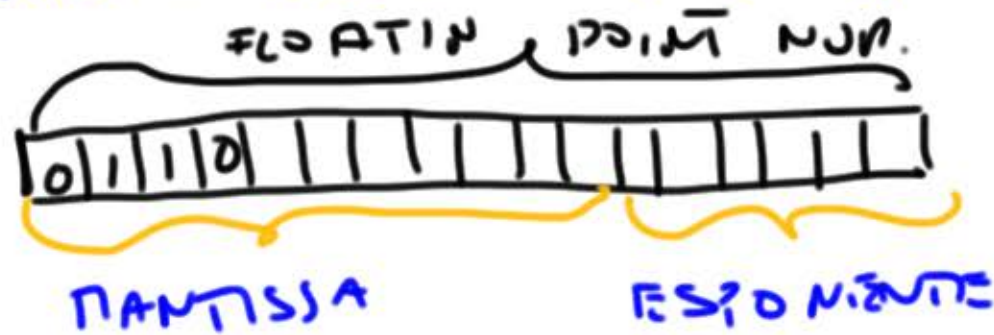


METODO DI EULERO ESPLICITO E FLOATING POINT

QUANDO SI FANNO OPERAZIONI IN ARITMETICA NON ESATTA (FLOATING POINT) SI INTRODUCONO ERRORI



$$Q \cdot 2^b \quad \text{ESPONENTE}$$

↑
MANTISSA

Esempio 32 bit 8 esponente 24 mantisse

$$Q_0 + Q_1 2 + Q_2 2^2 + \dots + Q_7 2^7 = 0 \dots 255$$

se 1 bit è usato per segno possiamo rappresentare
 $-127 \dots +128 \Rightarrow \text{RANGE } 10^{\pm 38}$

mantissa 1 bit segno 23 bit per numero in $(0, 1)$

$$\frac{b_1}{2} + \frac{b_2}{2^2} + \dots + \frac{b_{23}}{2^{23}} \Rightarrow \text{NUM + piccolo } 10^{-7} \text{ circa}$$

CONSEGUENZE RAPPRESENTAZIONE F.P.

\mathbb{Q} NON F.P.

\mathbb{b} NON F.P.

$\mathbb{Q} + \mathbb{b}$ IN F.P. S. SCRIVIE $\mathbb{Q} \oplus \mathbb{b} \neq \mathbb{0} + \mathbb{b}$

\uparrow NON F.P. \uparrow ARITMETICA
ESATTA

POCHI NUMERI REALI SONO RAPP. IN F.P.

ESEMPIO 0,1 NON HA RAPPRESENTAZIONE ESATTA
IN F.P.

0,1		0
0,2		0
0,4		0
0,8		0
1,6		1
0,2		0

HA SERIE INFINITA PERIODICA
IN BASE 2

MODELLO PER F.P.

$$a \oplus b = (a+b)(1+\delta) \quad |\delta| \leq \epsilon$$

$$a \ominus b = (a-b)(1+\delta) \quad |\delta| \leq \epsilon$$

$$a \otimes b = ab(1+\delta)$$

$$a \oslash b = \frac{a}{b}(1+\delta)$$

$\epsilon \approx 10^{-7}$ per singola precisione (32 bit)

$\epsilon \approx 10^{-15}$ per doppia precisione (64 bit)

IN SINTESI

$$\begin{cases} y' = f(x, y) \\ y(0) = y_0 \end{cases}$$

$$y_{n+1} = y_n + h f(x_n, y_n) + \bar{\Gamma}_n$$



ERRORE NELLA COMPUTAZIONE
DOWUTO AL F.P.

NOTA: $\bar{\Gamma}_n$ È DIFFICILE
DA STIMARE. ANZI
PUNTO DIFFICILE.

$y(x)$ soluzione
esatta

$$\varepsilon_n = y(x_n) - y_n$$

$$y(x_{n+1}) - y(x_n) - h f(x_n, y(x_n)) = \bar{\sigma}_n = \mathcal{O}(h^2)$$

$$y_{n+1} - y_n - h f(x_n, y_n) = \bar{\Gamma}_n \quad f \text{ è Lip. in } y$$

$$\varepsilon_{n+1} - \varepsilon_n - h [f(x_n, y(x_n)) - f(x_n, y_n)] = \bar{\sigma}_n - \bar{\Gamma}_n$$

$$|\varepsilon_{n+1}| \leq |\varepsilon_n| + h L (|\varepsilon_n| + |\bar{\sigma}_n| + |\bar{\Gamma}_n|)$$

$$\varepsilon_{k+1} - \varepsilon_k - \ell_n \left[f(x_k, \gamma(x_k)) - f(x_k, \gamma_k) \right] = \tau_k - \sigma_k$$

$$|\varepsilon_{k+1}| \leq |\varepsilon_k| + \ell_n L (|\varepsilon_k| + |\tau_k| + |\sigma_k|)$$

$$\leq |\varepsilon_k| \underbrace{(1 + \ell_n L)}_A + \underbrace{(|\tau_k| + |\sigma_k|)}_{B \geq \tau} \uparrow$$

$\exists \tau, \max |\tau_k| + \max |\sigma_k|$

STESSA DIMOSTRAZIONE PER FEULIZZO ESPPLICITO

SENZA γ_k

$$|\varepsilon_k| \leq \beta \frac{A^k - 1}{A - 1} \leq \beta \frac{A^M - 1}{A - 1} \leq \beta \frac{A^M}{\ell_n L} \quad A^M \in C_2$$

$$\beta = \max |\tau_k| + \max |\sigma_k| \leq C_1 \ell_n^2 + \eta \quad \leftarrow \begin{array}{l} \text{Numero} \\ \text{piccolo} \end{array}$$

$$|\varepsilon_k| \leq (C_1 \ell_n^2 + \eta) \frac{C_2}{\ell_n L} = \left(\frac{C_1 C_2}{L} \right) \ell_n + \left(\frac{C_2 \eta}{L} \right) \frac{1}{\ell_n}$$

\uparrow PICCOLA

CONCLUSIONE

INTRODUCENDO FERROME DAVUTO A F.P. LA
STINA DELL'ERRORE DIVENTA

$$|\varepsilon_n| \leq C_1 h + \frac{C_2}{h}$$

$$\frac{C_2}{h}$$

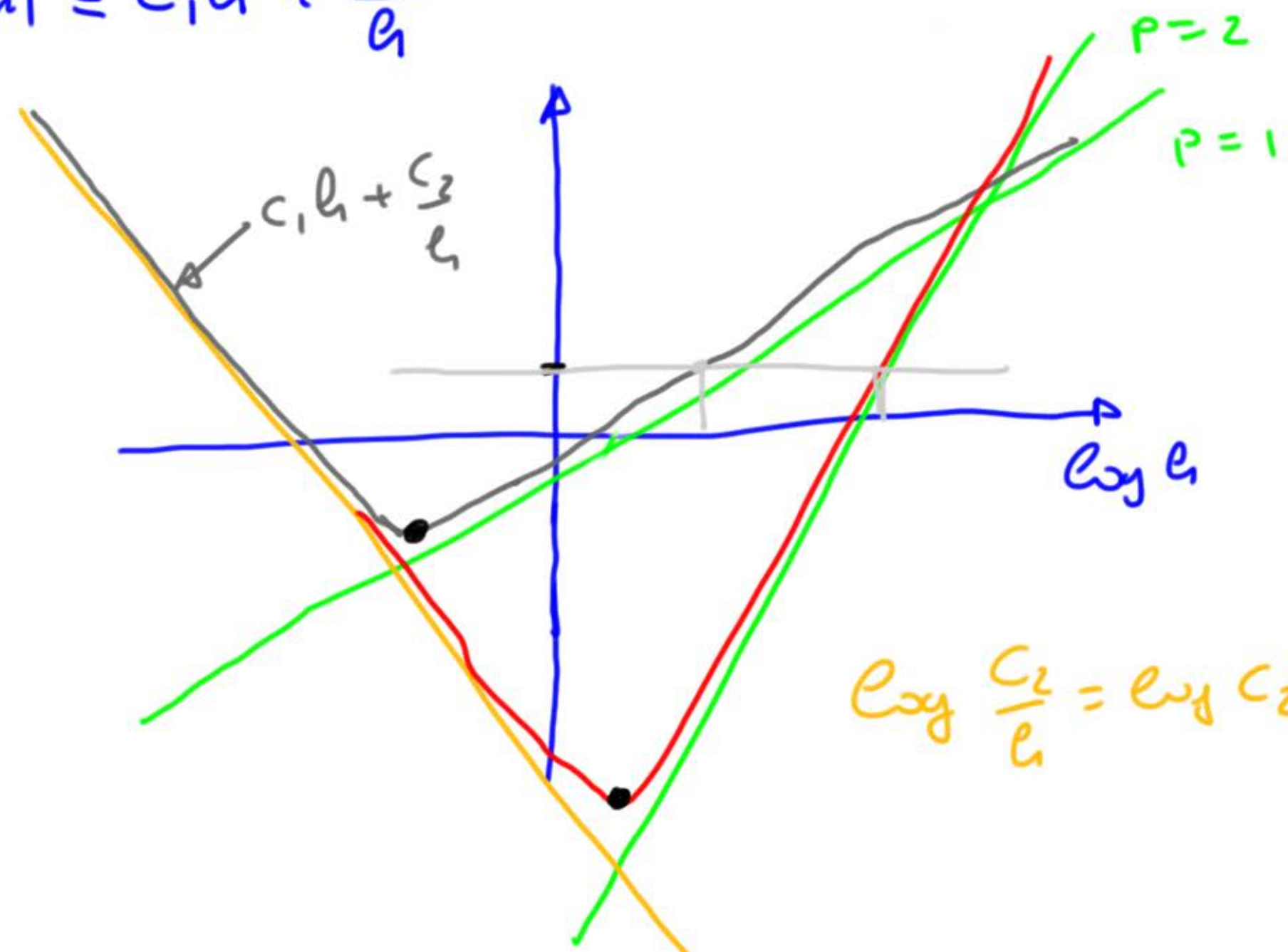
Numero piccolo
per h
moderatamente
grande.
È possibile per
 h piccolo



POLICHI ORDINE ELEVATO
 (IN GENERALE) È NEGATIVO?

$$|\varepsilon_n| \leq C_1 h^p + \frac{C_2}{h}$$

$$\log C_1 h^p = \log C_1 + p(\log h)$$



$$\log \frac{C_2}{h} = \log C_2 - \log h$$

R.K. VA BIENE, SI OTTIENGO UNO METODO DI ORDINE
ELEVATO I.E. $|\epsilon_n| \leq C_1 h^p + \frac{C_2}{h}$ p grande

R.K. PERO' COSTA TANTO

SI POSSONO COSTRUIRE METODI PIU' ECONOMICI
CON GLI STESSI ORDINI?

R.K. E' METODO A 2 PASSE CIOE'

$$y_{k+1} = \phi(y_k, h)$$

POSSIA USARE INFORMAZIONI DEI PASSE
PRECEDENTI PER MIGLIORARE ORDINE

$$y_{k+1} = \phi(y_k, y_{k-1}, \dots, y_{k-e}, h)$$

ESEMPLO (NON FUNZIONANTE)

$$\begin{cases} y' = f(x, y) \\ y(0) = y_a \end{cases}$$

$$y'(x_n) = f(x_n, y(x_n))$$

$$y'(x_n) = \frac{y(x_{n+1}) - y(x_n)}{h} + \mathcal{O}(h)$$

$$= \frac{y(x_n) - y(x_{n-1}))}{h} + \mathcal{O}(h)$$

$$= \frac{y(x_{n+1}) - y(x_{n-1}))}{2h} + \mathcal{O}(h^2)$$

$$y(x_{n+1}) - y(x_{n-1}) = 2h f(x_n, y(x_n)) + \mathcal{O}(h^3)$$

$$y_{n+1} - y_{n-1} = 2h f(x_n, y_n)$$

$$y_{n+1} = \psi(y_n, y_{n-1}, h) = y_{n-1} + 2h f(x_n, y_n)$$

$$Y_{k+1} = Y_{k-1} + 2h f(x_k, Y_k)$$

$$Y_0 = Y_0$$

manca Y_1 per partire, di solito s. uso un R.k.
per calcolare i primi punti e poi si vola di
multistep

REGIONE DI STABILITÀ DEL METODO

$$f(x, y) = d \dot{y}$$

$$Y_{k+1} = Y_{k-1} + 2 \underbrace{hd}_s Y_k = 2s Y_k + Y_{k-1}$$

PROBLEMA: RISOLUZIONE RICORRENZA
LINEARE.

SOLUZIONE DI:

$$Y_{k+1} = 2s Y_k + Y_{k-1}$$

CERCO SOLUZIONE DELLA FORMA $Y_k = z^k$

$$z^{k+1} = 2s z^k + z^{k-1}$$

$$z^k (z^2 - 2s z - 1) = 0$$

$$z_{1,2} = \frac{2s \pm \sqrt{4s^2 + 4}}{2} = s \pm \sqrt{s^2 + 1}$$

LA SOLUZIONE GENERALE È DEL TIPO

$$Y_k = c_1 z_1^k + c_2 z_2^k$$

$$c_1 z_1^{k+1} + c_2 z_2^{k+1} = 2s (c_1 z_1^k + c_2 z_2^k) + c_1 z_1^{k-1} + c_2 z_2^{k-1}$$

$$c_1 z_1^{k-1} (z_1^2 - 2s z_1 - 1) + c_2 z_2^{k-1} (z_2^2 - 2s z_2 - 1) = 0$$

SOLUZIONE: Di:

$$Y_{k+1} = 2s Y_k + Y_{k-1}$$

$$Y_k = c_1 z_1^k + c_2 z_2^k$$

$$z_1 = s + \sqrt{1+s^2} \quad z_2 = s - \sqrt{1+s^2}$$

LE COSTANTI c_1, c_2 SI CALCOLANO

RISSOLVENDO

$$Y_0 = c_1 z_1^0 + c_2 z_2^0 = c_1 + c_2 \quad \left. \vphantom{Y_0} \right\} \Rightarrow c_1 \text{ e } c_2$$

$$Y_1 = c_1 z_1 + c_2 z_2$$

$$|Y_k| \rightarrow \infty \quad \text{ne} \quad |z_1| \text{ o } |z_2| > 1$$

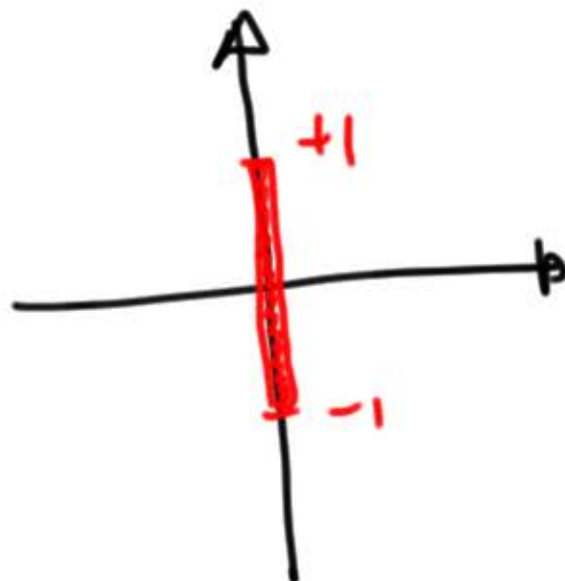
REGIONE DI STABILITÀ:

punti: $s \in \mathbb{C}$ tali che $|z_1|$ e $|z_2| < 1$

cioè

$$|z_1| = |s + \sqrt{1+s^2}| < 1$$

$$|z_2| = |s - \sqrt{1+s^2}| < 1$$



ESERCIZIO: CALCOLARE REGIONE
DI STABILITÀ

