

Secção de Matemática Aplicada e Análise Numérica

Departamento de Matemática/Instituto Superior Técnico

Matemática Computacional (Licenciatura em Matemática Aplicada e Computação)

1º Teste: 11 de Maio de 2007 – Resolução

1. a) Considere o seguinte algoritmo para o cálculo de y

$$z_1 = g(x), \quad y = g(z_1)$$

Temos

$$\delta_{z_1} = \frac{x g'(x)}{g(x)} \delta_{\tilde{x}} + \delta_{\text{arr},1},$$

$$\begin{aligned} \delta_{\tilde{y}} &= \frac{z_1 g'(z_1)}{g(z_1)} \delta_{z_1} + \delta_{\text{arr},2} = \frac{g(x) g'(g(x))}{g(g(x))} \left(\frac{x g'(x)}{g(x)} \delta_{\tilde{x}} + \delta_{\text{arr},1} \right) + \delta_{\text{arr},2} = \\ &= \frac{x g'(g(x)) g'(x)}{g(g(x))} \delta_{\tilde{x}} + \frac{g(x) g'(g(x))}{g(g(x))} \delta_{\text{arr},1} + \delta_{\text{arr},2}. \end{aligned}$$

Note-se que

$$\frac{x g'(g(x)) g'(x)}{g(g(x))} \delta_{\tilde{x}} = p_g(g(x)) \delta_g(x) = p_g(g(x)) p_g(x) \delta_{\tilde{x}} = p_{g \circ g}(x) \delta_{\tilde{x}} = \delta_{g \circ g}(x).$$

b) Temos

$$\delta_{\tilde{y}} = p_{g \circ g}(x) \delta_{\tilde{x}} + q_1(x) \delta_{\text{arr},1} + \delta_{\text{arr},2}.$$

Se $x \approx z$, em que $z = g(z)$ e $|g'(z)| < 1$, segue-se que

$$|p_{g \circ g}(x)| = \left| \frac{x g'(g(x)) g'(x)}{g(g(x))} \right| \approx |(g'(z))^2| < 1$$

ou seja, o cálculo de y é um problema bem condicionado para valores de x , próximos de um ponto fixo z de g tal que $|g'(z)| < 1$.

2. Sejam

$$g(x) = \frac{x}{2} + \frac{a}{2x}, \quad I = \left[\sqrt{\frac{a}{2}}, \sqrt{2a} \right], \quad a > 1.$$

Note-se que $g \in C^\infty(I)$ e que $I \subset \mathbb{R}$ é um intervalo fechado. Como

$$g'(x) = \frac{1}{2} - \frac{a}{2x^2} = \frac{x^2 - a}{2x^2} = 0 \iff x = \pm\sqrt{a},$$

$$g\left(\sqrt{\frac{a}{2}}\right) = \frac{\sqrt{a/2}}{2} + \frac{a}{2\sqrt{a/2}} = \sqrt{\frac{9a}{8}} \in I,$$

$$g(\sqrt{2a}) = \frac{\sqrt{2a}}{2} + \frac{a}{2\sqrt{2a}} = \sqrt{\frac{9a}{8}} \in I,$$

$$g(\sqrt{a}) = \sqrt{a} \in I,$$

obtemos $g(I) \subset I$ e vemos que $z = \sqrt{a}$ é um ponto fixo de g em I . Por outro lado

$$g''(x) = \frac{a}{x^3} > 0 \quad \forall x \in I,$$

$$g'\left(\sqrt{\frac{a}{2}}\right) = \frac{1}{2} - 1 = -\frac{1}{2}, \quad g'(\sqrt{2a}) = \frac{1}{2} - \frac{1}{4} = \frac{1}{4},$$

donde resulta que $|g'(x)| \leq 1/2 \forall x \in I$, ou seja, a função iteradora g é contractiva em I .

As condições do Teorema do Ponto Fixo são satisfeitas pelo que o método iterativo $x_{n+1} = g(x_n)$, $n = 0, 1, \dots$, converge para z , o único ponto fixo de g em I , qualquer que seja $x_0 \in I$.

b) Temos

$$\sqrt{a} - x_{n+1} = \sqrt{a} - \frac{x_n^2}{2x_n} - \frac{a}{2x_n} = \frac{2\sqrt{a}x_n - x_n^2 - a}{2x_n} = -\frac{(\sqrt{a} - x_n)^2}{2x_n}.$$

Tendo em conta que

$$\frac{1}{\sqrt{8a}} \leq \frac{|e_{n+1}|}{|e_n|^2} \leq \frac{1}{\sqrt{2a}}, \quad \forall n \geq 0,$$

concluimos que a ordem de convergência do método é quadrática.

c) Temos a estimativa do erro

$$|e_n| \leq K |e_{n-1}|^2 \leq \frac{1}{K} \left(K|e_0|\right)^{2^n}, \quad K = \frac{1}{\sqrt{2a}}, \quad n \geq 1,$$

onde

$$|e_0| \leq |I| = \sqrt{2a} - \sqrt{\frac{a}{2}} = \sqrt{\frac{a}{2}} \implies K|e_0| \leq 1/2 < 1.$$

Portanto

$$|e_6| \leq \frac{1}{K} \left(K|e_0|\right)^{2^6} \leq \sqrt{2a} 2^{-64} \approx 7.7 \cdot 10^{-20} \sqrt{a} < 8.0 \cdot 10^{-20} \sqrt{a}.$$

3. a) Sejam

$$L = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ a & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \end{bmatrix}, \quad D = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 4 \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} 0 & a & 0 \\ 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

O método de Gauss-Seidel converge se e só se as raízes da equação característica

$$\det[\lambda(L + D) + U] = 0,$$

forem todas, em módulo, menores do que 1, visto que as raízes coincidem com os valores próprios da matriz de iteração do método de Gauss-Seidel $C = -(L + D)^{-1}U$. Temos

$$\lambda(L + D) + U = \begin{bmatrix} 2\lambda & a & 0 \\ \lambda a & 2\lambda & 2 \\ 0 & 2\lambda & 4\lambda \end{bmatrix},$$

$$\det[\lambda(L + D) + U] = 2\lambda(8\lambda^2 - 4\lambda) + a(-4\lambda^2 a) = 4\lambda^2(4\lambda - 2 - a^2) = 0 \implies$$

$$\lambda_{1,2} = 0, \quad \lambda_3 = \frac{2 + a^2}{4}.$$

Portanto $r_\sigma(C) < 1$ se e só se $|\lambda_3| < 1$ ou seja, se e só se $|a| < \sqrt{2}$.

b) Quando $a = 0$, temos

$$L + D = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 2 & 4 \end{bmatrix}, \quad (L + D)^{-1} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & -\frac{1}{4} & \frac{1}{4} \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix},$$

pelo que

$$x^{(n+1)} = Cx^{(n)} + d, \quad C = -(L+D)^{-1}U = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} \end{bmatrix}, \quad d = (L+D)^{-1}b = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} \\ 0 \end{bmatrix}$$

Assim, obtém-se

$$x^{(1)} = Cx^{(0)} + d = d = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} \\ 0 \end{bmatrix}, \quad x^{(2)} = Cx^{(1)} + d = Cd + d = d.$$

É fácil ver que $x^{(n)} = d \forall n \geq 1$ e que $d = x$ é a solução exacta do sistema linear $Ax = b$. Por outro lado $\|C\|_1 = 3/2$, $\|C\|_\infty = 1$ e $\|C\|_2 = \sqrt{r_\sigma(C^T C)} = \sqrt{5}/2$ visto que

$$C^T C = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{5}{4} \end{bmatrix}.$$

Como $\|C\|_j \geq 1$, $j = 1, 2, \infty$, a estimativa do erro

$$\|x - x^{(n+1)}\|_j \leq \frac{L}{1-L} \|x^{(n+1)} - x^{(n)}\|_j, \quad j = 1, 2, \infty,$$

não se aplica com $L = \|C\|_j$, $j = 1, 2, \infty$, embora o erro da iterada $x^{(2)}$ seja de facto igual a zero com esta escolha da aproximação inicial. No entanto, quando o método convergir a constante L pode ser aproximada pelo valor

$$\frac{\|x^{(n+1)} - x^{(n)}\|_j}{\|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_j}.$$

que normalmente é próximo de $r_\sigma(C)$. Note-se ainda que neste problema $r_\sigma(C) = \frac{1}{2} < 1$.