Matemática Computacional MEBiol, MEBiom e MEFT - Aula 3

Ana Leonor Silvestre

Instituto Superior Técnico, 1º Semestre, 2020/2021

Sumário da Aula 4

Propagação de erros em funções. Números de condição de uma função.

Propagação de erros em algoritmos.

Condicionamento de problemas. Estabilidade algorítmica.

Exemplo computacional. Exercícios.

Plano

- ► Propagação de erros nas operações aritméticas elementares
- Propagação de erros em funções univariadas
- Propagação de erros em funções multivariadas
- ▶ Propagação de erros em algoritmos: pressupõe execução em sistemas de ponto flutuante F, pelo que os erros de arredondamento em F serão tidos em consideração

Propagação de erros em funções

Propagação de erros nas operações aritméticas elementares

▶ Soma: $x + y \approx \tilde{x} + \tilde{y}$ (em \mathbb{R})

$$\delta_{\tilde{x}+\tilde{y}} = \frac{x}{x+y}\delta_{\tilde{x}} + \frac{y}{x+y}\delta_{\tilde{y}}$$

▶ Subtração: $x - y \approx \tilde{x} - \tilde{y}$

$$\delta_{\tilde{x}-\tilde{y}} = \frac{x}{x-y}\delta_{\tilde{x}} - \frac{y}{x-y}\delta_{\tilde{y}}$$

Pode acontecer que $\delta_{\tilde{x}}$ e $\delta_{\tilde{y}}$ sejam muito pequenos e $\delta_{\tilde{x}-\tilde{y}}$ seja muito grande, concretamente quando x e y são números positivos muito próximos. À perda de precisão daí resultante dá-se o nome de Cancelamento subtrativo.

Exemplo: Cancelamento subtrativo

$$f(x) := \frac{1}{x} - \frac{1}{x+1} \quad (x \in \mathbb{R} \setminus \{-1, 0\})$$

O cálculo de

$$f(10^{20}) \quad (\neq 0)$$

no Matlab R2015b (IEEE-754 com precisão dupla) forneceu:

» format long

$$> 1/10^{20} - 1/(10^{20} + 1)$$
 ans = 0

Este resultado ans = 0 tem erro de 100% (erro muito grande).

Esta expressão de f(x) envolve a subtração de números muito próximos quando $x\gg 1$.



Propagação de erros nas operações aritméticas elementares

Supondo que $|\delta_{\tilde{x}}|\ll 1$, $|\delta_{\tilde{y}}|\ll 1$, podemos linearizar as expressões dos erros

▶ Multiplicação: $x \times y \approx \tilde{x} \times \tilde{y}$

$$\delta_{\tilde{x}\times\tilde{y}}\approx\delta_{\tilde{x}}+\delta_{\tilde{y}}.$$

▶ Divisão: $x/y \approx \tilde{x}/\tilde{y}$

$$\delta_{rac{ ilde{x}}{ ilde{y}}}pprox\delta_{ ilde{x}}-\delta_{ ilde{y}}.$$

Seja $f \in C^2(I)$, $x, \tilde{x} \in I$. Para

$$f(x) \approx f(\tilde{x}),$$

supondo que $|\delta_{ ilde{x}}| \ll 1$,

$$\delta_{f(\tilde{x})} pprox \frac{xf'(x)}{f(x)} \delta_{\tilde{x}}$$

onde $p_f(x) := \frac{xf'(x)}{f(x)}$ se chama número de condição de f em x.

$$\begin{split} \text{Exemplo: } f(x) &:= \frac{1}{x} - \frac{1}{x+1} \\ p_f(x) &= \frac{x\left(-\frac{1}{x^2} + \frac{1}{(x+1)^2}\right)}{\frac{1}{x} - \frac{1}{x+1}} = \frac{x\left(\frac{1}{x+1} - \frac{1}{x}\right)\left(\frac{1}{x+1} + \frac{1}{x}\right)}{\frac{1}{x} - \frac{1}{x+1}} \\ &= -x\left(\frac{1}{x+1} + \frac{1}{x}\right) = -\frac{2x+1}{x+1} \end{split}$$

 $\lim_{x\to\infty} p_f(x) = -2 \Rightarrow p_f(x) \approx -2$, quando x é muito grande

Seja $f:D\subseteq\mathbb{R}^n\to\mathbb{R}$. Sejam $x,\tilde{x}\in D$, tais que $x=(x_1,...,x_n)\approx (\tilde{x}_1,...,\tilde{x}_n)$, o que leva a tomar a aproximação

$$f(x) \approx f(\tilde{x}).$$

Supondo $f \in C^2(D)$,

$$\delta_{f(\tilde{x})} \approx \sum_{k=1}^{n} p_{f,k}(x) \delta_{\tilde{x}_k}, \quad p_{f,k}(x) := \frac{x_k \frac{\partial f}{\partial x_k}(x)}{f(x)}$$

Os coeficientes $p_{f,1}(x),..., p_{f,n}(x)$ de ponderação dos erros relativos de \tilde{x} chamam-se números de condição de f em x.

Exemplo:
$$f(x_1, x_2) := x_1/x_2$$

$$p_{f,1}(x) = \frac{x_1 \frac{\partial f}{\partial x_1}(x)}{f(x)} = \frac{x_1 \times 1/x_2}{x_1/x_2} = 1$$

$$p_{f,2}(x) = \frac{x_2 \frac{\partial f}{\partial x_2}(x)}{f(x)} = \frac{x_2 \times (-x_1/x_2^2)}{x_1/x_2} = -1$$

$$\delta_{f(\tilde{x})} \approx p_{f,1}(x)\delta_{\tilde{x}_1} + p_{f,2}(x)\delta_{\tilde{x}_2} = \delta_{\tilde{x}_1} - \delta_{\tilde{x}_2}$$

Recupera-se a fórmula já conhecida:

$$\delta_{\tilde{x}_1/\tilde{x}_2} \approx \delta_{\tilde{x}_1} - \delta_{\tilde{x}_2}$$

Propagação de erros em algoritmos

Cálculo em sistemas de ponto flutuante

Um algoritmo é uma sequência finita de instruções bem definidas e não ambíguas, cada uma das quais pode ser executada mecanicamente num período de tempo finito com uma quantidade de esforço finita.

No contexto do Cálculo Científico, um algoritmo é uma sequência finita de cálculos elementares (funções elementares)

Um programa corresponde a um algoritmo escrito numa linguagem de programação (linguagem que é entendida pelo computador).

Propagação de erros em algoritmos

Exemplo:
$$f(x) = \frac{1}{x} - \frac{1}{x+1} = \frac{1}{x+x^2}$$

Passos do Algoritmo || Propagação de erros em cada passo

$$z_{1} = x^{2}$$

$$\delta_{\tilde{z}_{1}} \approx 2\delta_{\tilde{x}} + \delta_{arr_{1}}$$

$$z_{2} = x + z_{1}$$

$$\delta_{\tilde{z}_{2}} = \frac{x}{x + z_{1}}\delta_{\tilde{x}} + \frac{z_{1}}{x + z_{1}}\delta_{\tilde{z}_{1}} + \delta_{arr_{2}}$$

$$z_{3} = 1/z_{2}$$

$$\delta_{\tilde{z}_{3}} \approx -\delta_{\tilde{z}_{2}} + \delta_{arr_{3}}$$

$$\begin{split} \delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} &= \delta_{\tilde{z_3}} &\approx -\delta_{\tilde{z_2}} + \delta_{arr_3} \\ &\approx -\frac{x}{x+z_1} \delta_{\tilde{x}} - \frac{z_1}{x+z_1} \delta_{\tilde{z_1}} - \delta_{arr_2} + \delta_{arr_3} \\ &\approx -\frac{x}{x+x^2} \delta_{\tilde{x}} - \frac{x^2}{x+x^2} \left(2\delta_{\tilde{x}} + \delta_{arr_1} \right) - \delta_{arr_2} + \delta_{arr_3} \\ &\approx -\frac{2x+1}{x+1} \delta_{\tilde{x}} - \frac{x}{x+1} \delta_{arr_1} - \delta_{arr_2} + \delta_{arr_3} \end{split}$$

Propagação de erros em algoritmos

Conclusão: A implementação da expressão do algoritmo associado à expressão

$$f(x) = \frac{1}{x + x^2}$$

produz a seguinte propagação de erros:

$$\delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} \approx -\frac{2x+1}{x+1}\delta_{\tilde{x}} - \frac{x}{x+1}\delta_{arr_1} - \delta_{arr_2} + \delta_{arr_3}$$

ou seja,

$$\delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} \approx p_f(x)\delta_{\tilde{x}} - \frac{x}{x+1}\delta_{arr_1} - \delta_{arr_2} + \delta_{arr_3}, \quad |\delta_{arr_k}| \le \epsilon_M.$$

Em geral:

$$\delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} \approx \sum_{k=1}^{n} p_{f,k}(x) \delta_{\tilde{x}_k} + \sum_{k=1}^{m} q_k(x) \delta_{\text{arr}_k}$$

onde os coeficientes $q_k(x)$ dependem do algoritmo.



Condicionamento e Estabilidade

Condicionamento

A noção de condicionamento refere-se à sensibilidade de um problema matemático a pequenas variações nos seus dados.

Definição

Um problema diz-se bem condicionado se a pequenos erros relativos nos dados corresponde um pequeno erro relativo no resultado. Caso contrário, o problema diz-se mal condicionado.

Exemplo: A subtração $f(x):=x_1-x_2$ de dois números muito próximos é um problema mal condicionado. Tem-se

$$p_{f,1}(x) = \frac{x_1}{x_1 - x_2}, \quad p_{f,2}(x) = \frac{x_2}{x_2 - x_1}$$

e

$$\lim_{x_1 - x_2 \to 0} |p_{f,i}(x)| = +\infty, \quad i = 1, 2.$$

Neste caso, pode ocorrer cancelamento subtrativo.



Condicionamento

Problema: Cálculo de

$$f(x) = \frac{1}{x} - \frac{1}{x+1}$$

quando x é muito grande.

• O problema é bem condicionado:

$$\delta_{f(\tilde{x})} \approx p_f(x)\delta_{\tilde{x}}$$

$$p_f(x) = \frac{xf'(x)}{f(x)} = -\frac{2x+1}{x+1}$$

 $\lim_{x\to\infty}p_f(x)=-2\Rightarrow p_f(x)\approx -2,$ quando x é muito grande

Estabilidade de algoritmos

A noção de estabilidade diz respeito à sensibilidade de um algoritmo utilizado para resolver um problema no computador.

Definição

Um algoritmo diz-se numericamente estável ou computacionalmente estável se a pequenos erros relativos nos dados (input) e a pequenos valores da unidade de arredondamento do sistema de ponto flutuante corresponde um pequeno erro relativo no resultado calculado (output). Caso contrário, o algoritmo diz-se computacionalmente instável.

Da fórmula

$$\delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} \approx \sum_{k=1}^{n} p_{f,k}(x) \delta_{\tilde{x}_k} + \sum_{k=1}^{m} q_{a,k}(x) \delta_{\text{arr}_k}$$

conclui-se que a estabilidade de um algoritmo pode ser decidida em termos dos números de condição de f em x e dos coeficientes $q_{a,k}(x)$.

Exemplo

$$f(x) := \frac{1}{x} - \frac{1}{x+1} = \frac{1}{x(x+1)} \quad (x \in \mathbb{R} \setminus \{-1, 0\})$$

No Matlab R2015b (IEEE-754 com precisão dupla):

» format long

$$1/10^{20} - 1/(10^{20} + 1)$$
 ans = 0

O resultado ans = 0 tem erro de 100%.

Como se explica este resultado?



Análise da estabilidade dos algoritmos

ullet O algoritmo 1 associado à expressão $f(x)=rac{1}{x}-rac{1}{x+1}$

$$z_1 = 1/x$$

 $z_2 = x + 1$
 $z_3 = 1/z_3$
 $z_4 = z_1 - z_3$

produz a seguinte propagação de erros quando executado num sistema de ponto flutuante \mathbb{F} :

$$\delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} \approx p_f(x)\delta_{\tilde{x}} + (x+1)\delta_{arr_1} + x\delta_{arr_2} - x\delta_{arr_3} + \delta_{arr_4}$$

sendo
$$|\delta_{arr_k}| \le \epsilon_M$$

Este algoritmo é <u>instável</u> para x muito grande.

Ocorre cancelamento subtrativo no último passo do algoritmo.

Análise da estabilidade dos algoritmos

$$f(x) = \frac{1}{x} - \frac{1}{x+1} = \frac{1}{x(x+1)}$$

 \bullet O algoritmo 2 associado à expressão $f(x)=\frac{1}{x(x+1)}$

$$w_1 = x + 1$$

$$w_2 = x \times w_1$$

$$w_3 = 1/w_2$$

produz a seguinte propagação de erros quando executado num sistema de ponto flutuante $\mathbb{F}\colon$

$$\delta_{f_{\mathbb{F}}(\tilde{x})} \approx p_f(x)\delta_{\tilde{x}} - \delta_{arr_1} - \delta_{arr_2} + \delta_{arr_3}$$

sendo $|\delta_{arr_k}| \le \epsilon_M$

Este algoritmo é estável para x muito grande.

Em resumo:

Podem surgir maus resultados com a execução de um programa/algoritmo no computador porque

- o problema é mal condicionado para certos valores de input;
- o algoritmo implementado é numericamente instável.

O cancelamento subtrativo pode causar instabilidade numérica.