FUNDAÇÃO GETÚLIO VARGAS ESCOLA DE MATEMÁTICA APLICADA MESTRADO 2015.1 ÁLGEBRA LINEAR E APLICAÇÕES Prof Moacyr

Resolução dos Exercícios da Lista 1

KIZZY TERRA

RIO DE JANEIRO ${\rm MARÇO\ DE\ 2015}$

Para encontrar um polinômio de grau 3 da forma $P(x) = a.x^3 + b.x^2 + c.x + d$ que passe pelos pontos dados ($P_i = (x, y)$) devemos encontrar os valores de a, b, c, e d que garantem para cada x a respectiva imagem y. Decorre que:

1) Para o ponto
$$P_1 = (0,1)$$
:
 $P(0) = a.0^3 + b.0^2 + c.0 + d = 1$
2) Para o ponto $P_2 = (1,0)$:
 $P(1) = a.1^3 + b.1^2 + c.1 + d = 0$
3) Para o ponto $P_3 = (2,-1)$:
 $P(2) = a.2^3 + b.2^2 + c.2 + d = -1$

1) Para o ponto $P_4 = (3, 2)$:

$$P(3) = a.3^3 + b.3^2 + c.3 + d = 2$$

Assim, para garantir que o polinômio passará por todos os pontos fornecidos devemos resolver o seguinte sistema:

$$0a + 0b + 0c + d = 2$$

$$a + b + c + d = 0$$

$$8a + 4b + 2c + d = -1$$

$$27a + 9b + 3c + d = 2$$

Que é equivalente a resolver o sistema A.x = b onde:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 8 & 4 & 2 & 1 \\ 27 & 9 & 3 & 1 \end{bmatrix} e b = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 1 \end{bmatrix}^T$$

Resolvendo este sistema atilizando a linguagem GNU octave obtem-se a solução:

ans =
$$0.66667 - 2.00000 0.33333 1.00000$$

Após encontrar os coeficientes do polinômio foi possível traçar o gráfico pedido (figura a seguir).

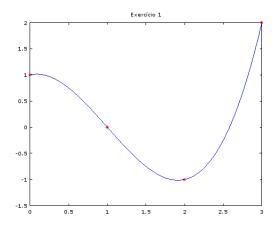


Figura 1: Gráfico com os pontos P_i (em vermelho) e o polinômio interpolador (em azul)

Resolução do sistema A.x = b por eliminação gaussiana:

$$L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \Longrightarrow (1) \quad 0 \quad 1 \quad | \quad 1$$
 $L_3 \leftarrow L_3 - 3L_1 \Longrightarrow (1) \quad 0 \quad 1 \quad | \quad 1$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$ $0 \quad 1 \quad -1 \quad | \quad 0$

$$L_4 \leftarrow L_4 - 2L_2 \Longrightarrow (1) \quad 0 \quad 1 \quad | \quad 1$$

$$0 \quad (1) \quad -1 \quad | \quad 0$$

$$0 \quad 0 \quad 0 \quad | \quad 0$$

$$0 \quad 0 \quad 0 \quad | \quad -2$$

Obs.: Os elementos da matriz assinalados entre () são os pivôs que foram escolhidos durante a eliminação.

A partir da matriz escalonada encontrada podemos concluir que o sistema não possui solução, pois a última equação não pode ser verdadeira:

$$0.x + 0.y + 0.z = -2 \Rightarrow Absurdo$$

Primeiramente iremos verificar se a matriz A possui inversa, através do cálculo do determinante: det A = (1.1.2) + (0.0.1) + (-1.1.1) - (1.1.1) - (0.1.1) - (0.1.1) - (0.-1.2) = 2 + 0 + (-1) - 1 - 0 - 0 = 0

Uma vez que verificamos que o determinante de A é nulo, podemos afirmar que a matriz A não possui inversa. Entretanto, iremos verificar este resultado utilizando o método de Gauss-Jordan como segue:

Pode-se observar que não é possível colocar a matriz A na forma reduzida, visto que a última linha foi totalmente zerada e assim, não é possível calcular a inversa pelo método de Gauss-Jordan. Cabe reaaltar, que este resultado já era esperado, visto que a matriz A possui determinante nulo e por essa razão podemos afirmar que esta matriz não possui inversa.

4 Exercício 6

Para resolver este exercício implementou-se uma função em Python a qual recebe uma matriz L_{nxn} (NumPy.matrix) e um vetor b_{nx1}^T (NumPy.array) e retorna um vetor solução x_{nx1}^T .

A idéia do algortimo implementado está em fazer substituição de variáveis a partir da linha 1(que possui um elemento não nulo) até a linha n (com todos os elementos não nulos), considerando o sistema L.x=b os elementos de x podem ser escritos como:

$$x_{i1} = \frac{b_{i1} - \sum_{k=1}^{i-1} L_{ik}.x_{k1}}{L_{ii}}$$

Analisando a complexidade:

1) Para calcular x_{11} :

$$x_{11}=\frac{b_{11}-\sum_{k=1}^{1-1}L_{ik}.x_{k1}}{L_{11}}=\frac{b_{11}}{L_{11}}\Longrightarrow 1 \text{ operação}=1 \text{ multiplicação}$$

2) Para calcular x_{21} :

$$x_{21} = \frac{b_{21} - \sum_{k=1}^{2-1} L_{ik}.x_{k1}}{L_{22}} = \frac{b_{21} - a_{21}.x_{11}}{L_{22}} \Longrightarrow 3 \text{ operações} = 2 \text{ multiplicações} + 1 \text{ subtração}$$

3) Para calcular x_{31} :

$$x_{31} = \frac{b_{31} - \sum_{k=1}^{3-1} L_{ik}.x_{k1}}{L_{33}} = \frac{b_{31} - a_{31}.x_{11} - a_{32}.x_{21}}{L_{33}} \Longrightarrow 5 \text{ operações} = 3 \text{ multiplicações} + 2 \text{ subtrações}$$

Analisando os itens anteriores e a fórmula para x_{i1} :

${\bf Algoritmo}~{\bf 1}~{\rm resolverMatrizTriangular}(L,~b)$

```
import numpy as np
import math
def resolverMatrizTriangular(L, b):
   x = []
   try:
      dimensao = b.size
      linhaAtual = 0 \#indica linha
      primeiroElemento = b.item(linhaAtual)/L.item((linhaAtual, linhaAtual))
      x.insert(linhaAtual, primeiroElemento)
      linhaAtual += 1
      for linhaAtual in range(1, dimensao):
         colunaAtual = 0 \#indica coluna
         elemento = b.item(linhaAtual)
         for colunaAtual in range(0, linhaAtual):
            elemento -= L.item((linhaAtual, colunaAtual))*x[colunaAtual]
            colunaAtual += 1
         elemento /= L.item((linhaAtual, linhaAtual))
         x.insert(linhaAtual, elemento)
         linhaAtual = linhaAtual + 1
   except Exception as e:
      print e
      return x
```

Execução:

$$\begin{split} L &= \text{np.matrix ('1~0~0;~2~3~0;~4~5~6')} \\ b &= \text{np.array}([2,7,19]) \\ \text{resolverMatrizTriangular}(L,~b) \\ \text{Saída:} \end{split}$$

[2, 1, 1]

Os tempos encontrados para a solução dos sistemas foram:

$$\begin{array}{l} n=16 \ ; \ t=1.0372 e\text{-}02 \\ \\ n=32; \ t=3.3808 e\text{-}04 \\ \\ n=64; \ t=7.1692 e\text{-}04 \\ \\ n=128; \ t=3.6421 e\text{-}03 \\ \\ n=256; \ t=1.0221 e\text{-}02 \\ \\ n=512; \ t=7.5802 e\text{-}02 \\ \\ n=1024; \ t=5.2819 e\text{-}01 \\ \\ n=2048; \ t=3.8269 e\text{+}00 \end{array}$$

A partir dos resultados obtidos plotou-se o gráfico do log do número de colunas contra o log dos tempos registrados a fim de analisar a relação linear e verificar se o algoritmo possui complexidade inferior a $O(n^3)$. Além deste gráfico foram plotas outros dois para possibilitar a comparação da complexidade como segue:

- 1) A curva em vermelho evidencia a inclinação de uma curva cúbica quando linearizada
- 2) A curva em verde evidencia a inclinação de de uma curva quadrática quando linearizada
- 3) A curva em azul foi obtida como requisitado no exercício

Da análise das três curvas podemos concluir que a complexidade do algoritmo está entre $O(n^2)$ e $O(n^3)$, se considerarmos apenas expoentes inteiros para n então a curva pode ser dita $O(n^3)$, pois não cresce mais do que $k.n^3$ (para algum k).

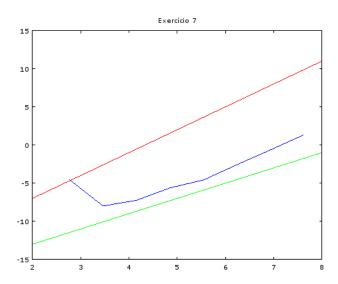


Figura 2: Gráfico pedido em azul, Gráfico de y=3x em vermelho e Gráfico de y=2x em verde