

# Documentatie lab 3 PPD

## Analiza cerintelor

Multe dintre filtrele pe imagini utilizează operația de convoluție bazată pe matrice de convoluție.

Se cere să se evolueze o matrice de dimensiune  $N \times M$  folosind o matrice de convoluție de dimensiune  $K \times K$ .

Considerând că se dă o matrice  $F(N,M)$  și o matrice de convoluție  $C(K,K)$  se cere să se calculeze matricea  $V(N,M)$  rezultată în urma aplicării convoluției cu matricea de convoluție  $C$  pe matricea  $F$ .

Calcul paralel distribuit (folosind  $p$  procese pentru calcul)

Constrângeri: Impartire cât mai echilibrată și eficientă a calculului pe threaduri ( $\max\_task\_count\_per\_thread \leq \min\_task\_count\_per\_thread + 1$ ). Nu se alocă o altă matrice rezultat și nici o matrice temporară. Se pot folosi doar vectori temporari pentru care complexitatea spațiu este liniară.  $(P-1) \mid N$ . Procesul 0 (master) nu participă la efectuarea calculelor de actualizare a elementelor din matrice; acesta doar citește/scrie în fișier și trimite informațiile necesare celorlalte procese.

## Proiectare

Ca și structuri de date folosite, avem: tablouri unidimensionale și bidimensionale alocate dinamic.

Partitionarea pe procese a fost făcută respectând constrângerea, adică: pentru fiecare proces a fost alocat un număr egal de task-uri, iar datorită faptului că  $p$  este impar și  $(p-1) \mid N$  nu avem rest.

## Detalii de implementare

```
1 void
2 CalculateConvSequential(
3     _In_ int    Displacement,
4     _In_ int** Matrix,
5     _In_ int** ConvMatrix,
6     _In_ int    StartLine,
7     _In_ int    StopLine,
8     _In_ int    StartColumn,
9     _In_ int    StopColumn
10 )
11 {
12     ProcessData processData = { 0 };
13     processData.DataLineAbove = new int[MAX_COLUMNS + Displacement * 2]();
14     processData.DataLineBelow = new int[MAX_COLUMNS + Displacement * 2]();
15
16     for (int j = StartColumn - Displacement; j <= StopColumn + Displacement; ++j)
17     {
18         processData.DataLineAbove[j] = Matrix[StartLine - 1][j];
19         processData.DataLineBelow[j] = Matrix[StopLine + 1][j];
20     }
21
22     for (int i = StartLine; i <= StopLine; ++i)
23     {
24         int valueFromLeft = Matrix[i][StartColumn - 1];
25         for (int j = StartColumn; j <= StopColumn; ++j)
26         {
27             int matrixValue = 0;
28             for (int p = i - Displacement; p < i + CONV_K - Displacement; ++p)
29             {
30                 for (int q = j - Displacement; q < j + CONV_K - Displacement; ++q)
31                 {
32                     int value = 0;
33                     if (p == i && q == j - 1) // use the value on the left before it was previously modified
34                     {
35                         value = valueFromLeft;
```

```

36         }
37         else if (p == i - 1) // use the values above before they were modified
38         {
39             value = processData.DataLineAbove[q];
40         }
41         else if (p == StopLine + 1) // use the values below before they were modified
42         {
43             value = processData.DataLineBelow[q];
44         }
45         else
46         {
47             value = Matrix[p][q];
48         }
49
50         matrixValue += value * ConvMatrix[p + Displacement - i][q + Displacement - j];
51     }
52 }
53
54 processData.DataLineAbove[j - 1] = valueFromLeft;
55 valueFromLeft = Matrix[i][j];
56 Matrix[i][j] = matrixValue;
57 }
58
59 processData.DataLineAbove[StopColumn] = valueFromLeft;
60 processData.DataLineAbove[StopColumn + 1] = Matrix[i][StopColumn + 1];
61 }
62
63 delete[] processData.DataLineAbove;
64 delete[] processData.DataLineBelow;
65 }

```

Aceasta este functia "worker" pentru fiecare proces; va face calcul doar intre (StartLinie, StopLinie) - (StartColoana, StopColoana). Pentru a respecta contrangerea ca modificarile sa fie facute tot in matricea initiala, este nevoie de informatii de la alte procese. Astfel, salvam pentru fiecare proces linia de deasupra liniei de start si linia dedesubt-ul linie de stop. Mai departe, fiecare proces isi gestioneaza informatia necesara refolosind memoria deja alocata.

Pentru valoarea (i, j+1) avem nevoie de valoarea (i, j) inainte sa fie modificata pe care o salvam in variabila valueFromLeft. Dupa ce am procesat o linie, i, folosind linia i - 1, refolosim spatiul deja alocat memorand in el linia i inainte ca aceasta sa fie modificata astfel: dupa ce am procesat un element de pe linie, sa-i spunem (i, j), putem deja actualiza elementul (j - 1) din vectorul cu linia de deasupra cu elementul (i, j - 1) inainte de modificare adica valueFromLeft.

La inceput, procesul master trimite tuturor celorlalte procese matricea de convolutie (broadcast). Apoi, calculeaza pentru fiecare proces un start si un stop si ii trimite informatiile necesare incat acesta sa poata face calculul, iar la final asteapta dupa rezultat. Dupa ce procesul master primeste toate rezultatele, le combina si scrie rezultatul final in fisier.

Procesele isi trimit unul altuia informatiile necesare, adica linia de dedesubt este trimisa urmatorului proces, iar linia de deasupra este trimisa procesului anterior; cu exceptia liniei anterioare primei linii si liniei de dupa ultima linie care sunt trimise de procesul master.

## Testare si analiza performantei

### C++

Tip matrice	Numar procese	Timp executie (secunde)	
		T1	T2
N=M=1000 n=m=3	5	1.35430	0.01558
	9	1.79385	0.02109

	21	3.16444	0.04136
--	----	---------	---------

## Concluzii

Putem observa ca odata cu cresterea numarului de procese si timpul de executie creste, pare ca liniar. Cred ca acest lucru este datorita faptului ca este un overhead mai mare pe retea, este nevoie sa se trimita datele in mai multe locuri si sa se si primeasca inapoi. Mai mult decat atat, chiar si crearea efectiva de alte procese are un impact.

Pentru 4 threaduri la laboratorul 2 avem un timp de 0.94875, iar aici de 1.35430, deci putem observa o crestere atunci cand folosim procese vs threaduri. Pentru 16 threaduri avem 0.89153, deci cresterea e una semnificativ mai mare atunci cand si numarul proceselor creste, nu este direct proportionala.

Folosindu-ne de T2 putem deduce ca timpul efectiv necesar calculului este unul foarte mic, iar restul de timp este datorita overheadului generat de comunicarea intre procese si crearea acestora.