**Laborator L3**

**MPI**

Scrieti un program bazat pe MPI care face suma a 2 numere mari.

‘numar mare’ = numar cu mai mult de 10 cifre

Consideratii generale:

Reprezentare unui numar = tablou de cifre (numere intregi fara semn - byte) in care cifra cea mai nesemnificativa este pe pozitia 0.

Cele 2 numere mari se citesc din fisierele “Numar1.txt” (un numar cu N\_1 cifre) si “Numar2.txt” (un numar cu N\_2 cifre).

Fiecare din aceste fisiere contine la inceput un numar (N) care reprezinta numarul de cifre si apoi cifrele numarului respectiv.

Implementare > C++11.

IMPORTANT:

* Indiferent de implementarea MPI (Microsoft, OpenMPI, MPICH, ….) programele trebuie sa fie corecte (fara deadlock)! Acest lucru inseamna ca pentru comunicatia standard trebuie sa considerati ca implementarea nu foloseste bufere – adica MPI\_Send blocheaza procesul pana cand se termina receptia de catre procesul receptor. (vezi fisierul “MPI\_Communication Modes.docs” din Files/Cursuri).

Varianta 0 – implementare secventiala

Implementari MPI cu p procese:

Varianta 1 – considera rezolvarea problemei prin executia urmatoarelor etape:

1. id\_proces\_curent=1
2. procesul 0 repeta urmatoarele actiuni pana cand se citesc toate cifrele numerelor
   1. citeste cate N/(p-1) cifre din cele 2 fisiere
   2. le trimite procesului “id\_proces\_curent”
   3. incrementeaza “id\_proces\_curent”
3. procesele fac suma cifrelor primite si calculeaza “report” (carry) corespunzator;
4. fiecare proces (cu exceptia ultimului) trimit “reportul” la procesul urmator care il foloseste pentru actualizarea rezultatului (procesul id=1 nu primeste carry - il considera egal 0)
5. rezultatul final se obtine in procesul 0. care scrie rezultatul in fisierul “Numar3.txt”

Posibilitati:

1. procesele primesc carry inainte de a primi cifrele pe care trebuie sa le adune
2. procesele primesc cifrele pe care trebuie sa le adune si apoi carry de la precedent

Alegeti pentru implementare varianta care este mai buna!

Optimizare -? Adunarea cifrelor inainte de a astepta carry. Este posibil?

Varianta 2 – considera rezolvarea problemei prin executia urmatoarelor etape:

1. procesul 0 citeste cele 2 numere si le stocheaza in 2 tablouri:
   1. daca un numar are mai putine cifre se completeaza cu cifre nesemnificative
2. cifrele celor 2 numere se distribuire proceselor folosind MPI\_Scatter (daca nu este valabila conditia p|N, unde N=max{N\_1,N\_2}, N\_1 nr de cifre ale primului numar, N\_2 nr de cifre ale celui de-al doilea, atunci se mareste N corespunzator si se completeaza cu 0-uri)
3. procesele fac suma cifrelor primite si calculeaza “report” (carry) corespunzator
4. fiecare process (cu exceptia ultimului) trimit “reportul” la procesul urmator care il foloseste pentru actualizarea rezultatului
5. rezultatul final se obtine in procesul 0 (se foloseste MPI\_Gather)
6. procesul 0 scrie rezultatul in fisierul “Numar3.txt”

* Varianta3– optionala pentru 4 puncte suplimentare! (transmitere asincrona care ar trebuie sa produca performanta mai buna) (=> nota 14 pentru laboratorul L3)

Se considera rezolvarea problemei prin executia urmatoarelor etape:

1. procesul 0

id\_proces\_curent=1

repeta urmatoarele actiuni pana cand se citesc toate cifrele numerelor

* 1. citeste cate N/p cifre din cele 2 fisiere
  2. le trimite procesului “id\_proces\_curent”
  3. incrementeaza “id\_proces\_curent”

1. un process cu id<>0 primeste setul de cifre de la procesul 0 si face adunarea intr-un vector rezultat si actualizeaza “reportul”(carry”) pe care il trimite la procesul urmator

(atentie un proces cu id (id<>1, id<>0) primeste informatie de la procesul 0 si de la procesul (id-1) dar ordinea intre cele 2 nu este sigura … se cere sa se foloseasca MPI\_Irecv )

1. rezultatul final se obtine in procesul 0 prin agregarea rezultatelor tuturor celorlalte procese; agregarea se va face folosind transmitere asincrona!!!
2. procesul 0 scrie rezultatul in fisierul “Numar3.txt”

Includeti in timpul de executie si citirea numerelor.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **Dimensiune numar** | Nr procese | **Timp executie** |
| Numar 1 = “123456789123456789” = Numar2 | 4 | 1024.87468 |
| 8 | 1030.89343 |
| 16 | 1033.00856 |
|  | Secvential | 1022.74526 |
| N\_1=1000 si N\_2=1000 (random digits) | 4 | 1032.10367 |
| 8 | 1030.24349 |
| 16 | 1030.63893 |
|  | Secvential | 4774.0456 |
| N\_1=100 si N\_2=100000 (random digits) | 4 | 1029.56049 |
| 8 | 1032.84172 |
| 16 | 1030.21338 |
|  | Secvential | 1035.39273 |
| N\_1=N\_2=16 ; Numar1=”9999 4444 4444 9999” Numar1=”9999 5555 5555 9999” | 4 | 1027.4772 |
|  | Secvential | 1020.13643 |