Proiectarea algoritmilor

Paradigma Divide_et_Impera Lucrare de laborator nr. 8

Cuprins

Înmulțirea matricelor pătratice Algoritm clasic Algoritm *Divide_et_Impera* clasic Metoda lui *Strassen* Sarcini de lucru și barem de notare Bibliografie

Înmulțirea matricelor pătratice - algoritm clasic

Considerăm algoritmul clasic de înmulţire a matricelor pătratice:

```
procedure inmultireMatrice(A, B, C, n )
    for i \leftarrow 0 to n-1
         for j \leftarrow 0 to n-1
              C[i,j] \leftarrow 0
              for k \leftarrow 0 to n-1
                    C[i,j] \leftarrow C[i,j] + A[i,k] * B[k,j]
end
```

- Mult timp s-a crezut că bariera de $O(n^3)$ nu poate fi depășită.
- Strassen a demonstrat însă că se poate obține un algoritm mai bun.
- Metoda lui Strassen folosește un algoritm de înmulțire bazat pe descompunerea matricelor în sferturi.

Înmulțirea matricelor pătratice - algoritm *Divide_et_Impera* clasic

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} \\ A_{2,1} & A_{2,2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B_{1,1} & B_{1,2} \\ B_{2,1} & B_{2,2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C_{1,1} & C_{1,2} \\ C_{2,1} & C_{2,2} \end{bmatrix}$$

$$C_{1,1} = A_{1,1}B_{1,1} + A_{1,2}B_{2,1}$$

$$C_{1,2} = A_{1,1}B_{1,2} + A_{1,2}B_{2,2}$$

$$C_{2,1} = A_{2,1}B_{1,1} + A_{2,2}B_{2,1}$$

$$C_{2,2} = A_{2,1}B_{1,2} + A_{2,2}B_{2,2}$$

$$A_{1,1} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 1 & 6 \\ 1 & 2 & 5 & 7 \\ 5 & 1 & 2 & 9 \\ 4 & 3 & 5 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 6 & 9 & 3 \\ 4 & 5 & 3 & 1 \\ 1 & 1 & 8 & 4 \\ 3 & 1 & 4 & 1 \end{bmatrix}$$

$$A_{2,1} = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ 4 & 3 \end{bmatrix} A_{2,2} = \begin{bmatrix} 2 & 9 \\ 5 & 6 \end{bmatrix} B_{2,1} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 3 & 1 \end{bmatrix} B_{2,2} = \begin{bmatrix} 8 & 4 \\ 4 & 1 \end{bmatrix}$$

Figura 1 : Exemplu de înmultire a matricelor prin descompunerea în sferturi

- $T(n) = 8T(n/2) + O(n^2)$
- Din teorema complexității Divide_et_Impera rezultă $T(n) = O(n^3)$!! Nici un progres!

Înmulțirea matricelor pătratice - Metoda lui Strassen

- Strassen a utilizat o strategie similară inmulțirii numerelor întregi și a arătat că pot fi utilizate doar 7 înmulțiri în loc de 8.
- Cele 7 înmulțiri sunt următoarele:

$$M_1 = (A_{1,2} - A_{2,2})(B_{2,1} + B_{2,2})$$

$$M_2 = (A_{1,1} + A_{2,2})(B_{1,1} + B_{2,2})$$

$$M_3 = (A_{1,1} - A_{2,1})(B_{1,1} + B_{1,2})$$

$$M_4 = (A_{1,1} + A_{1,2})B_{2,2}$$

$$M_5 = A_{1,1}(B_{1,2} - B_{2,2})$$

$$M_6 = A_{2,2}(B_{2,1} - B_{1,1})$$

$$M_7 = (A_{2,1} + A_{2,2})B_{1,1}$$

Apoi:

$$C_{1,1} = M_1 + M_2 - M_4 + M_6$$

$$C_{1,2} = M_4 + M_5$$

$$C_{1.3} = M_6 + M_7$$

$$C_{1.4} = M_2 - M_3 + M_5 - M_7$$

•
$$T(n) = 7T(n/2) + O(n^2)$$
. Rezultă $T(n) = O(n^{\log 27}) = O(n^{2.81})$!!!

Sarcini de lucru și barem de notare

Sarcini de lucru si barem de notare

Sarcini de lucru:

- 1. Scrieți un program C/C++ care implementează metoda Divide_et_Impera clasică pentru înmulțirea a două matrice pătratice.
- 2. Scrieți un program C/C++ care implementează metoda lui Strassen pentru înmulțirea a două matrice pătratice.

Barem de notare:

- 1. Scrierea pseudocodului algoritmului *Divide_et_Impera* clasic: 3p
- 2. Implementarea algoritmului Divide_et_Impera clasic: 3p
- 3. Aplicarea metodei lui Strassen: 3p
- 4. Baza: 1p

Bibliografie



M. A. Weiss, *Data Structures and Algorithm Analysis in C*, The Benjamin/Cummings Publishing Company, Inc., 1992.