Национальный исследовательский ядерный университет «МИФИ» (Московский Инженерно— Физический Институт) Кафедра №42 «Криптология и кибербезопасность»

Лабораторная работа №5: «Технология МРІ. Введение»

Описание архитектуры

Architecture: x86 64

CPU op-mode(s): 32-bit, 64-bit

Address sizes: 48 bits physical, 48 bits virtual

Byte Order: Little Endian

CPU(s): 12 On-line CPU(s) list: 0-11

Vendor ID: AuthenticAMD

Model name: AMD Ryzen 5 5500U with Radeon Graphics

CPU family: 23
Model: 104
Thread(s) per core: 2
Core(s) per socket: 6
Socket(s): 1
Stepping: 1
CPU(s) scaling MHz: 52%

CPU max MHz: 4056.0000 CPU min MHz: 400.0000 BogoMIPS: 4192.31

Transient hostname: DESKTOP-J2NEN3H

Icon name: computer-laptop

Chassis: laptop \Box

Machine ID: caf94732efe24b519ce9ca85095c24f4 Boot ID: 64bd1e3a27ad44128e6b00b59b2c533f

Operating System: Fedora Linux 38 (Workstation Edition)

CPE OS Name: cpe:/o:fedoraproject:fedora:38

OS Support End: Tue 2024-05-14 OS Support Remaining: 6month 1w 5d Kernel: Linux 6.5.6-200.fc38.x86 64

Architecture: x86-64

Hardware Vendor: HUAWEI Hardware Model: NBM-WXX9

Firmware Version: 2.09

Firmware Date: Wed 2022-03-23

total used free shared buff/cache available Mem: 7428976 4246056 447036 117204 2735884 2759516

Swap: 7428092 858880 6569212

Среда разработки

Компилятор: gcc (GCC) 13.2.1 20230728 (Red Hat 13.2.1-1)

Средство сборки: Makefile

Текстовый редактор: Visual Studio Code

Версия ОМР: 201511 Верся МРІ: 4.1.4

Ход работы

Для начала мною был установлен MPI с помощью команды:

sudo dnf install openmpi openmpi-devel

После чего, я изучил приложенный к лабораторной работе алгоритм. Дополнительно были произведены замеры времени одного и того же алгоритма, написанного для ОМР и МРІ.

Описание программы

OMP: Программа, использующая OpenMP, реализует поиск максимального элемента в массиве случайных целых чисел. Исходный массив создается и инициализируется случайными значениями. Затем программа выполняет поиск максимального элемента в массиве с использованием параллельной директивы #pragma omp parallel for для распараллеливания внешнего цикла. Количество потоков задается во внешнем цикле и варьируется от 1 до максимального значения max_threads.

МРІ: Программа, использующая МРІ, реализует поиск максимального элемента в массиве случайных целых чисел. Исходный массив создается и инициализируется случайными значениями только в процессе с рангом 0. Затем происходит рассылка этого массива ко всем процессам с использованием функции МРІ_Всаst. Каждый процесс выполняет часть работы, а именно, находит локальный максимум в своем подмассиве. Затем с помощью МРІ_Reduce локальные максимумы объединяются в глобальный максимум, который выводится на экран вместе с информацией о времени выполнения и количестве процессов.

Описание директив и функций МРІ

MPI_Init(&argc, &argv) - Инициализирует MPI для параллельного выполнения программы.

MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size) - Определяет общее количество процессов в группе MPI_COMM_WORLD и записывает это значение в переменную size.

MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank) - Определяет ранг (или индекс) текущего процесса в группе MPI_COMM_WORLD и записывает это значение в переменную rank.

MPI_Wtime() - Эта функция используется для измерения времени в MPI-приложениях. Она возвращает текущее время в секундах.

MPI_Bcast(array, count, MPI_INTEGER, 0, MPI_COMM_WORLD) - Эта функция рассылает данные от процесса с рангом 0 ко всем остальным процессам.

MPI_Reduce(&lmax, &max, 1, MPI_INTEGER, MPI_MAX, 0, MPI_COMM_WORLD) - Эта функция объединяет значения переменной lmax (lmax - локальный максимум для кажого процесса) среди всех процессов и сохраняет результат в переменной max

MPI_Finalize() - Завершает работу с MPI, освобождает ресурсы, выделенные для параллельного выполнения программы. Эта функция должна быть вызвана перед завершением программы.

График №1

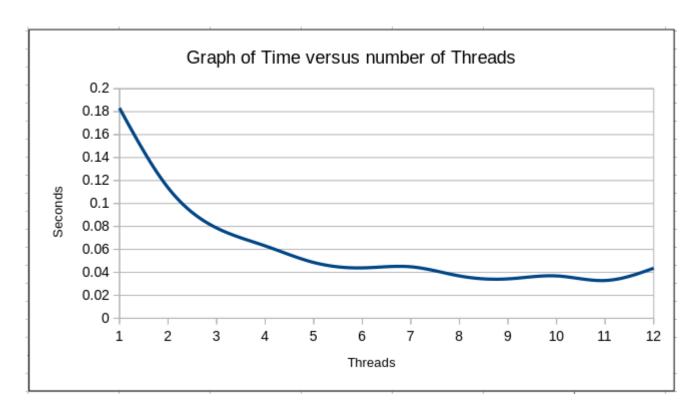


График №2

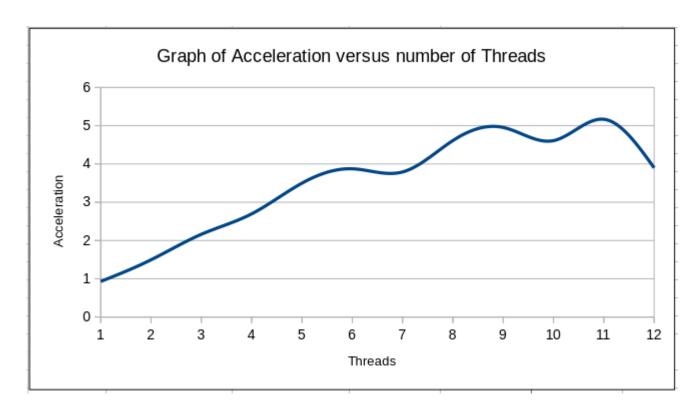


График №3

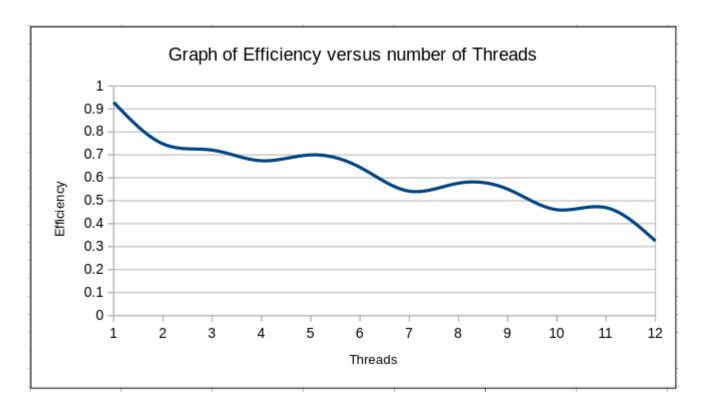


График №4

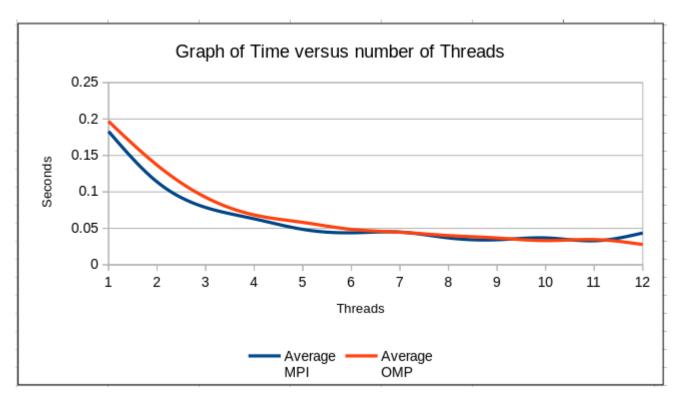


График №5

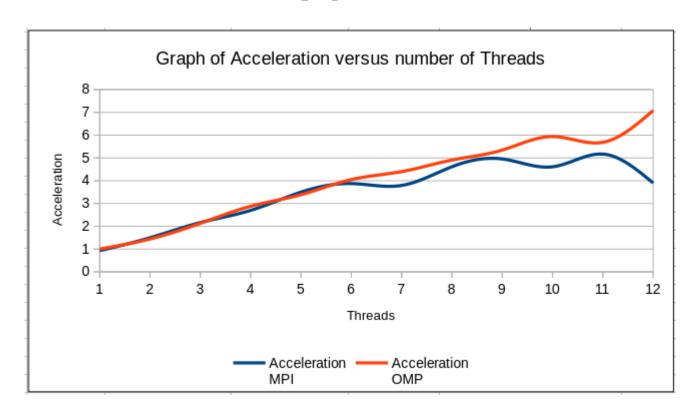


График №6

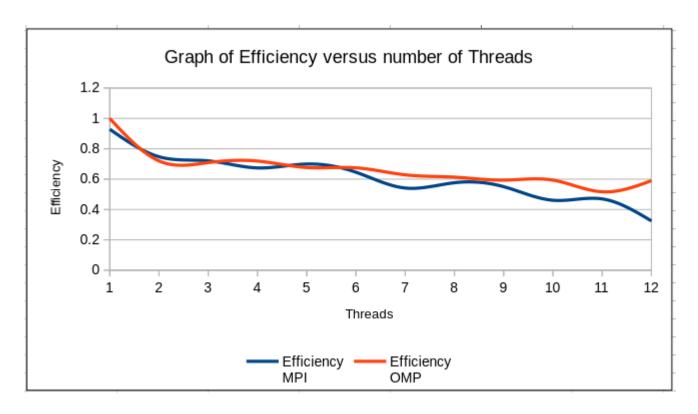


Таблица с данными

| Threads | OMP: | Attempt #1 | Attempt #2 | Attempt #3 | Average QMP | Acceleration OMP | Efficiency OMP |
|---------|------|------------|------------|------------|----------------|---------------------|-------------------|
| 1 | | 0.2763 | 0.156037 | 0.15818 | 0.196839 | 1 | 1 |
| 2 | | 0.144443 | 0.137419 | 0.128165 | 0.1366756667 | 1.440190524039 | 0.72009526202 |
| 3 | | 0.096956 | 0.091505 | 0.089183 | 0.092548 | 2.126885508061 | 0.70896183602 |
| 4 | | 0.072454 | 0.066712 | 0.066099 | 0.0684216667 | 2.876851874406 | 0.7192129686 |
| 5 | | 0.058176 | 0.05689 | 0.059458 | 0.0581746667 | 3.383586211639 | 0.67671724233 |
| 6 | | 0.04842 | 0.047538 | 0.049916 | 0.0486246667 | 4.048130578444 | 0.67468842974 |
| 7 | | 0.045841 | 0.044178 | 0.04421 | 0.044743 | 4.399325034084 | 0.62847500487 |
| 8 | | 0.041772 | 0.039037 | 0.039579 | 0.0401293333 | 4.905115127754 | 0.61313939097 |
| 9 | | 0.037701 | 0.034688 | 0.038124 | 0.0368376667 | 5.34341661162 | 0.59371295685 |
| 10 | | 0.034139 | 0.031358 | 0.033974 | 0.033157 | 5.936574478994 | 0.5936574479 |
| 11 | | 0.031016 | 0.039083 | 0.033816 | 0.0346383333 | 5.682692585286 | 0.51660841684 |
| 12 | | 0.028562 | 0.026614 | 0.028217 | 0.0277976667 | 7.081133908122 | 0.59009449234 |
| Procs | MPI: | Attempt #1 | Attempt #2 | Attempt #3 | Average MPI | Acceleration MPI | Efficiency MPI |
| 1 | | 0.170847 | 0.169675 | 0.208802 | 0.183108 | 0.928709832449 | 0.92870983245 |
| 2 | | 0.129871 | 0.084934 | 0.126333 | 0.1137126667 | 1.495472799864 | 0.74773639993 |
| 3 | | 0.076451 | 0.079675 | 0.079867 | 0.0786643333 | 2.161770052502 | 0.7205900175 |
| 4 | | 0.065006 | 0.061887 | 0.062298 | 0.0630636667 | 2.696547933041 | 0.67413698326 |
| 5 | | 0.045056 | 0.052577 | 0.048195 | 0.0486093333 | 3.498385769537 | 0.69967715391 |
| 6 | | 0.065006 | 0.028755 | 0.037939 | 0.0439 | 3.873671981777 | 0.64561199696 |
| 7 | | 0.044157 | 0.044682 | 0.045729 | 0.044856 | 3.791113786339 | 0.54158768376 |
| 8 | | 0.039581 | 0.035522 | 0.035522 | 0.036875 | 4.611639322034 | 0.57645491525 |
| 9 | | 0.036229 | 0.03317 | 0.033568 | 0.0343223333 | 4.954622354735 | 0.55051359497 |
| 10 | | 0.042296 | 0.035678 | 0.032699 | 0.036891 | 4.609639207395 | 0.46096392074 |
| 11 | | 0.03378 | 0.03378 | 0.031142 | 0.0329006667 | 5.168715932808 | 0.46988326662 |
| 12 | | 0.052296 | 0.039671 | 0.038916 | 0.0436276667 | 3.897852280281 | 0.32482102336 |

Код программы ОМР

```
#include <omp.h>
int main()
    const int count = 100000000;
    const int random_seed = 920215;
    const int max_threads = 12;
    srand(random_seed);
   int *array = 0;
    array = (int *)malloc(count * sizeof(int));
    for (int i = 0; i < count; i++) { array[i] = rand(); }
    for (int threads = 1; threads <= max_threads; threads++)
        double start time = omp get wtime();
        #pragma omp parallel num_threads(threads) shared(array, count) reduction(max : max) default(none)
        #pragma omp for
            for (int i = 0; i < count; i++)
                if (array[i] > max)
                    max = array[i];
        printf("Threads: %d, Execution time: %f seconds\n", threads, omp_get_wtime() - start_time);
    free(array);
    return 0;
```

```
. .
  #include <stdlib.h>
   int main(int argc, char** argv)
       int rank = -1;
       const int count = 100000000;
       const int random seed = 920215;
       int* array = NULL;
       int lmax = -1;
       ret = MPI Init(&argc, &argv);
       if (!rank) { printf("MPI Init returned (%d);\n", ret); }
       MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
       MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
       array = malloc(count * sizeof(int));
       if (!rank) {
           srand(random_seed);
           for (int i = 0; i < count; i++) { array[i] = rand(); }
       MPI_Bcast(array, count, MPI_INTEGER, 0, MPI_COMM_WORLD);
       const int wstart = (rank) * count / size;
       const int wend = (rank + 1) * count / size;
       MPI Barrier(MPI COMM WORLD);
       double start time = MPI Wtime();
       for (int i = wstart; i < wend;i++)
           if (array[i] > lmax) { lmax = array[i]; }
       MPI Reduce(&lmax, &max, 1, MPI INTEGER, MPI MAX, 0, MPI COMM WORLD);
       MPI Barrier(MPI COMM WORLD);
       double end time = MPI Wtime();
       if (!rank) {
           printf("Execution time: %f seconds\n", end time - start time);
       free(array);
       MPI Finalize();
       return(θ);
```

Заключение

В ходе данного исследования была разработана параллельная программа на основе MPI для поиска максимального элемента. Дополнительно было произведено сравнение производительности одного и того же алгоритма для ОМР и MPI.

В результате работы программы была получена зависимость среднего времени выполнения T(n) для каждой версии программы. Также была вычислена зависимость ускорения от числа потоков по формуле: A(n) = T(1)/T(n). После этого была расчитана зависимость эффективности от числа потоков по формуле: E(n) = A(n)/n, Где T — время (в секундах) выполнения программы, n — количество потоков, A — ускорение, E — эффективность.

В ОМР при увеличении числа потоков наблюдается снижение уровня эффективности, начиная с 1 и уменьшаясь до 0.5900. При добавлении второго потока происходит резкое снижение с 1 до 0.7200, но при этом при каждом добавлении нового потока снижение эффективности происходит в пределах [0; 0.005], что свидетельствует о монотонном убывании. Однако, несмотря на снижение эффективности, ускорение увеличивается при добавлении дополнительных потоков. Исходное значение ускорения составляет 1, а максимальное достигает 7.0811 График ускорения монотонно растет в интервале [0; 0.7].

При использовании MPI эффективность снижается с 1 до 0.3248. Снижение происходит в интервале [0; 0.065]. При переходе с 11 на 12 процесс эффектиновть резко уменьшается на 0.12. В то время как уровень эффективности снижается, до 11 процесса ускорение по-прежнему монотонно возрастает, начиная с 1 и достигая значения 5.1687, после чего резко убывает до 3.8975.

Исходя из полученных данных, мною были рассчитаны ускорение и эффективность алгоритма для разного числа процессов и построены соответствующие графики зависимости времени выполнения, ускорения и эффективности от числа запущенных процессов.

В ходе вычисления времени работы программы на основе МРІ, я столкнулся с невозможными результатами скорости выполнения работы. Проблема была в том, что некоторые процессы не дожидались пока остальные завершат свою работу, тем самым переходя сразу к вычислению времени, таким образом появлялись некорректные данные. После установки барьеров вокруг части кода, которая отвечает за вычислительный алгоритм, время выполнения программы нормализовалось.

Сравнив данные, мною была замечено то, что по началу программа на MPI показывала лучшие результаты. Но с увеличением числа потоков ОМР продемонстрировал лучшее время. Из чего мною был сделан вывод, что для данной задачи использование ОМР более выгодно. При достижении 12 процессов, время выполнения программы на MPI возросло, что на мой взгляд произошло изза увеличения накладных расходов на обмен сообщениями и конкуренции за ресурсы.

Таким образом, результаты исследования позволяют сделать вывод, что выбор стандарта параллельного программирования зависит от конфигурации системы и особенностей данных, с которыми он работает.