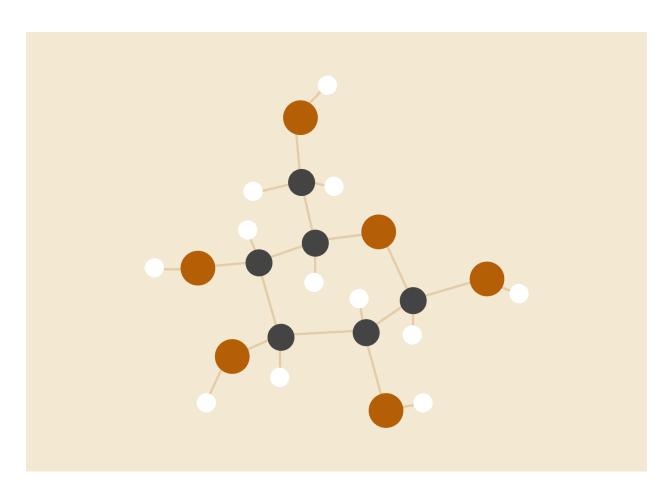
SISTEME DE OPERARE DISTRIBUITE

Studiul experimental al performanței programului Tema 3



Mutu Gheorghiță

28.12.2022 SAI I

INTRODUCERE

Studiu experimental: studiem eficiența (i.e., performanța exprimată prin prisma timpului de execuție necesar pentru calculul fiecărei operații grafice), pe baza diverșilor factori ce influențează timpul de execuție, a programului paralel vs. cel secvențial (OpenMP & MPI).

Tema 3 este o continuare a temei 1 -- adaptăm aplicația paralelă de la tema 1 (cea care rula distribuit pe un cluster, folosind comunicații prin API-ul MPI), înlocuind task-urile secvențiale din care este format job-ul MPI, cu procese *multi-threaded*.

Utilizăm OpenMP pentru a "transforma" procesele *single-threaded* ce alcătuiesc job-ul MPI de la tema 1, în procese *multi-threaded*.

PROCEDURA

Variația timpului de execuție a calculului pentru fiecare dintre operațiile grafice implementate, în funcție de următorii parametri:

- dimensiunile n*m (i.e. rezoluția) imaginii input (recomandare: folosiți ca sample-uri imagini cu rezoluție mare, i.e. zeci de megapixeli);
- numărul de procese alocat pentru execuția job-ului MPI (respectiv, de observat limitarea dată de numărul de "procesoare"/core-uri disponibile pe cele două calculatoare ce formează clusterul configurat pe care veți testa programul paralel);
- modul de alegere a "divizării" matricii imaginii inițiale în submatrici: divizare 1D (i.e., în "felii" orizontale sau verticale) sau divizare 2D Show / Hide the details
- respectiv modul de trimitere a submatricilor spre prelucrare de către procesele worker: load-balancing static sau dinamic.

Alți factori/parametri ce ar putea influența timpul de execuție:

- caracteristicile hardware ale mașinilor clusterului pe care se rulează programul paralel (i.e., numărul de core-uri HW, cu HT sau nu; rulat direct pe mașina gazdă sau într-o mașină virtuală, etc.);
- gestiunea memoriei virtuale (i.e. rata erorilor de pagină);
- containere Docker (și orchestratoare pentru acestea) pentru un control mai fin al

resurselor gazdei alocate pentru execuția programului;

Suplimentar trebuie adăugat și un pas de paralelizare a buclelor for din implementările fiecăreia dintre cele 3 operații grafice alese la realizarea temei 1.

Pentru fiecare operație grafică, se vor folosi concluziile trase din realizarea temei 2 referitoare la modul optim de paralelizare a buclelor for (i.e., câte bucle for să paralelizăm, care anume dintre ele și în ce mod anume -- cu collapse sau cu nested), și respectiv modul de alegere a 'schedule'-ului (i.e., "împărțirea iterațiilor în chunk-uri") pentru buclele for paralelizate.

De asemenea, modul optim de paralelizare poate fi decis și pe baze experimentale (folosind imagini cu rezoluții de ordinul zeci de megapixeli, i.e. mărimea obișnuită a imaginilor produse de modelele uzuale de aparate foto și telefoane disponibile în prezent), pentru a obține cea mai eficientă implementare paralelizată a operației grafice respective.

PARAMETRI

| PARAMETRU | VALORI POSIBILE |
|---------------------------------|--------------------------------|
| Metoda de execuție | Secvențială Paralelă |
| Dimensiuni matrice | n x m |
| Număr de procese | 1-12 |
| Tipul divizării | 1-2D |
| Load-Balancing | Static Dinamic |
| Communication type | Scatter/Gather Send/Receive |
| OpenMP for loop parallelization | V #0 - #17 from Homework 02 |

INPUT

| Fișier | Pixels | Coloane | Rânduri | Canale |
|---------------|-----------|---------|---------|--------|
| example01.jpg | 47619036 | 3254 | 4878 | 3 |
| example02.jpg | 136323072 | 5504 | 8256 | 3 |
| example03.jpg | 96238398 | 5494 | 5839 | 3 |
| example04.jpg | 218131305 | 10315 | 7049 | 3 |

REZULTATE

Toate rezultatele sunt calculate pe binare optimizate cu -03. Acțiunile posibile sunt:

- 0 ACTION COLOR INVERSION
- 1-ACTION BLUE AND RED SWITCH
- 2 ACTION GAUSSIAN BLUR
- 3-ACTION VERTICAL FLIP

Pentru 0, 1 avem Scatter & Gather. Pentru 2, 3 avem Send & Receive.

Toate rezultatele sunt media aritmetică a 5 rulări consecutive ale unei acțiuni.

Numărul de threads pentru OpenMP pe WSL este de 12 (6x2).

WSL2 instanță specificații

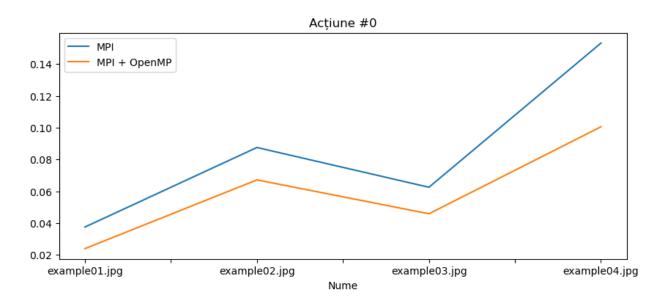
| Spec | Value |
|---------------------|---|
| Architecture | x86_64 |
| CPU op-mode(s) | 32-bit, 64-bit |
| Byte Order | Little Endian |
| Address sizes | 36 bits physical, 48 bits virtual |
| CPU(s) | 12 |
| On-line CPU(s) list | 0-11 |
| Thread(s) per core | 2 |
| Core(s) per socket | 6 |
| Socket(s) | 1 |
| Vendor ID | GenuineIntel |
| CPU family | 6 |
| Model | 165 |
| Model name | Intel(R) Core(TM) i7-10850H CPU @ 2.70GHz |
| Stepping | 2 |
| CPU MHz | 2712.000 |

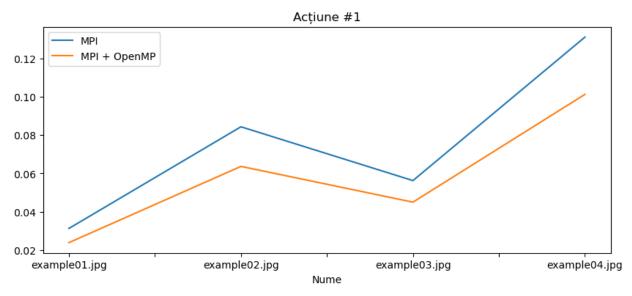
| CPU max MHz | 2712.000 |
|---------------------|---|
| BogoMIPS | 5424.00 |
| Hypervisor vendor | Windows Subsystem for Linux |
| Virtualization type | container |
| Flags | fpu vme de pse tsc msr pae mce cx8 apic sep mtrr pge mca cmov pat pse36 clflush dts acpi mmx fxsr sse sse2 ss ht tm pbe syscall nx pdpe1gb rdtscp lm pni pclmulqdq dtes 64 est tm2 ssse3 fma cx16 xtpr pdcm pcid sse4_1 sse4_2 x2apic movbe popcnt aes xsave osxsave avx f16c rdrand hypervisor lahf_lm abm 3dnowprefetch fsgsbase tsc_adjust b mi1 avx2 smep bmi2 erms invpcid mpx rdseed adx smap clflushopt ibrs ibpb stibp ssbd |

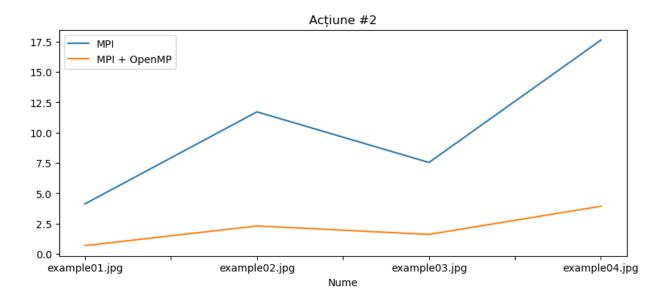
Execuție secvențială (WSL2)

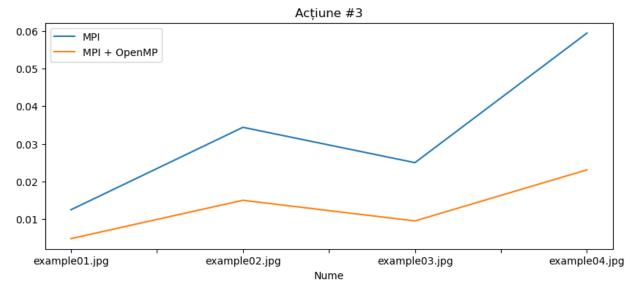
| Nume | Randuri | Coloane | # p | Tip execuție | Acțiune | MPI | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|------------|--------------|---------|-----------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 0 | 0.037500 | 0.023928 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 1 | 0.031250 | 0.023835 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 4.131250 | 0.692215 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 3 | 0.012500 | 0.004844 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 0 | 0.087500 | 0.067142 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 1 | 0.084375 | 0.063673 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 11.712500 | 2.311897 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 3 | 0.034375 | 0.015018 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 0 | 0.062500 | 0.045833 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 1 | 0.056250 | 0.044984 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 7.543750 | 1.616268 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 3 | 0.025000 | 0.009534 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 1 | secvențială | 0 | 0.153125 | 0.100516 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 1 | secvențială | 1 | 0.131250 | 0.101320 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 17.625000 | 3.935946 |

| example04.jpg | 10315 7040 | 1 | secvențială | 3 | 0.059375 | 0.023094 |
|---------------|------------|---|-------------|---|----------|----------|
|---------------|------------|---|-------------|---|----------|----------|



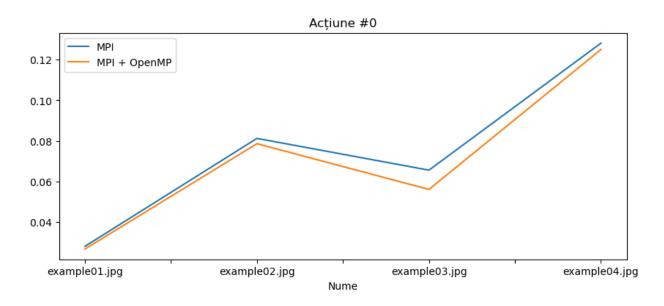


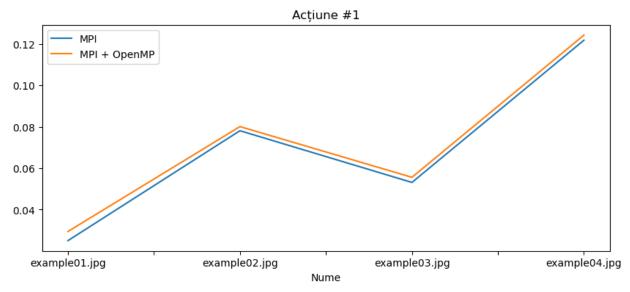


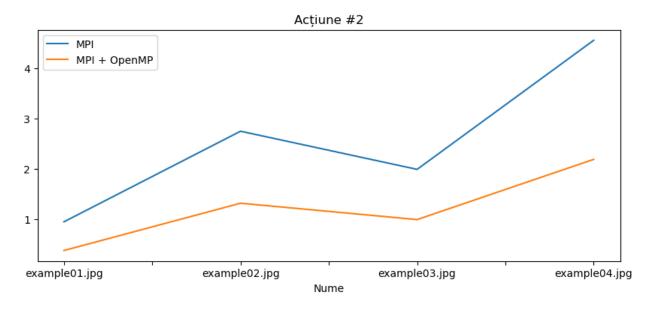


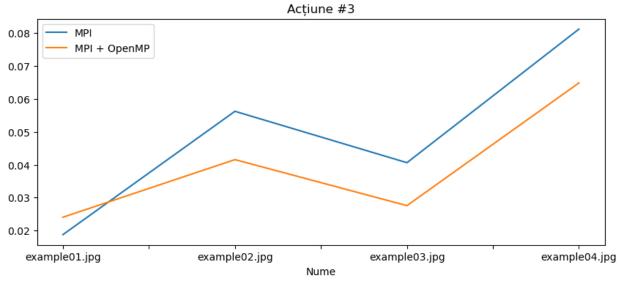
| Nume | Randuri | Coloane | #p | Tip execuție | Acțiune | MPI | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|----|--------------|---------|----------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 0 | 0.028125 | 0.026805 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 1 | 0.025000 | 0.029417 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 0.943750 | 0.372347 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 3 | 0.018750 | 0.024040 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 0 | 0.081250 | 0.078650 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 1 | 0.078125 | 0.080118 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 2.746875 | 1.313654 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 3 | 0.056250 | 0.041560 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 0 | 0.065625 | 0.056145 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 1 | 0.053125 | 0.055600 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 1.987500 | 0.988058 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 3 | 0.040625 | 0.027563 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 0 | 0.128125 | 0.124997 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 1 | 0.121875 | 0.124345 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 4.556250 | 2.186234 |

| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 3 | 0.081250 | 0.064884 |
|---------------|-------|------|---|----------|---|----------|----------|
|---------------|-------|------|---|----------|---|----------|----------|





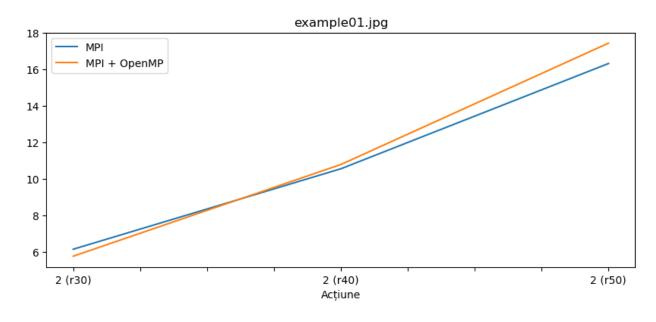


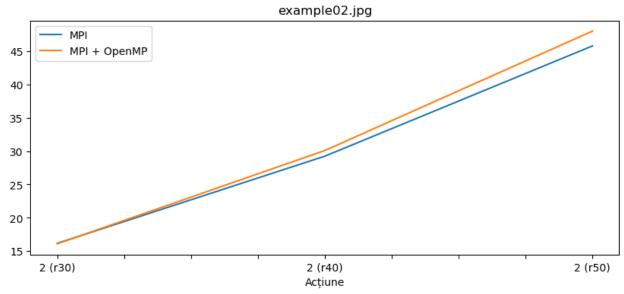


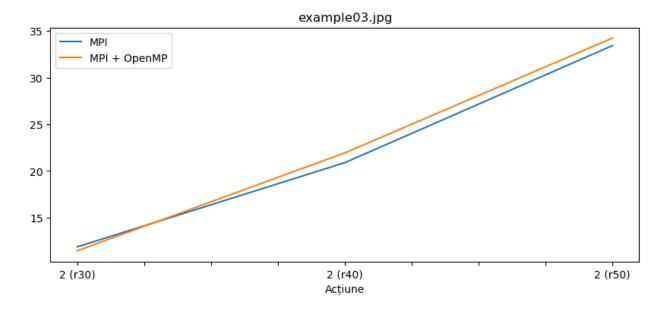
Deja de la 2 procesoare pe WSL începem să avem timpi nesemnificativi pe orice operații în afară de 2 - ACTION_GAUSSIAN_BLUR. Creștem numărul de procese la 6 dar vom crește si radiusul kernelului la 30, 40 și 50 pentru a avea diferente semnificative.

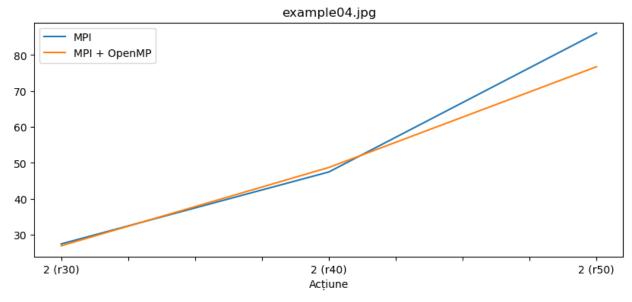
Execuție paralelă (#6) (WSL2) pe aceeași mașină

| Nume | Randuri | Coloane | #p | Tip execuție | Acțiune | MPI | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|----|--------------|---------|-----------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 2 (r30) | 6.154688 | 5.773731 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 2 (r40) | 10.553646 | 10.787584 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 2 (r50) | 16.309375 | 17.423562 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 2 (r30) | 16.157813 | 16.090529 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 2 (r40) | 29.248437 | 30.103073 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 2 (r50) | 45.809375 | 48.035509 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 2 (r30) | 11.839583 | 11.422477 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 2 (r40) | 20.875000 | 21.922567 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 2 (r50) | 33.435938 | 34.236741 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 6 | paralelă | 2 (r30) | 27.435937 | 26.915831 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 6 | paralelă | 2 (r40) | 47.444271 | 48.696036 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 6 | paralelă | 2 (r50) | 86.056771 | 76.702278 |



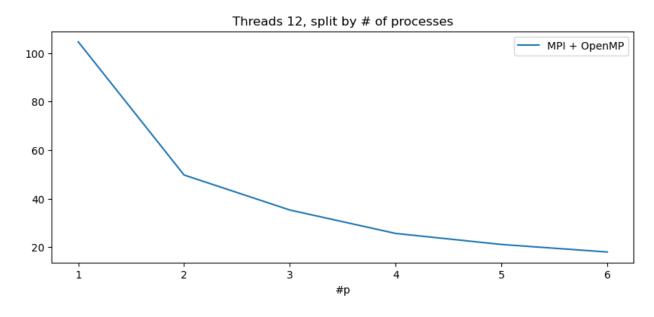






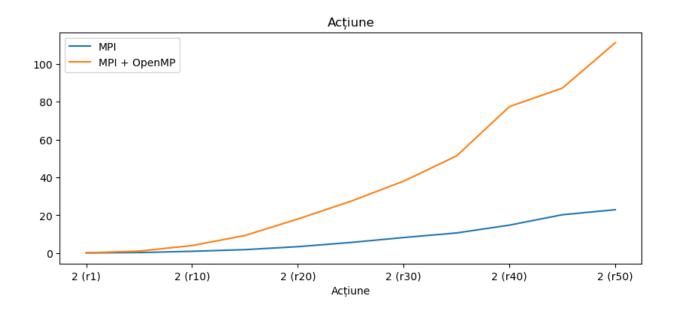
Execuție paralelă (#1-6) (WSL2) pe aceeași mașină

| Nume | Randuri | Coloane | #p | Tip execuție | Acțiune | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|----|--------------|---------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | paralelă | 2 (r50) | 104.639220 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 2 (r50) | 49.760919 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 3 | paralelă | 2 (r50) | 35.326322 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 4 | paralelă | 2 (r50) | 25.675688 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 5 | paralelă | 2 (r50) | 21.135879 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 2 (r50) | 18.028109 |



Execuție secvențială (r1-50) (WSL2) pe aceeași mașină (t12)

| Nume | Randuri | Coloane | Tip execuție | Acțiune | MPI (6) | MPI + OpenMP (12) |
|---------------|---------|---------|--------------|---------|-----------|-------------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r1) | 0.050052 | 0.079490 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r5) | 0.218371 | 0.979214 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r10) | 0.884522 | 3.919819 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r15) | 1.767596 | 9.251386 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r20) | 3.336795 | 17.965638 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r25) | 5.556304 | 27.332810 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r30) | 8.166545 | 37.992273 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r35) | 10.590941 | 51.319945 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r40) | 14.727410 | 77.416420 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r45) | 20.226182 | 87.187411 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | secvențială | 2 (r50) | 22.883261 | 111.197905 |



Cluster VM specificații

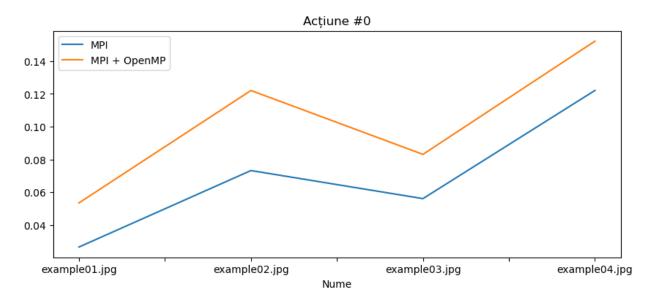
| Spec | Value |
|---------------------|---|
| Architecture | x86_64 |
| CPU op-mode(s) | 32-bit, 64-bit |
| Byte Order | Little Endian |
| Address sizes | 39 bits physical, 48 bits virtual |
| CPU(s) | 2 |
| On-line CPU(s) list | 0-1 |
| Thread(s) per core | 1 |
| Core(s) per socket | 1 |
| Socket(s) | 1 |
| Vendor ID | GenuineIntel |
| CPU family | 6 |
| Model | 165 |
| Model name | Intel(R) Core(TM) i7-10850H CPU @ 2.70GHz |
| Stepping | 2 |
| CPU MHz | 2711.999 |

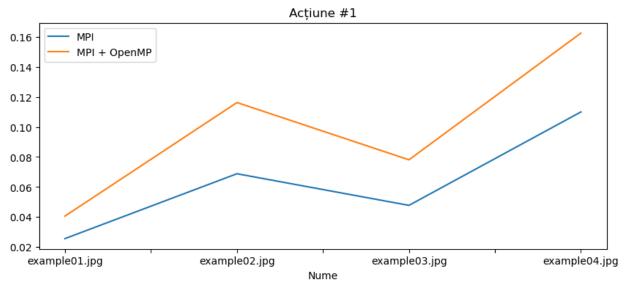
| CPU max MHz | 2712.000 |
|------------------------------------|---|
| BogoMIPS | 5423.99 |
| Hypervisor vendor | Microsoft |
| Virtualization type | full |
| L1d cache | 32 KiB |
| L1i cache | 32 KiB |
| L2 cache | 256 KiB |
| L3 cache | 12 MiB |
| NUMA node0 CPU(s) | 0,1 |
| Vulnerability Itlb multihit | KVM: Vulnerable |
| Vulnerability L1tf | Not affected |
| Vulnerability Mds | Not affected |
| Vulnerability Meltdown | Not affected |
| Vulnerability Spec store bypass | Mitigation; Speculative Store Bypass disabled via prctl and seccomp |
| Vulnerability Spectre v1 | Mitigation; usercopy/swapgs barriers anduser pointer sanitization |
| Vulnerability Spectre v2 | Mitigation; Enhanced IBRS, IBPB conditional, RSB filling |
| Vulnerability Srbds | Not affected |

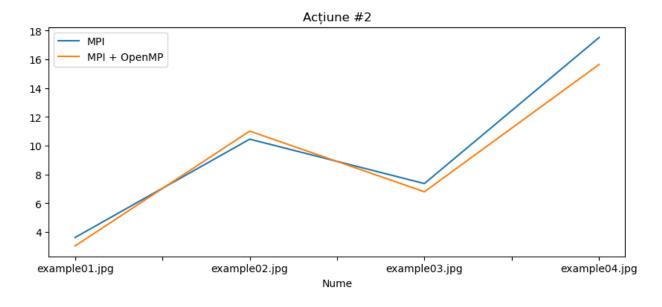
| Vulnerability Tsx async abort | Not affected |
|-------------------------------|---|
| Flags | fpu vme de pse tsc msr pae mce cx8 apic sep mtrr pge mca cmov pat pse36 clflush mmx fxsr sse sse2 ss ht syscall nx pdpe1gb rdtscp lm constant_tsc rep_good nopl xtopology cpuid pni pclmulqdq ssse3 fma cx16 pcid sse 4_1 sse4_2 movbe popcnt aes xsave avx f16c rdrand hypervisor lahf_lm abm 3dnowprefetch invpcid_single ssbd ibrs ibpb stibp ibrs_enhanced fsgsb ase bmi1 avx2 smep bmi2 erms invpcid rdseed adx smap clflushopt xsaveopt xsavec xgetbv1 xsaves flush_l1d arch_capabilities |

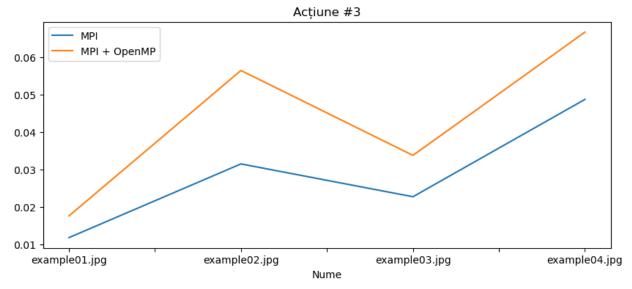
Execuție secvențială (cluster VM)

| Nume | Randuri | Coloane | #p | Tip execuție | Acțiune | MPI | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|----|--------------|---------|-----------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 0 | 0.026578 | 0.053484 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 1 | 0.025662 | 0.040644 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 3.622666 | 3.034894 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 1 | secvențială | 3 | 0.011744 | 0.017546 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 0 | 0.073243 | 0.122090 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 1 | 0.068831 | 0.116207 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 10.456979 | 11.016649 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 1 | secvențială | 3 | 0.031446 | 0.056425 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 0 | 0.056116 | 0.083122 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 1 | 0.047791 | 0.078103 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 7.369922 | 6.800011 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 1 | secvențială | 3 | 0.022672 | 0.033729 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 1 | secvențială | 0 | 0.122126 | 0.152197 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 1 | secvențială | 1 | 0.109964 | 0.162415 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 1 | secvențială | 2 (r5) | 17.521252 | 15.648024 |



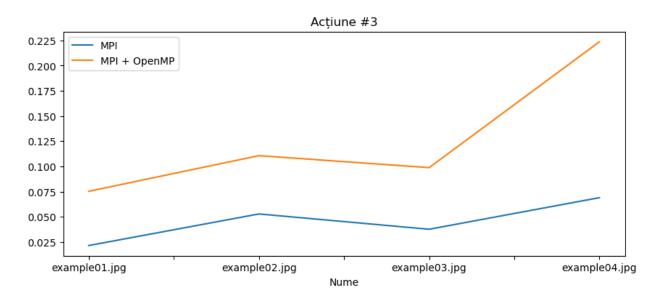


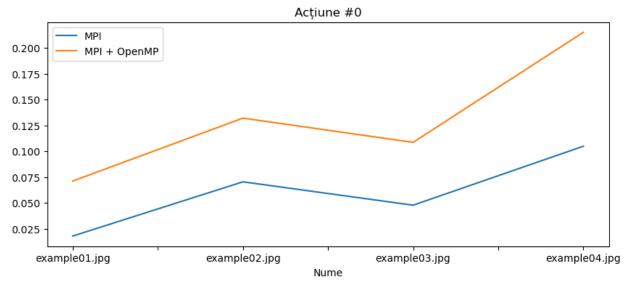


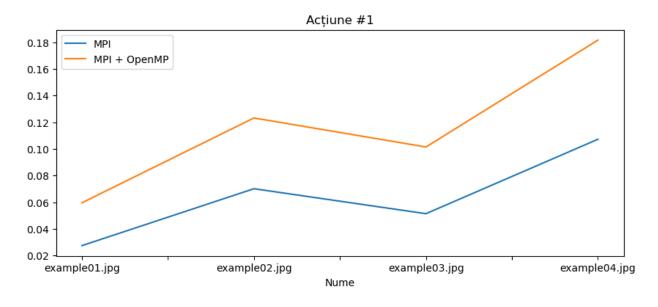


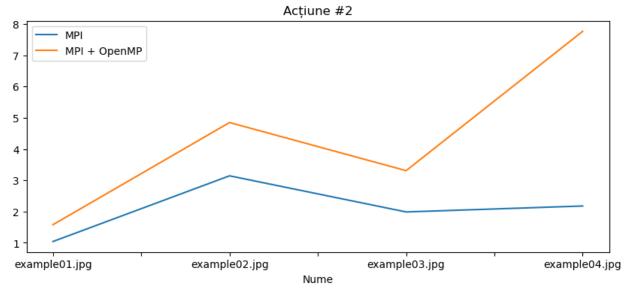
| Nume | Randuri | Coloane | #p | Tip execuție | Acțiune | MPI | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|----|--------------|---------|----------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 0 | 0.017986 | 0.071200 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 1 | 0.027423 | 0.059566 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 1.041350 | 1.579876 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 2 | paralelă | 3 | 0.021421 | 0.075241 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 0 | 0.070463 | 0.132092 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 1 | 0.070134 | 0.123229 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 3.143462 | 4.849303 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 2 | paralelă | 3 | 0.052785 | 0.110653 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 0 | 0.047854 | 0.108646 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 1 | 0.051390 | 0.101450 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 1.987500 | 3.309027 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 2 | paralelă | 3 | 0.037593 | 0.098739 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 0 | 0.104874 | 0.215122 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 1 | 0.107259 | 0.181679 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 2 | paralelă | 2 (r5) | 2.177675 | 7.768345 |

| example04.jpg 10315 7040 2 paralelă 3 0.068907 0.223593 |
|---|
|---|



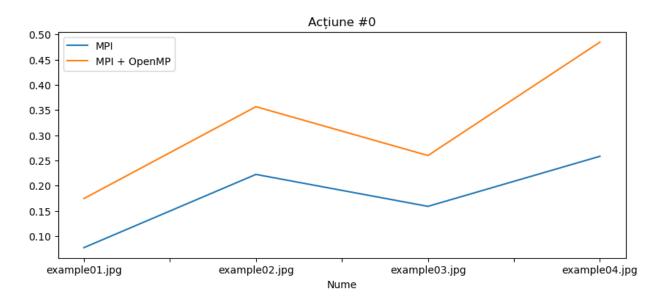


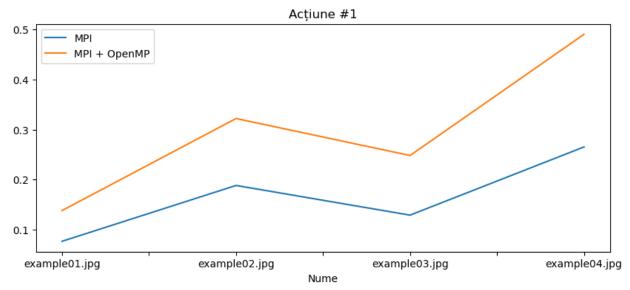


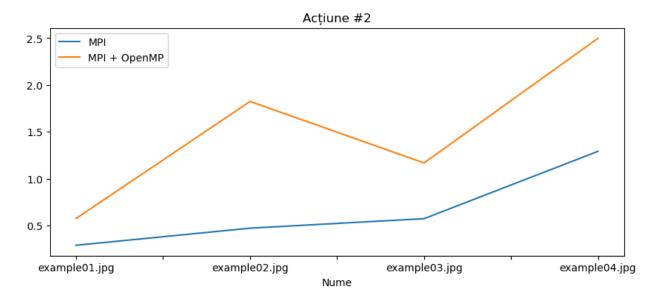


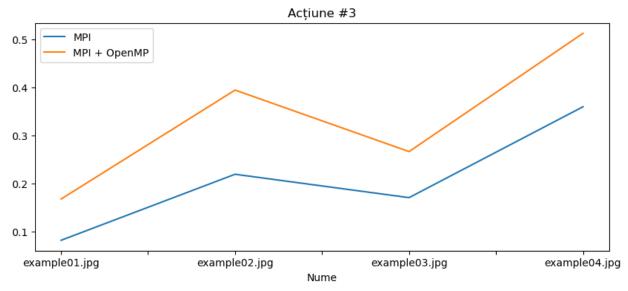
| Nume | Randuri | Coloane | #p | Tip execuție | Acțiune | MPI | MPI + OpenMP |
|---------------|---------|---------|----|--------------|---------|----------|--------------|
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 0 | 0.076858 | 0.174233 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 1 | 0.076863 | 0.138247 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 2 (r5) | 0.289518 | 0.575545 |
| example01.jpg | 3254 | 4878 | 6 | paralelă | 3 | 0.082530 | 0.168109 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 0 | 0.222178 | 0.356577 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 1 | 0.188356 | 0.322068 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 2 (r5) | 0.472114 | 1.824033 |
| example02.jpg | 5504 | 8256 | 6 | paralelă | 3 | 0.219584 | 0.394362 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 0 | 0.158759 | 0.259641 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 1 | 0.129069 | 0.248196 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 2 (r5) | 0.573328 | 1.168061 |
| example03.jpg | 5494 | 5830 | 6 | paralelă | 3 | 0.171056 | 0.266668 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 6 | paralelă | 0 | 0.258141 | 0.484788 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 6 | paralelă | 1 | 0.265265 | 0.490213 |
| example04.jpg | 10315 | 7040 | 6 | paralelă | 2 (r5) | 1.291921 | 2.497428 |

| example04.jpg 10315 7040 6 paralelă 3 0.359761 0.512207 |
|---|
|---|

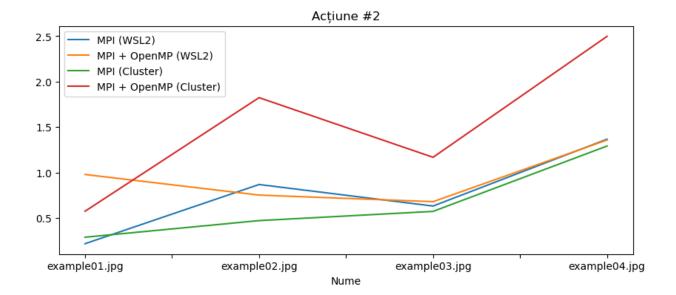








Execuție paralelă (#6) (WSL2) pe aceeași mașină vs Execuție paralelă (#6) (cluster VM) pe 3 mașini



CONCLUZIE

Din Tema 1:

Execuția secvențială în WSL2 este mai înceată decât pe un VM full folosind Hyper-V. Execuția paralelizată pe WSL2 (o singură mașină) este mai rapidă decât execuția pe 3 VMuri full folosind Hyper-V.

Costul este simțitor atunci când datele de input sunt multe ca număr (date fiind întârzierile provocate de transferul datelor în rețea (ssh)) deși taskurile sunt procesate mai rapid pe VMuri.

Când taskurile sunt mai mari (matricea sau inputul unui singur file este mult mai mare) atunci merită plătit costul rețelei pentru transferul datelor.

Diferențele duratei de procesare între imaginile care au număr de pixeli diferiți sunt date, în principal, de numărul de rânduri (atât scatter/gather cât și send/receive procesează sliceuri de rânduri).

Împărțirea prin scatter/gather sau send/receive este optimă pentru fiecare caz - dacă dimensiunile matricilor cresc sau radiusul blurului (o altă matrice) se mărește, creșterea duratei de procesare nu este exponențială.

Apoi, punând OpenMP peste MPI în Tema 3:

Execuțiile acțiunilor exceptând acțiunea 3 sunt mai rapide (parallel (collapsed) for) în unele cazuri dar pe dimensiunile matricilor folosite câștigul nu este enorm/exponențial (de așteptat). Sunt și cazuri în care overheadul generat de managementul threadurilor este mai mare (dar considerăm timpi de ordinul zecilor de milisecunde).

Acțiunea 2 (Gaussian Blur) a ridicat multiple probleme aplicând OpenMP peste. Overheadul creat de OpenMP peste bufferul (matricea) folosită este simțitor și nerecomandabil indiferent de tipul acțiunilor pretabile din Tema 2 folosite. Există un locking făcut pe bufferul de output și s-a resimțit pe cea mai mare matrice (image04) fiind adus la peste 100 de secunde de la 16 (experimental am încercat câteva variabile volatile în scope și a dispărut overheadul). Diferența enormă este dată de faptul că în împărțirea făcută pe MPI nu există o zonă shared, toate submatricile sunt copiate și trimise pe când în zona OpenMPului toate submatricile sunt shared între numărul de threaduri. Ținând

cont de aceste observații, concluzia este că cea mai bună optimizare pentru acțiunea 2 este lock-free - multiprocessing - și a nu folosi deloc multithreading.