x \epsilon_x + \frac{\partial f}{\partial y}(x, y) y \epsilon_y \right]$$

$$f(x, y) = x \pm y \quad \epsilon_m = \frac{f(x, y) - f(x, y)}{f(x, y)}$$

$$\epsilon_m = \frac{1}{x \pm y} \left[ 1 \cdot x \cdot \epsilon_x \pm 1 \cdot y \cdot \epsilon_y \right] = \left( \frac{x}{x \pm y} \right) \epsilon_x \pm \left( \frac{y}{x \pm y} \right) \epsilon_y$$

$$C_x = \frac{x}{x \pm y} \quad C_y = \frac{1 \cdot y}{x \pm y}$$

$$f(x, y) = x \cdot y$$

$$\epsilon_m = \frac{1}{x \cdot y} \left[ y \cdot x \cdot \epsilon_x + x \cdot y \cdot \epsilon_y \right] = \epsilon_x + \epsilon_y$$

$$C_x = 1 \quad C_y = 1$$

$$f(x, y) = \frac{x}{y}$$

$$\epsilon_m = \frac{y}{x} \left[ \frac{x}{y} \epsilon_x - \frac{x}{y^2} y \cdot \epsilon_y \right] = \epsilon_x - \epsilon_y$$

$$C_x = 1 \quad C_y = -1$$

Operazioni moltiplicative  $\Rightarrow$  ben condizionata

Operazioni additive  $\Rightarrow$  poco o non condizionata

$x - y$   $x$  e  $y$  correlati e vicini tra loro.

Errore di cancellazione.

$$f(x) = x^2 - 1 \quad x \approx \pm 1 \quad e x \notin \mathbb{R}(B, \delta, m, M)$$

errore di arrotondamento.

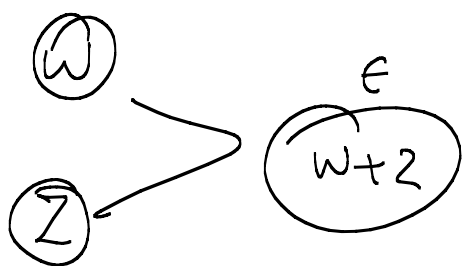
## Errore ALGORITMICO

$$f_{alg} = \frac{g(x) - f(x)}{f(x)} \quad g(x) \text{ funzione effettivante dell' } m \text{ nodos.$$

$f_{alg}$  assicura di lavorare con numeri di nodos  
 (Componente dovuta alle operazioni di quest  
 numeri  $\Rightarrow$  errore venuto)

Considerando l'algoritmo come la funzione  $g$ .

Calcolo dell'errore algoritmico  $\Rightarrow$  Analisi con il grafico  
 a spartito.



step intermedio  
 $|e| \leq \epsilon$

$$\tilde{w} = w \cdot (1 + \delta_w)$$

$\delta_w$  errore accumulato

$$\tilde{z} = z \cdot (1 + \delta_z)$$

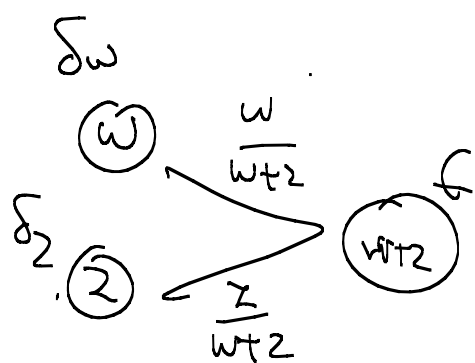
$\delta_z$  errore accumulato nel calcolo di  $z$



$$\begin{aligned} \tilde{y} &= \tilde{w} \oplus \tilde{z} = (w \cdot (1 + \delta w) + z \cdot (1 + \delta z)) (1 + \epsilon) \\ &= w \cdot (1 + \delta w + \epsilon) + z \cdot (1 + \delta z + \epsilon) \\ &= \underbrace{(w + z)}_y + w \delta w + z \delta z + \underbrace{(w + z)}_y \epsilon \end{aligned}$$

$$\epsilon_{\text{tot}} = \frac{\tilde{y} - y}{y} = \frac{w}{w+z} \delta w + \frac{z}{w+z} \delta z + \epsilon$$

gli errori  $\delta w$  e  $\delta z$  si sommano amplificati tramite dei coefficienti = coefficienti di amplificazione dell'errore con opportune



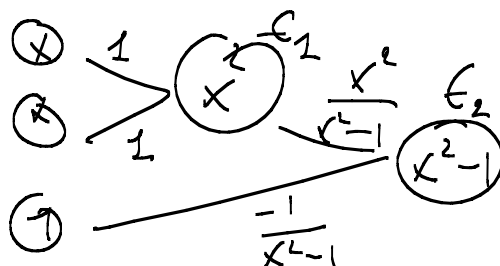
$$w + z = y$$

$$\tilde{y} = y \cdot (1 + \delta y)$$

$$\delta y = \frac{w}{w+z} \delta w + \frac{z}{w+z} \delta z + \epsilon$$

utilizzo normale per questo errore  $\delta w$  e  $\delta z$

Alg 1  $x \rightarrow x^2$   
 $x^2 \rightarrow x^2 - 1$



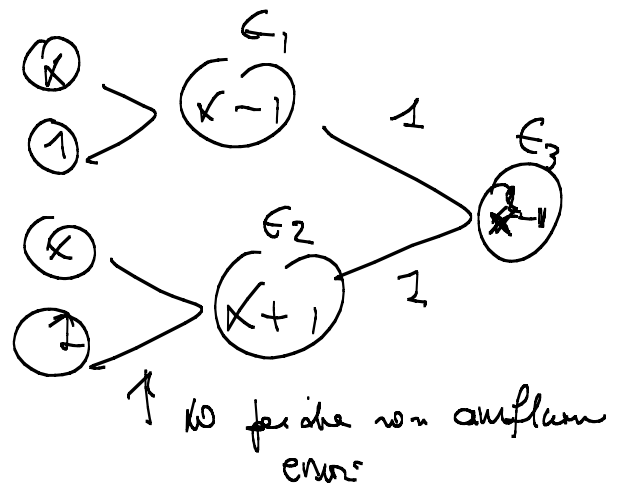
$$f_{alg} = f_2 + \frac{x^2}{x^2-1} \left( f_2 + 1 \cdot 0 + 1 \cdot 0 \right) + \frac{-1}{x^2-1} \cdot 0$$

$$= f_2 + \frac{x^2}{x^2-1} f_2$$

Alg 2  $x \rightarrow x-1 = w$

$x \rightarrow x+1 = z$

$(z, w) \rightarrow z \cdot w$



$$f_{alg} = f_3 + 1 \cdot f_1 + 1 \cdot f_2 =$$

$|f_{alg}|$  è grande l'algoritmo è NUMERICAMENTE INSTABILE

$|f_{alg}|$  è piccolo l'algoritmo è NUMERICAMENTE STABILE

ALG 1 è NUMERICAMENTE INSTABILE PER QUESTI X

ALG 2 è NUMERICAMENTE STABILE

$$f(x) = \frac{x-1}{x} = 1 - \frac{1}{x} \quad \text{ESERCIZIO}$$

① adattare ERRORE INERENTE E STUDIARE  
IL CONDIZIONAMENTO

② CALCOLARE ERRORE ALGORITMICO E STUDIARE  
LA STABILITÀ DELL'ALGORITMO.

ERRORE TOTALE

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$      $f$  razionale

$f(x) \rightsquigarrow f(x) \rightsquigarrow g(x)$

$$e_{tot} = \underbrace{f(x)}_{\text{ABBINATO}} - \underbrace{f(x)}_{\text{ALGORITMO}}$$

Perché:  $e_{tot} = e_m + e_{alg}$

Dm:

$$\epsilon_{m+1} = \frac{g(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} = \frac{g(\tilde{x}) - f(\tilde{x}) + f(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)}$$

$$= \frac{f(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} + \frac{g(\tilde{x}) - f(\tilde{x})}{f(x)}$$

$$= \epsilon_m + \frac{g(\tilde{x}) - f(\tilde{x})}{f(\tilde{x})} \cdot \frac{f(\tilde{x})}{f(x)} \stackrel{\text{Call}}{=} \epsilon_{m+1}$$

$$= \epsilon_m + \text{Osg.}(\epsilon_{m+1})$$

$$\Rightarrow \epsilon_m + \text{Osg}$$

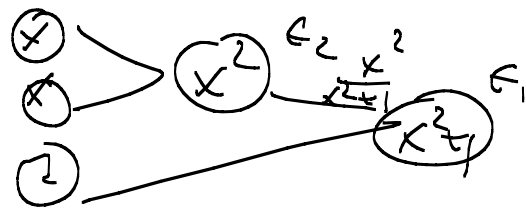
$$f(x) = x^2 + 1$$

$$\text{GWBILANZUNG!} \quad \epsilon_m = \frac{2x}{x^2+1} \cdot f_x = \frac{2x^2}{x^2+1} \epsilon_x$$

$$|C_x| = \left| \frac{2x^2}{x^2+1} \right| = \frac{2x^2}{x^2+1} = 2 \cdot \frac{x^2}{x^2+1} \leq 2 \cdot 1 = 2$$

$$|\epsilon_m| \leq 2\alpha \Rightarrow \text{kl. problems \u2013 ben. konvergenz}$$

STABILITÀ:  $x \rightarrow x^2$   
 $x^2 \rightarrow x^2 + 1$



$$|e_{n+1}| = \left| e_n + \frac{x^2}{x^2 + 1} e_n \right|$$

$$|e_{n+1}| \leq \left| e_n + \frac{x^2}{x^2 + 1} e_n \right| \leq |e_n| + \left| \frac{x^2}{x^2 + 1} \right| |e_n|$$

$$\leq u \cdot \left( 1 + \frac{x^2}{x^2 + 1} \right)$$

$$\leq 2u$$

ALGORITMO NUMERICAMENTE STABILE

$f$  non è razionale es  $f(x) = \sqrt{x}$   
 $f(x) = e^x$

CALCOLATORE ESEGUE OPERAZIONI ARITMETICHE

$\Rightarrow f$  DEVE ESSERE APPROSSIMATO CON UNA FUNZIONE RAZIONALE.  $h(x)$

$$e_{\text{numeric}} = \frac{f(x) - h(x)}{f(x)}$$

$$f(x) = \sqrt{x} \quad h(x) = \text{SQRT}(x) \quad t \in$$

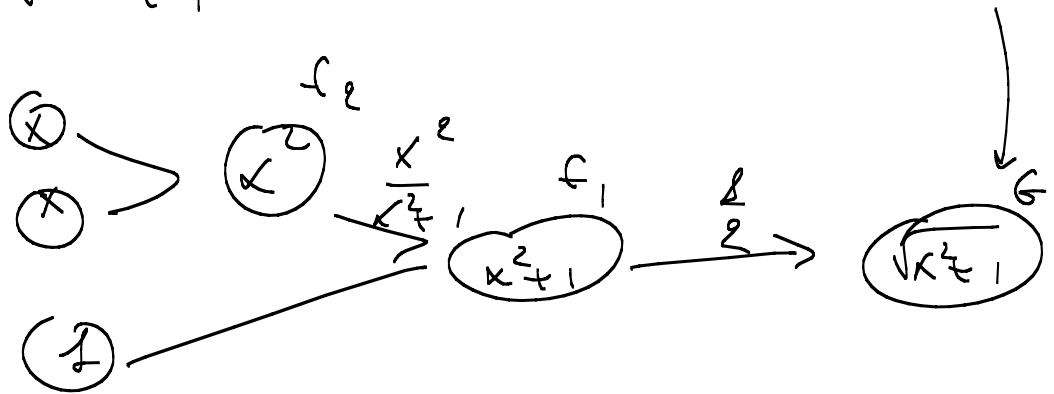
$$x \in F(B, t, m, r) \quad h(x) = \text{SQRT}(x) \cdot \sqrt{x} \cdot (1 + \epsilon)$$

$$\begin{aligned} &| \epsilon | \leq u \\ &(\leq k u) \end{aligned}$$

$$f_m = \frac{f'(x)}{f(x)} \cdot x \cdot \epsilon_x = \frac{1}{2\sqrt{x}} \cdot \frac{1}{\sqrt{x}} \cdot x \cdot \epsilon_x = \left( \frac{1}{2} \right) \epsilon_x$$

$$C_x = \frac{1}{2} \text{ ben constant}$$

$$f(x) = \sqrt{x^2 + 1} \quad \text{SQRT}(x) = \sqrt{x} \cdot (1 + \epsilon)$$



$$\text{error} = f_2 + \frac{1}{2} \cdot \left( \begin{matrix} G_1 + \frac{x^2}{x^2 + 1} \\ \epsilon_2 \end{matrix} \right)$$

ALGORITHM  $\Rightarrow$  ben constant

$$f(x) = \ln(x+1)$$

$$h(x) = LN(x) = \ln(x)(1+\epsilon)$$

ESERCIZIO STUMMATO CON IL 20 MAGGIO

ESERCIZIO STUMMATO STABILITÀ DELL'ALGORITMO

FINE LEZIONE 2