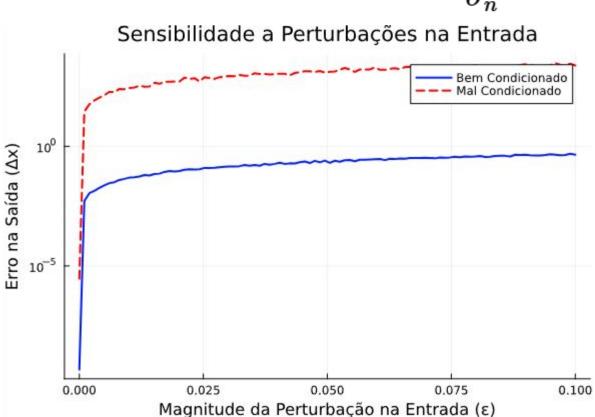
Estabilidade

Revisão de Condicionamento....

cond
$$(A) = \|A\| \cdot \|A^{-1}\| = rac{\sigma_1}{\sigma_n}$$



Formalização de Problema

"Modelo Teórico"

Problema Matemático
$$f: X \mapsto Y$$
 $\left\{egin{array}{ll} ullet & Ax = b \\ ullet & ext{Multiplicação de Matrizes} \end{array}
ight.$

"Aplicação Prática de como aquele problema será computado"

Algoritmo
$$ilde{f}: X \mapsto Y$$
 $extbf{ } \bullet$ Algoritmo de Strassen

Ambos são mapeamentos dos dados em soluções

Erro da Máquina

Representação de um número em float com precisão dupla

$$x = \bar{x} + O(10^{-16})$$

Erro da representação numérica no computador

$$\epsilon_{Machine} pprox O(10^{-16})$$

Acurácia / Precisão

Erro Relativo, como sempre.

$$rac{\| ilde{f}(x)-f(x)\|}{\|f(x)\|}$$

Valor atingido pelo algoritmo menos valor "verdadeiro"

Se for
$$pprox O(\epsilon_{Machine})$$
 estamos bem!

mas se o problema for mal condicionado....

Estabilidade

$$ilde{f}(x) = f(ilde{x})$$
 para algum $ilde{m{x}}$ com $rac{\| ilde{x} - x\|}{\|x\|} pprox O(\epsilon_{Machine})$

"O erro do algoritmo equivale ao erro de perturbar um pouco a entrada"

Algoritmos que respeitam essa propriedade são denominados estáveis

Exemplo de Algoritmo Estável ightarrow Produto Interno

$$\langle v,w
angle = v_1\cdot w_1 + \cdots + v_n\cdot w_n$$

Considerando o erro das representações

$$\langle v,w
angle = (v_1 + \delta v_1) \cdot (w_1 + \delta w_1) + \dots + (v_n + \delta v_n) \cdot (w_n + \delta w_n)$$

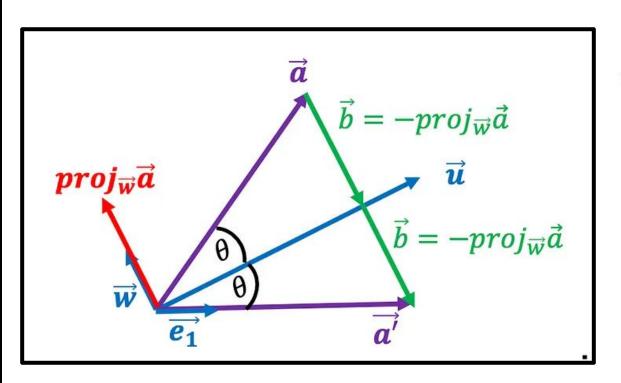
Expandindo essa expressão

$$\langle v,w
angle = v_1w_1 + 2\delta v_1w_1 + \cdots + v_nw_n + 2\delta v_nw_n + O(\delta^2)$$

Reorganizando

$$\langle v,w
angle = (v_1w_1+2\delta v_1w_1)+\cdots+(v_nw_n+2\delta v_nw_n)+O(\delta^2)$$

Householder



$$\overrightarrow{a'} = \overrightarrow{a} - 2(proj_{\overrightarrow{w}}\overrightarrow{a})$$

$$w = \frac{a - (-sign(a_{11}))||a||e_1|}{||a - (-sign(a_{11}))||a||e_1||}$$

$$H_1 \text{ ou } Q_1 = \left(I - 2ww^T\right)$$

$$Q_1A = A'$$

Repetimos até Qn

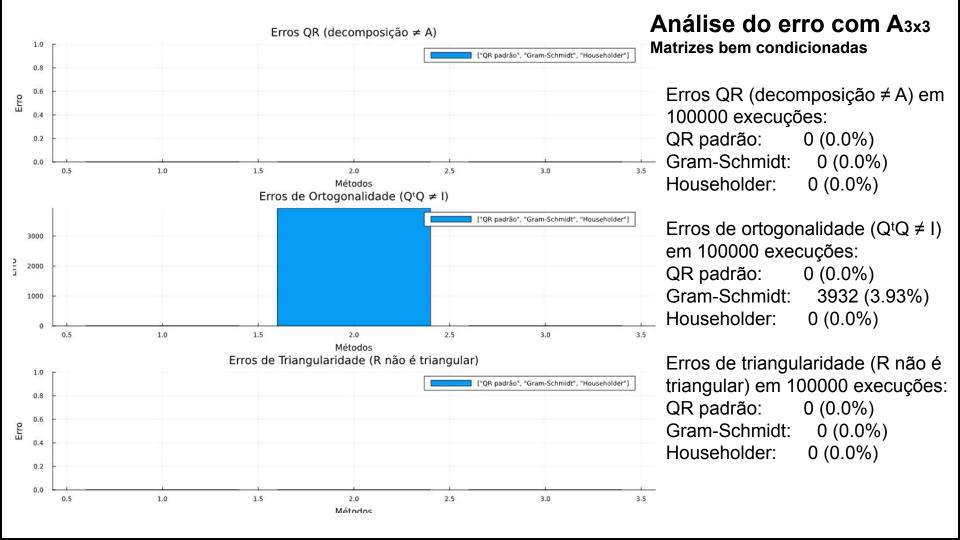
H ou
$$Q = Q_1Q_2...Q_n$$

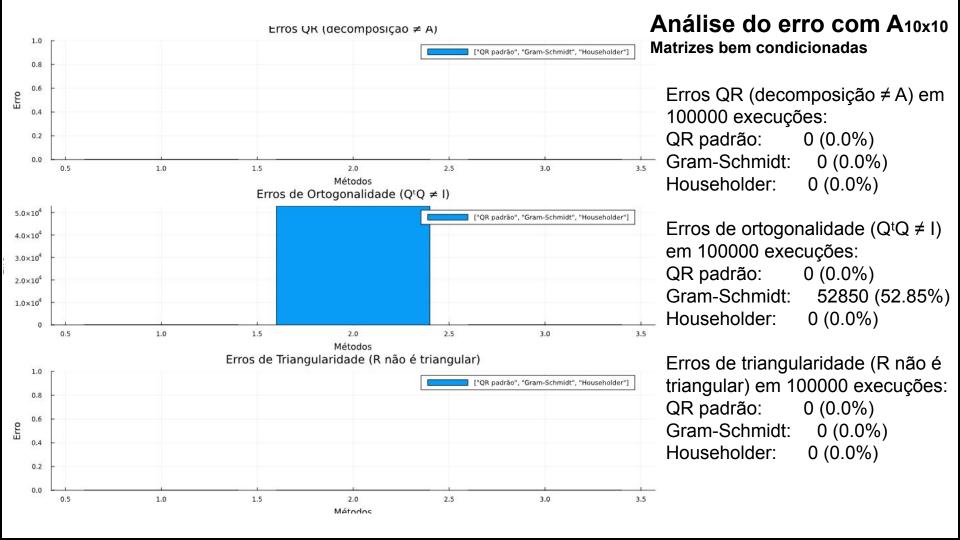
Householder é Estável?

SIM!

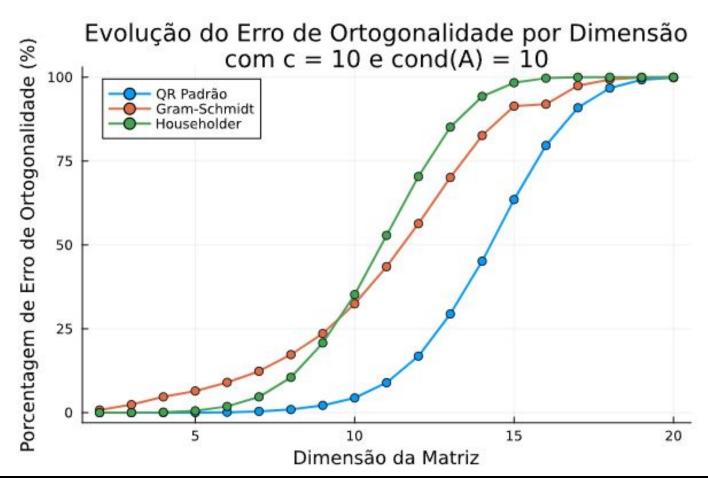
Como as reflexões de Householder são ortogonais, os erros numéricos não são amplificados a cada passo.

$$\tilde{Q}\tilde{R} = A + \Delta A$$
, com $\|\Delta A\| \le c \cdot \varepsilon \cdot \|A\|$





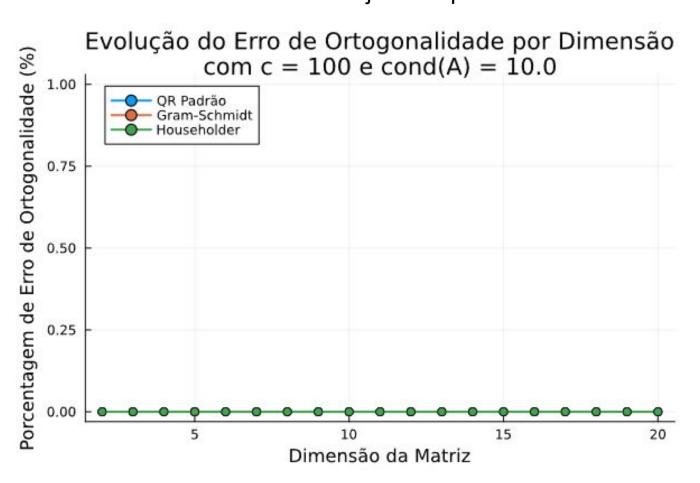
teste com 100000 repetições com matrizes bem condicionadas de 2 a 20 dimensões. (c=10 menos tolerancia em detecção de erro)



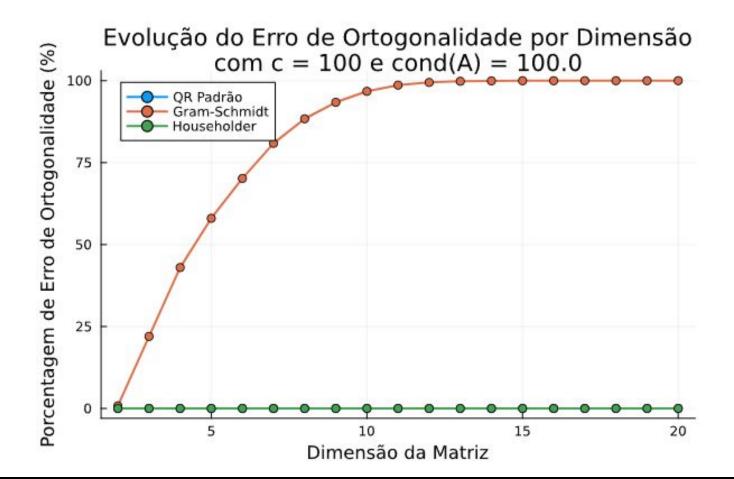
Porque $100 \cdot \epsilon$ (c=100)?

- Erros numéricos se acumulam em algoritmos com muitas operações — não basta comparar com ∈ sozinho.
- 100 · ε é um limiar prático e recomendado, que tolera a soma de vários pequenos erros sem perder rigor. Equilibra sensibilidade e tolerância, distinguindo erro natural de erro relevante para a análise.
- Usar apenas ϵ geraria muitos falsos positivos de instabilidade.

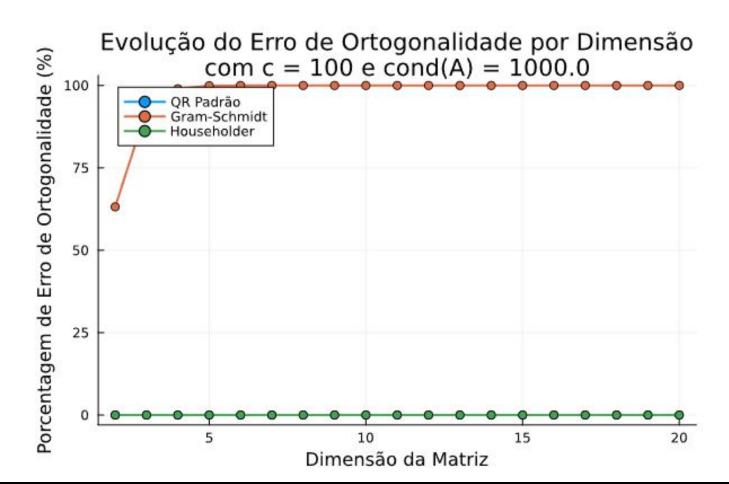
Testando a função de análise de erro de ortogonalidade com matrizes muito bem condicionadas e c ajustado para 100



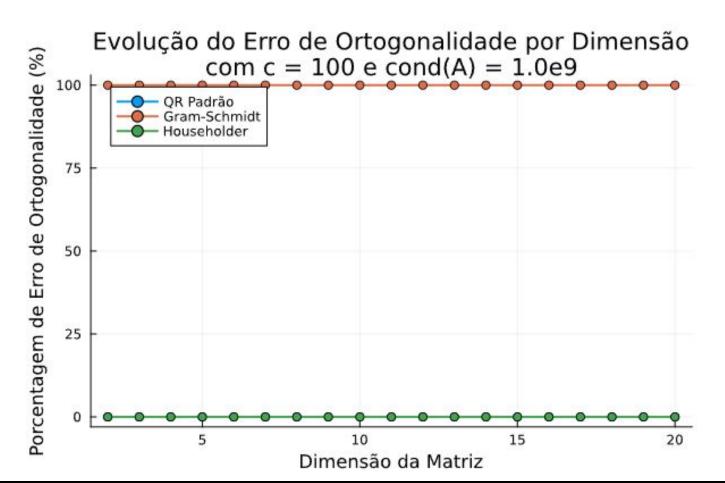
Testando a função de análise de erro de ortogonalidade com matrizes menos bem condicionadas



Testando a função de análise de erro de ortogonalidade com matrizes mal condicionadas



Testando a função de análise de erro de ortogonalidade com matrizes pessimamente condicionadas



Estabilidade de Verdade

$$rac{\| ilde{f}(x) - f(ilde{x})\|}{\|f(ilde{x})\|} pprox O(\epsilon_{Machine})$$

para algum
$$ilde{m{x}}$$
 com $\dfrac{\| ilde{x}-x\|}{\|x\|}pprox O(\epsilon_{Machine})$

Essa noção é menos intuitiva, então jogamos para baixo do tapete

"A perturbação causada pelo algoritmo em relação a perturbação na entrada deve ser proporcional ao erro da máquina"

Obrigado!!

Referencias:

https://www.stat.uchicago.edu/~lekheng/courses/309/boo ks/Trefethen-Bau.pdf - Lecture 12~17

https://kwokanthony.medium.com/detailed-explanation-wi th-example-on-gr-decomposition-by-householder-transfor mation-5e964d7f7656

https://www.cmpe.boun.edu.tr/~cemgil/Courses/cmpe482 /slides/Lecture14.pdf



Veja nosso código!