

Soluzione della prima prova parziale
di Calcolo Numerico
8 Novembre 2007

Compito A

Esercizio 1

(a) Per \mathcal{F} si ha

$$\omega_{\mathcal{F}} = 10^{-4} (.1) = 10^{-5}, \quad \Omega_{\mathcal{F}} = 10^5 (.999) = 10^5 (1 - 10^{-3}).$$

Per \mathcal{G} si ha

$$\omega_{\mathcal{G}} = 10^{-4} (.001) = 10^{-7}, \quad \Omega_{\mathcal{G}} = \Omega_{\mathcal{F}}.$$

(b) La cardinalità di \mathcal{F} è $1 + 2(M + m + 1) \cdot 9 \cdot 10^{t-1} = 18001$. I numeri di \mathcal{G} non appartenenti ad \mathcal{F} sono $2(10^2 - 1)$. Quindi la cardinalità di \mathcal{G} è 18199.

(c) Sia $x = 1.4 \cdot 10^{-7} = 10^{-4} (.0014)$. In \mathcal{G} è $\tilde{x} = \text{arr}(x) = 10^{-4} (.001) = 10^{-7}$. L'errore relativo è

$$\frac{\tilde{x} - x}{x} = -\frac{4 \cdot 10^{-8}}{1.4 \cdot 10^{-7}} = -\frac{20}{7} 10^{-1}.$$

Esercizio 2

(a) Per l'errore analitico si ha

$$\epsilon_{\text{an}} = \frac{\tilde{f}(x) - f(x)}{f(x)} = -\frac{\frac{2}{x+1}}{3x + \frac{2}{x+1}} = -\frac{2}{3x(x+1) + 2}$$

e quindi

$$|\epsilon_{\text{an}}| = \frac{2}{3(x^2 + x) + 2} \leq \frac{2}{3\gamma^2} \quad \text{per } x \geq \gamma.$$

(b) Per l'errore inerente si ha

$$\epsilon_{\text{in}} = c_x \epsilon_x, \quad \text{dove } c_x = x \frac{f'(x)}{f(x)} = \frac{x}{3x + \frac{2}{x+1}} \left(3 - \frac{2}{(x+1)^2} \right).$$

Poiché per $x > 0$ è $\frac{x}{3x + \frac{2}{x+1}} < \frac{x}{3x} < \frac{1}{3}$ e $3 - \frac{2}{(x+1)^2} < 3$, si ha

$|c_x| < 1$. Inoltre $|\epsilon_x| < u$, quindi $|\epsilon_{\text{in}}| < u$.

(c) Per l'errore algoritmico si ha $|\epsilon_{\text{alg}}| < |\epsilon^{(1)}| < u$, dove $\epsilon^{(1)}$ è l'errore relativo del prodotto $3x$.

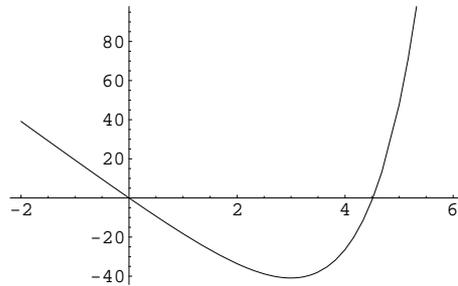
- (d) $|\epsilon_{\text{tot}}| = |\epsilon_{\text{an}} + \epsilon_{\text{in}} + \epsilon_{\text{alg}}| < \frac{2}{3\gamma^2} + 2u$. Imponendo che tale maggiorazione sia minore di $7u$ si ottiene

$$\gamma^2 > \frac{2}{15} 10^4, \quad \text{quindi} \quad \gamma > 36.5$$

- (e) Basta che sia $u = \frac{1}{2} 2^{1-t} \leq 10^{-4}$, quindi $t \geq 4 \log_2 10 = 13.28$. Perciò il valore minimo di t è 14.

Esercizio 3

- (a) Disegnando il grafico di $f(x)$ si vede che $\alpha \in (4, 5)$. Infatti $f(4) = -26.4$ e $f(5) = 47.4$. Quindi $n = 4$.



- (b) Dopo s passi l'errore relativo ϵ risulta maggiorato da

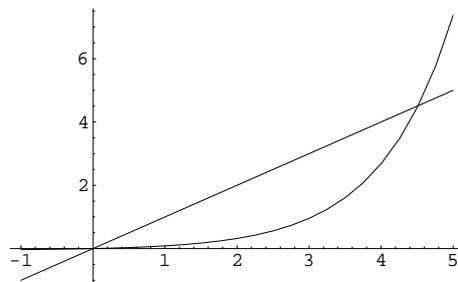
$$|\epsilon| = \frac{|\tilde{\alpha} - \alpha|}{|\alpha|} < \frac{|\tilde{\alpha} - \alpha|}{4} \leq \frac{2^{-s}}{4} = 2^{-(s+2)}.$$

Imponendo che dopo s passi l'errore relativo sia $\leq 10^{-6}$, si ha

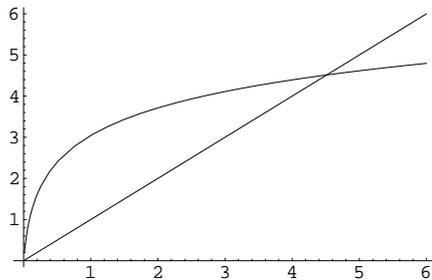
$$s \geq \log_2 10^6 - 2 \sim 17.9$$

Quindi bastano 18 passi del metodo di bisezione.

- (c) È $f'(x) = e^x - 20$. Quindi $\beta = \log 20 \sim 2.99$ è il punto di minimo. Perciò il metodo delle tangenti converge ad α per $x_0 > \beta$, in modo monotono a partire da x_0 se $x_0 > \alpha$, da x_1 se $x_0 < \alpha$. L'ordine di convergenza è 2.
- (d) Dal grafico delle due funzioni $y = x$ e $y = g(x) = (e^x - 1)/k$ risulta evidente che non vi è convergenza alla soluzione α .



- e) Dal grafico delle due funzioni $y = x$ e $y = g(x) = \log(1 + kx)$ risulta che vi è convergenza alla soluzione α a partire da qualunque $x_0 > 0$. L'ordine di convergenza è 1.



- f) Il metodo delle tangenti ha ordine di convergenza 2, quindi è il migliore. Fra il metodo di bisezione e il metodo definito da $g(x) = \log(1 + kx)$, entrambi di ordine 1, il migliore risulta quest'ultimo, in quanto il suo fattore di convergenza γ verifica

$$\gamma = g'(\alpha) < g'(4) = 20/81,$$

che è minore del fattore di convergenza $1/2$ del metodo di bisezione.