Национальный исследовательский ядерный университет "МИФИ"

Лабораторная работа №1: "Введение в параллельные вычисления. Технология ОрепМр"

ИИКС ИБ
Б20-505
Барабанов Андрей
2022 год

1. Рабочая среда

```
d ∾ lscpu
                        x86_64
Архитектура:
 CPU op-mode(s):
                        32-bit, 64-bit
                       39 bits physical, 48 bits virtual
 Address sizes:
                        Little Endian
 Порядок байт:
CPU(s):
                        12
 On-line CPU(s) list: 0-11
ID прроизводителя:
                       GenuineIntel
                       Intel(R) Core(TM) i7-10750H CPU @ 2.60GHz
 Имя модели:
   Семейство ЦПУ:
                       165
   Модель:
   Thread(s) per core: 2
   Ядер на сокет:
                        6
   Сокетов:
                        1
   Степпинг:
   CPU(s) scaling MHz: 24%
   CPU max MHz: 5000,0000
CPU min MHz: 800,0000
   BogoMIPS:
                       5202,65
```

```
#define _OPENMP 201511
```

2. Анализ алгоритма

Алгоритм работает за $O(\frac{n}{m})$, где n- количество данных, m- количество потоков.

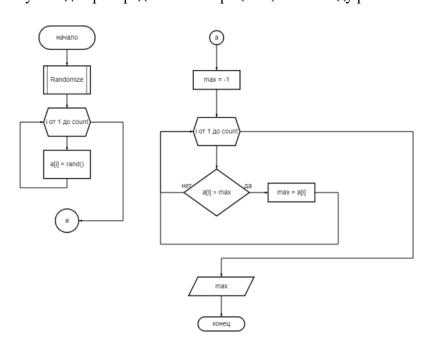
#pragma omp parallel num_threads(threads) shared(array, count) reduction(max: max) default(none)

#pragma - директива компилятора

- отр принадлежность директивы к ОрепМр
- Параллельная область задаётся при помощи директивы parallel
- num_threads(целочисленное выражение) явное задание количества потоков, которые будут выполнять параллельную область; по умолчанию выбирается последнее значение, установленное с помощью функции omp_set_num_threads(), или значение переменной OMP_NUM_THREADS
- shared(список) задаёт список переменных, общих для всех потоков
- reduction(onepamop:cnucoк) -задаёт оператор и список общих переменных; для каждой переменной создаются локальные копии в каждом потоке; локальные копии инициализируются соответственно типу оператора; над локальными копиями переменных после выполнения всех операторов параллельной области выполняется заданный оператор; порядок выполнения операторов не определён, поэтому результат может отличаться от запуска к запуску
- default(private|firstprivate|shared|none) всем переменным в параллельной области, которым явно не назначен класс, будет назначен класс private, firstprivate или shared соответственно; none означает, что всем переменным в параллельной области класс должен быть назначен явно

#pragma omp for

• for - Используется для распределения итераций цикла между различными потоками



3. Код

1) lab1.c

2) main.c

```
int main(int argc, char **argv)
{
    printf("OpenMP: %d; \n=====\n", _OPENMP);

    int iter = 10;
    int threads = THREADS;
    int seed = 93932;
    FILE *file = fopen("experiment.txt", "w");

    fwrite(&threads, sizeof(int), 1, file);
    fwrite(&iter, sizeof(int), 1, file);

    float *times = 0;

    for (int i = 0; i < 10; i++)
    {
        printf("-----Iteration number: %d\n", i);
        times = (float*)calloc(threads, sizeof(float));
        f(seed + i, times);
        fwrite(times, sizeof(float), threads, file);
        free(times);
    }
    fclose(file);
    return 0;
}</pre>
```

3) plot_and_table.py

```
return time, threads
expected_time = [time_average[0]/(k + 1) for k in range(len(threads))]
plt.grid(1)
plt.plot(threads, s, 'b')
plt.xlabel('Threads')
plt.grid(1)
plt.show()
expected_e = [expected_s[k]/(k + 1) for k in range(len(s))]
plt.grid(1)
for i in range(len(threads)):
table.add_rows(times)
print(table)
```

4. Графики и таблица

• Время от числа потоков – теоретически функция имеет вид:

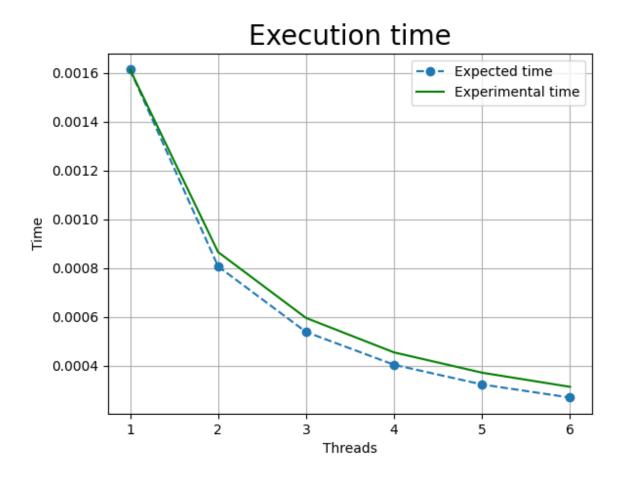
$$T_P = \alpha T_1 + \frac{(1-\alpha)T_1}{p}$$

где α - доля последовательных операций в алгоритме, T_1 - время работы на одном потоке, а р - количество потоков. Однако в нашем случае ($\alpha=0$) эту формулу можно упростить до:

$$T_P = \frac{T_1}{p}$$

Экспериментальный результат был усреднен по 10 итерациям на случайных входных данных.

График времени от числа потоков

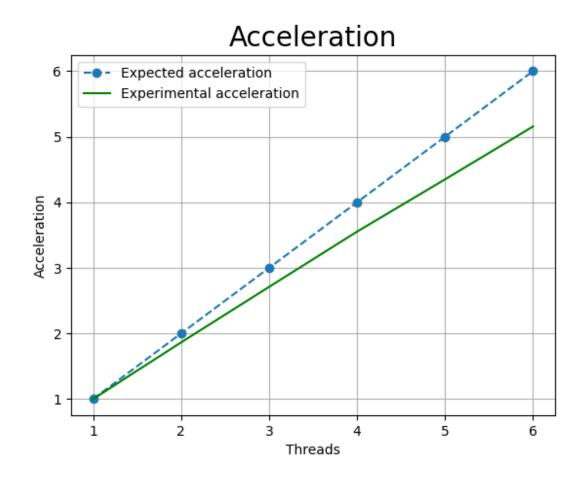


• Ускорение от числа потоков — ускорением параллельного алгоритма называют отношение времени выполнения лучшего последовательного алгоритмам к времени выполнения параллельного алгоритма:

$$S = \frac{T_1}{T_p}$$

где T_1 - время работы на одном потоке, а T_p - время работы алгоритма на р потоках. Экспериментальный результат был усреднен по 10 итерациям на случайных входных данных.

График ускорения от числа потоков



• Эффективность от числа потоков – параллельный алгоритм может давать большое ускорение, но использовать для этого множество процессов неэффективно. Для оценки масштабируемости параллельного алгоритма используется понятие эффективности:

$$E = \frac{S}{p}$$

где S - Ускорение от числа потоков, p - количество потоков. Экспериментальный результат был усреднен по 10 итерациям на случайных входных данных.

График эффективности от числа потоков



Таблица

Thread					5					
1					0.00155					
2	0.00086	0.00092	0.00083	0.00088	0.00085	0.00087	0.00086	0.00086	0.00087	0.00085
3	0.00056	0.00057	0.00069	0.00061	0.00059	0.00061	0.0006	0.00058	0.00057	0.00057
4	0.00048	0.00041	0.00043	0.00045	0.00051	0.00047	0.00046	0.00043	0.00043	0.00047
5	0.00041	0.00038	0.00034	0.00038	0.00032	0.00037	0.0004	0.00037	0.00037	0.00037
6	0.00032	0.00035	0.00032	0.00028	0.00033	0.00029	0.0003	0.00029	0.00036	0.00029

5. Заключение

В этой лабораторной работе я познакомился с основными принципами работы с **OpenMP** и приобрел базовые навыки теоретического и экспериментального анализа высокопроизводительных параллельных алгоритмов, построения параллельных программ.