МОСКОВСКИЙ АВИАЦИОННЫЙ ИНСТИТУТ (НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ)

Институт №8 «Информационные технологии и прикладная математика» Кафедра 806 «Вычислительная математика и программирование»

Лабораторная работа №3 по курсу «Параллельная обработка данных»

Технология МРІ и технология ОрепМР

Выполнил: А.В. Ефимов

Группа: 8О-407Б

Преподаватели: К.Г. Крашенинников,

А.Ю. Морозов

Условие

Совместное использование технологии MPI и технологии ОрепMP. Реализация метода Якоби. Решение задачи Дирихле для уравнения Лапласа в трехмерной области с граничными условиями первого рода.

Вариант: Распараллеливание в общем виде с разделением работы между нитями вручную ("в стиле CUDA").

Программное и аппаратное обеспечение

```
##### CUDA Info
/opt/cuda/extras/demo suite/deviceQuery Starting...
CUDA Device Query (Runtime API) version (CUDART static linking)
Detected 1 CUDA Capable device(s)
Device 0: "NVIDIA GeForce MX150"
 CUDA Driver Version / Runtime Version
                                               11.4 / 11.4
 CUDA Capability Major/Minor version number:
                                               6.1
 Total amount of global memory:
                                                 2003 MBytes (2099904512
bytes)
  (3) Multiprocessors, (128) CUDA Cores/MP:
                                               384 CUDA Cores
 GPU Max Clock rate:
                                                1532 MHz (1.53 GHz)
 Memory Clock rate:
                                                3004 Mhz
 Memory Bus Width:
                                                64-bit
 L2 Cache Size:
                                                524288 bytes
 Maximum Texture Dimension Size (x,y,z)
                                               1D=(131072), 2D=(131072,
65536), 3D=(16384, 16384, 16384)
 Maximum Layered 1D Texture Size, (num) layers 1D=(32768), 2048 layers
 Maximum Layered 2D Texture Size, (num) layers 2D=(32768, 32768), 2048
layers
 Total amount of constant memory:
                                                65536 bytes
 Total amount of shared memory per block:
                                                49152 bytes
 Total number of registers available per block: 65536
 Warp size:
 Maximum number of threads per multiprocessor: 2048
 Maximum number of threads per block:
 Max dimension size of a thread block (x,y,z): (1024, 1024, 64)
 Max dimension size of a grid size (x,y,z): (2147483647, 65535, 65535)
                                                 2147483647 bytes
 Maximum memory pitch:
 Texture alignment:
                                                512 bytes
 Concurrent copy and kernel execution:
                                                Yes with 2 copy engine(s)
 Run time limit on kernels:
 Integrated GPU sharing Host Memory:
 Support host page-locked memory mapping:
 Alignment requirement for Surfaces:
                                                Yes
 Device has ECC support:
                                                Disabled
 Device supports Unified Addressing (UVA):
                                                Yes
 Device supports Compute Preemption:
                                                Yes
 Supports Cooperative Kernel Launch:
                                                Yes
 Supports MultiDevice Co-op Kernel Launch:
 Device PCI Domain ID / Bus ID / location ID:
                                                0 / 1 / 0
 Compute Mode:
     < Default (multiple host threads can use ::cudaSetDevice() with device
simultaneously) >
```

```
deviceQuery, CUDA Driver = CUDART, CUDA Driver Version = 11.4, CUDA Runtime
Version = 11.4, NumDevs = 1, Device0 = NVIDIA GeForce MX150
Result = PASS
##### CPU Info
                             32-bit, 64-bit
39 bits -
Architecture:
CPU op-mode(s):
                                39 bits physical, 48 bits virtual
Address sizes:
Byte Order:
                                Little Endian
CPU(s):
On-line CPU(s) list:
                                0 - 7
                               GenuineIntel
Vendor ID:
Model name:
                                Intel(R) Core(TM) i5-8250U CPU @ 1.60GHz
CPU family:
                                142
Model:
Thread(s) per core:
Core(s) per socket:
Socket(s):
                                1
Stepping:
                                10
                                3400.0000
CPU max MHz:
                                400.0000
CPU min MHz:
                                3601.00
BogoMIPS:
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 pdpelqb rdtscp lm constant tsc art arch perfmon pebs bts
rep good nopl xtopology nonstop tsc cpuid aperfmperf pni pclmulgdg dtes64
monitor ds cpl vmx est tm2 ssse3 sdbq fma cx16 xtpr pdcm pcid sse4 1 sse4 2
x2apic movbe popcnt tsc deadline timer aes xsave avx f16c rdrand lahf lm
abm 3dnowprefetch cpuid fault epb invpcid single pti ibrs ibpb stibp
tpr shadow vnmi flexpriority ept vpid ept ad fsgsbase tsc adjust bmil avx2
smep bmi2 erms invpcid mpx rdseed adx smap clflushopt intel pt xsaveopt
xsavec xgetbv1 xsaves dtherm ida arat pln pts hwp hwp notify hwp act window
hwp epp
Virtualization:
                                128 KiB (4 instances)
L1d cache:
Lli cache:
                                128 KiB (4 instances)
L2 cache:
                                1 MiB (4 instances)
L3 cache:
                                6 MiB (1 instance)
NUMA node(s):
                                1
NUMA node0 CPU(s):
                                0 - 7
Vulnerability Itlb multihit: KVM: Mitigation: VMX disabled
Vulnerability L1tf: Mitigation; PTE Inversion; VMX conditional
cache flushes, SMT vulnerable
Vulnerability Mds:
                                Vulnerable: Clear CPU buffers attempted,
no microcode; SMT vulnerable
Vulnerability Meltdown: Mitigation; PTI
Vulnerability Spec store bypass: Vulnerable
Vulnerability Spectre v1:
                                Mitigation; usercopy/swapgs barriers and
user pointer sanitization
Vulnerability Spectre v2: Mitigation; Full generic retpoline, IBPB
conditional, IBRS FW, STIBP conditional, RSB filling
Vulnerability Srbds:
                       Vulnerable: No microcode
Vulnerability Tsx async abort: Not affected
##### RAM Info
                                         free
                                                    shared buff/cache
              total
                             used
available
                7.6Gi
                             1.7Gi 4.6Gi 633Mi
                                                                   1.4Gi
Mem:
5.1Gi
                 0B
                             0B
Swap:
```

Метод решения

Лабораторная является надстройкой над седьмой. В ней дополнительно реализуются:

- 1. Передача границ напрямую из сетки (без промежуточного буффера) с использованием задаваемых через типы шаблонов;
- 2. Распараллеливание основного цикла вычисления сетки через OpenMP на подобие ядра CUDA.

Первое выполняется простым заданием для каждой границы через *subarray* одного шаблона для отправления и одного — для получения, и вставлением полученного шаблона в тип данных функций для получения и отправления в соответствующие границы.

Второе достигается подсчетом соответствующих 3д индексов сетки для каждого 1д значения (OpenMP не имеет сеточной абстракции как CUDA и возвращает только номер потока и количество потоков вообще), которые получены либо в начале, либо после сдвига.

Описание программы

Пример шаблонов для двух сторон по Х:

```
int sizes[3] = {pad block size[x dir], pad block size[y dir],
pad block size[z dir]};
int subsizes[3], coords[3];
    // X dir
MPI Datatype yz send left, yz send right;
MPI Datatype yz recv left, yz recv right;
subsizes[0] = 1;
subsizes[1] = block size[y dir];
subsizes[2] = block size[z dir];
coords[0] = 1;
coords[1] = 1;
coords[2] = 1;
MPI Type create subarray(3, sizes, subsizes, coords, MPI ORDER FORTRAN,
MPI DOUBLE, &yz send left);
MPI Type commit(&yz send left);
coords[0] = block size[x dir];
coords[1] = 1;
coords[2] = 1;
MPI Type create subarray(3, sizes, subsizes, coords, MPI ORDER FORTRAN,
MPI DOUBLE, &yz send right);
MPI Type commit(&yz send right);
coords[0] = 0;
coords[1] = 1;
coords[2] = 1;
```

```
MPI_Type_create_subarray(3, sizes, subsizes, coords, MPI_ORDER_FORTRAN,
MPI_DOUBLE, &yz_recv_left);
MPI_Type_commit(&yz_recv_left);

coords[0] = block_size[x_dir] + 1;
coords[1] = 1;
coords[2] = 1;
MPI_Type_create_subarray(3, sizes, subsizes, coords, MPI_ORDER_FORTRAN,
MPI_DOUBLE, &yz_recv_right);
MPI_Type_commit(&yz_recv_right);
MPI_Type_commit(&yz_recv_right);
}
```

OpenMP формат основного цикла. Дополнительно дописывается директива для учета операции *max* редукции.

```
#pragma omp parallel reduction(max:max diff)
    int thread i = omp get thread num();
    int offset = omp get num threads();
    int grid size = block size[x dir] * block size[y dir] *
block size[z dir];
    int x, y, z;
    for (size t i = thread i; i < grid size; i += offset) {</pre>
        x = i % block size[x dir];
        y = (i / block size[x dir]) % block size[y dir];
        z = i / (block size[x dir] * block size[y dir]);
        double val = (
                        (old grid[calc 1d o(x+1, y, z)] +
old grid[calc 1d o(x-1, y, z )]) * inv hx2 +
                        (old grid[calc 1d o(x,
                                                y+1, z ) ] +
                        y-1, z )]) * inv_hy2 +
old grid[calc 1d o(x,
                        (old grid[calc_1d_o(x, y, z+1)] +
old grid[calc 1d o(x,
                        y_{1} z-1)]) * inv hz2
                        ) / (2 * (inv hx2 + inv hy2 + inv hz2));
        new_grid[calc_1d_o(x, y, z)] = val;
        max diff = std::max( max diff, std::abs(val -
old grid[calc 1d o(x, y, z)]));
```

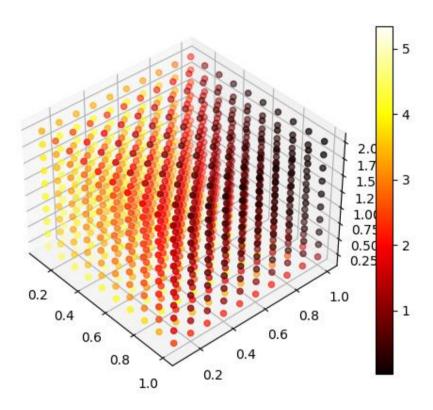
Результаты

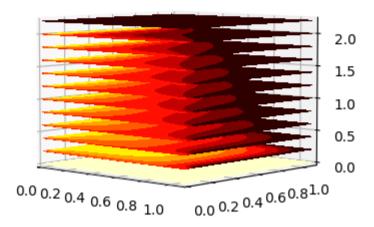
Формат бенчмарка такой же, как в предыдущей лабораторной.

Количество процессов по Z	СРИ	GPU
1	37.7729	54.4979
2	20.8039	27.9975
3	33.2914	Time Limit
4	33.2914	Time Limit

При трех и четырех параллельных процессах был съеден весь процессор и достигнуты температуры выше нормы. За 5 минут вычислений не достигнуто.

Так как выходные данные не поменялись (а если поменялись, то незначительно для графика), используются те же графики:





Выводы

- Так как здесь не происходит копирование на GPU, время, уходящее на это копирование равно нулю, причем копирование происходит напрямую из сетки.
- Паралеллить алгоритмы хорошо, но нужно быть уверенным, что железо, на котором это все запускается, может выдержать взаимодействующие процессы, каждый из которых имеет свою горстку потоков.