



Trabalho de Métodos Numéricos I



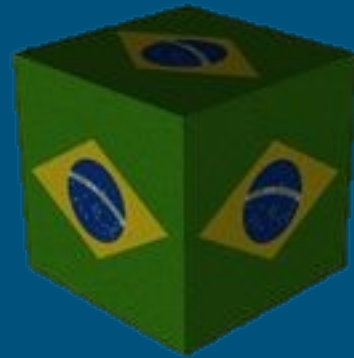
Sistema de Equações



Equipe: Hexaedro Convexo

Integrantes:

- Claudemir Woche Vasconcelos (389575)
- Felipe Albuquerque Brito da Silva (386587)
- Francisco Yuri Martins (391379)
- Luiz Felipe Sousa Maciel (386597)
- Pedro Henrique Sousa da Silva (389577)
- Rodrigo Fabrício Meneses (376176)



Tema 4:

Uma determinada reação química produz uma quantidade c de CO_2 medida em ppm (parte por milhão) que pode variar dependendo das condições ambientais



Nesse caso, podem-se ter quantidades c_1 ,
 c_2, \dots, c_n diferentes.



Essas quantidades
podem ser
calculadas a partir da
solução de um
sistema de equações
lineares

$$Ac = d$$

Métodos:

- Fatoração LU
- Redução de *Doolittle*



Procedimento Fatoração LU

1. Considere um sistema linear $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$
2. Fatoramos a matriz \mathbf{A} como produto de uma matriz \mathbf{L} triangular inferior e uma matriz \mathbf{U} triangular superior, ou seja, $\mathbf{A} = \mathbf{LU}$
3. Sendo assim, o sistema pode ser reescrito da seguinte forma:

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \longrightarrow (\mathbf{LU})\mathbf{x} = \mathbf{b} \longrightarrow \mathbf{L}(\mathbf{Ux}) = \mathbf{b} \longrightarrow \mathbf{Ly} = \mathbf{b} \quad \text{e} \quad \mathbf{Ux} = \mathbf{y}$$

4. Isto significa que, ao invés de resolvermos o sistema original, podemos resolver o sistema triangular inferior $\mathbf{Ly} = \mathbf{b}$ e, então, o sistema triangular superior $\mathbf{Ux} = \mathbf{y}$

Algoritmo Fatoração Lu

```
Matrix Solver::successiveSubstitution(const Matrix& lower, const Matrix& b) {  
  
    Matrix y = Matrix(lower.getRow(), 1);  
  
    y(0, 0, b(0,0)/lower(0,0));  
  
    for(int i=1; i < b.getRow(); i++) {  
        for(int j=0; j < i; j++)  
            y(i, 0, y(i, 0) + lower(i, j)*y(j, 0));  
  
        y(i, 0, (b(i,0) - y(i,0))/lower(i,i));  
    }  
  
    return y;  
}  
  
Matrix Solver::retroSubstitution(const Matrix& upper, const Matrix& y) {  
  
    int n = upper.getRow();  
    Matrix x = Matrix(n, 1);  
  
    x(n-1, 0, y(n-1, 0)/upper(n-1, n-1));  
  
    for(int i=n-2; i >= 0; i--) {  
        for(int j=n-1; j > i; j--)  
            x(i, 0, x(i, 0) + upper(i, j)*x(j, 0));  
  
        x(i, 0, (y(i, 0) - x(i, 0))/upper(i, i));  
    }  
  
    return x;  
}
```

Procedimento Redução de Doolittle

1. Primeiro multiplica-se a primeira linha de L pela j-ésima coluna de U e iguala-se a a_{1j} , obtendo-se os elementos u_{1j} .
2. Depois multiplica-se a i-ésima linha de L pela primeira coluna de U, igualando-se a a_{i1} de onde se obtém os elementos l_{i1} .
3. Repete-se o processo para as demais linhas e colunas até se obter os demais elementos de L e U.

Algoritmo DooLittle

```
std::vector<Matrix> Solver::luDoLittle(const Matrix& matriz) {  
    int n = matriz.getRow();  
    int m = matriz.getCol();  
    std::vector<Matrix> lu(2);  
    if(n == m) {  
        Matrix lower(n, n);  
        Matrix upper(n, n);  
        double sum;  
        for(int i=0; i < n; i++)  
            for(int j =0; j < n; j++)  
                if(i == j) lower(i, j, 1);  
        for(int i=0; i < n; i++) {  
            for(int k=i; k < n; k++) {  
                sum = 0;  
                for(int r=0; r < i; r++)  
                    sum += lower(i, r)*upper(r, k);  
                upper(i, k, matriz(i, k) - sum);  
            }  
            for(int k=i; k < n; k++) {  
                sum = 0;  
                for(int r=0; r < i; r++)  
                    sum += lower(k, r)*upper(r, i);  
                lower(k, i, (matriz(k, i) - sum) / upper(i, i));  
            }  
        }  
        std::cout << "L = \n" << lower << "\n";  
        std::cout << "U = \n" << upper << "\n";  
        std::cout << "LU = \n" << lower*upper << "\n";  
        lu[0] = lower;  
        lu[1] = upper;  
        return lu;  
    }  
    else {  
        std::cout << "número de colunas diferente do numero de linhas\n";  
        std::cout << "col = " << m << "\n";  
        std::cout << "row = " << n << "\n";  
    }  
}
```

Pivoteamento parcial para fatoração LU

Na estratégia de pivoteamento parcial, antes de iniciar o j -ésimo estágio, permutam-se linhas da matriz A_{j-1} de modo a obter

$$|a_{jj}^{j-1}| \geq |a_{ij}^{j-1}| \text{ para todo } i = j, \dots, n$$

Em palavras, o pivô é escolhido como sendo um dos elementos de maior valor absoluto dentre

$$a_{jj}^{j-1}, a_{j+1j}^{j-1}, \dots, a_{nj}^{j-1}$$

Pivoteamento

MATRIZ K = 0

7.00000	30.00000	8.00000
9.00000	8.00000	30.00000
20.00000	7.00000	9.00000

troca linha 1 por linha 3

MATRIZ K = 1

20.00000	7.00000	9.00000
9.00000	8.00000	30.00000
7.00000	30.00000	8.00000

troca linha 2 por linha 3

MATRIZ K = 2

20.00000	7.00000	9.00000
7.00000	30.00000	8.00000
9.00000	8.00000	30.00000

matriz pivoteada =

20.00000	7.00000	9.00000
7.00000	30.00000	8.00000
9.00000	8.00000	30.00000

Análise dos procedimentos

Fatoração LU para o Exemplo

• Tema 4:

$$[A] = \begin{bmatrix} 20 & 7 & 9 \\ 7 & 30 & 8 \\ 9 & 8 & 30 \end{bmatrix} \quad \{d\} = \begin{bmatrix} 16 \\ 38 \\ 38 \end{bmatrix} \quad \{c\} = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \end{bmatrix}$$

$$[L] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0.35 & 1 & 0 \\ 0.45 & 0.18 & 1 \end{bmatrix} \quad [U] = \begin{bmatrix} 20 & 7 & 9 \\ 0 & 27.55 & 4.85 \\ 0 & 0 & 25.10 \end{bmatrix} \quad [y] = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix}$$

$$Ac = d \longrightarrow (LU)c = d \longrightarrow L(Uc) = d \longrightarrow Ly = d \quad \text{e} \quad Uc = y$$

Solução do Exemplo

- Quantidades de CO2 em ppm :

$$\begin{Bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{Bmatrix}$$

```
L =
1.00000  0.00000  0.00000
0.35000  1.00000  0.00000
0.45000  0.17604  1.00000

Análise dos
procedimentos

U =
20.00000  7.00000  9.00000
0.00000  27.55000  4.85000
0.00000  0.00000  25.09619

LU =
20.00000  7.00000  9.00000
7.00000  30.00000  8.00000
9.00000  8.00000  30.00000

Exemplo

Algoritmo executado em 0.00035 s

12
vetor solucao = LU
0.00000
1.00000
1.00000
```

Análise da Fatoração LU com pivoteamento

- Tempo em relação ao tamanho da matriz

TAM. DA MATRIZ	SEGUNDO(S)	MINUTO(S)	HORA(S)
3x3	0.0000067s	-	-
5X5	0.000070s	-	-
10X10	0.000150s	-	-
50X50	0.005217s	-	-
100X100	0.019179s	-	-
500X500	1.82641s	0,030440s	-
1000X1000	14.6837s	0,24472min	0,004078h
5000X5000	1824.17s	30,4028min	0,506713h
10000X10000	14586.9s	243.115min	4,051916h

Análise da Redução de Dolittle

- Tempo em relação ao tamanho da matriz

TAM. DA MATRIZ	SEGUNDO(S)	MINUTO(S)	HORA(S)
3x3	0.0000082s	-	-
5X5	0.000097s	-	-
10X10	0.000208s	-	-
50X50	0.001905s	-	-
100X100	0.0083454s	-	-
500X500	0.911254s	0.015187min	-
1000X1000	7.87655s	0.131277min	0.002187h
5000X5000	1202.43s	20.0405min	0.33400h
10000X10000	13205s	220.0833min	3.668055h

Conclusão

1. Para o exemplo não foi necessário o pivoteamento parcial.
2. Redução de DooLittle é mais rápido que a Fatoração LU.
3. Caso necessário mudar o vetor $\{d\}$, não é necessário aplicar todo o método novamente.
4. Ajuda a simplificar os cálculos, dependendo dos valores de $[A]$ e $\{d\}$.
5. Como temos que calcular 2 substituições, para matrizes grandes o método é demorado.
6. Número de passos é sempre fixo.

Metodologia

- Programação C++
- IDE : Clion, Visual Studio Code
- Sistema Operacional : Linux – Ubuntu
- Computador : Core i3(5º geração), 4gb de memória RAM.

Fontes

- Ruggiero, Marcia A. Gomes, Cálculo Numérico.
- Site: www.math.tecnico.ulisboa.pt/~calves/courses/sis-lin/cap12.html
- Site: https://www.ufrgs.br/numerico/livro/sdsl-fatoracao_lu.html
- Site: <http://www.ime.unicamp.br/~valle/Teaching/2015/MS211/Aula7.pdf>