Лабораторная работа №1

"Введение в паралеллельные вычисления. Технолония OpenMP"

Выполнил студент группы Б20-505 Сорочан Илья

1 Рабочая среда

Технические характеристики (вывод inxi):

CPU: 6-core AMD Ryzen 5 4500U with Radeon Graphics (-MCP-)

speed/min/max: 1396/1400/2375 MHz Kernel: 5.15.85-1-MANJARO x86_64 Up: 46m
Mem: 2689.5/7303.9 MiB (36.8%) Storage: 238.47 GiB (12.6% used) Procs: 238

Shell: Zsh inxi: 3.3.24

Используемый компилятор:

gcc (GCC) 12.2.0

Согласно официальной документации даная версия компилятора поддерживает ОрепМР 5.0

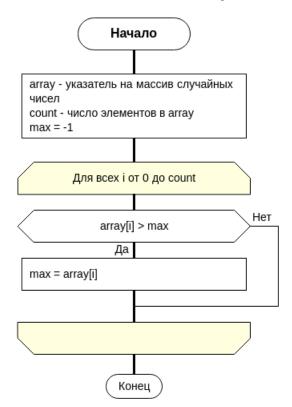
2 Анализ алгоритма

Данный алгоритм ищет максимум в массиве со случайно сгенерированными значениями. Длинна задается постоянной.

Временная сложность $O(\frac{count}{threads})$, где:

- *count* число элементов в массиве;
- *threads* число используемых потоков.

Блок схема поиска максимума:



При этом директива $omp\ for$ распределяет итерации цикла между потоками. Если бы её не было, то благодаря $omp\ parallel$ поиск максимума в каждом потоке был бы произведен по всему массиву.

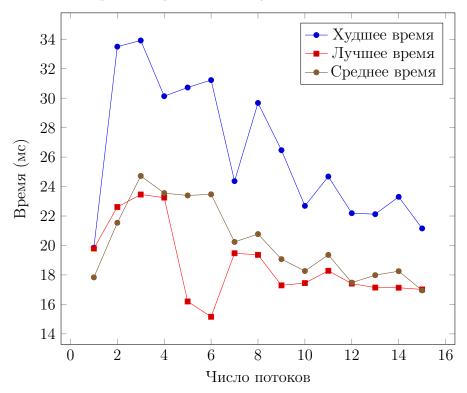
Директива omp parallel задает несколько опций параллелизации:

- num threads используемых потоков;
- *shared* общая для всех потоков память (переменные);
- reduction способ объединения локальных данных потоков после окончания параллельного промежутка. В данном случае берется максимальный среди них;
- default локальность перемнных по умолчанию. В данном случае по умолчанию все переменные локальные.

Без *omp parallel* программа компилируется без ошибок, однако цикл выполняется одним потоком.

3 Экспериментальные данные

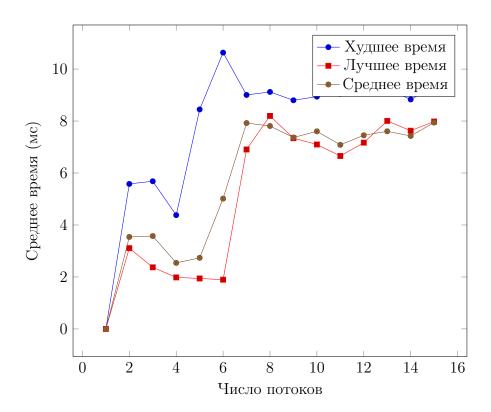
Во всех измерениях бралось 10 запусков на поток.



Из графика видно, что в среднем многопоточная программа работает медленнее. Я могу выделить две основные причины.

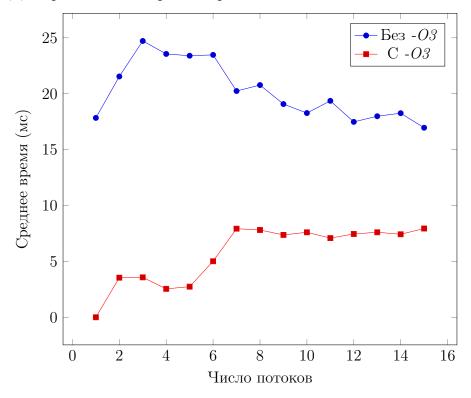
Во-первых представленная задача проста в вычислительном плане. Вполне возможно, что инициализация работы с потоками занимает слишком много времени для такой тривиальной задачи.

Во-вторых оптимизации компилятора. Я провел повторные тесты с добавлением флага -03:

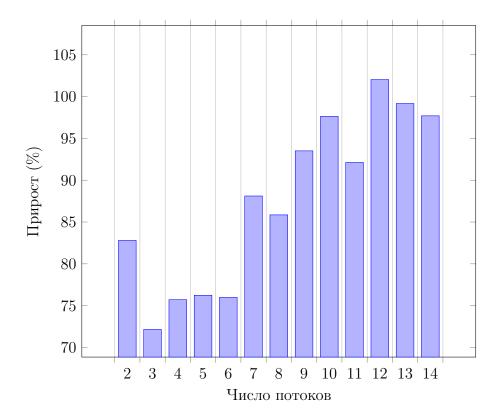


Прекрасно видно, что однопоточная программа лидирует с большим отрывом и причиной этому – оптимизации компилятора.

Для сравнения вот среднее время с -03 и без него:



Рассмотрим так же прирост, даваймый каждым числом процессоров относительно первого (берем среднее время):



4 Заключение

В данной работе было исследовано ускорение, получаемое при использовании многопоточности в задании о нахождении максимума. Была усовершенствована предоставленная программа и написан специальный скрипт, собирающие данные о нескольких запусках этой программы в один файл, попутно её перекомпилируя.

В ходе работы было выяснено, что в данной задаче применение многопоточности лишь замедлит программу. С уверенностью можно сказать, что частью причины таких результатов являются оптимизации, производимые компилятором.

С другой стороны стоит отметить, что вычислительная сложность программы низка, а соответсвенно инициализация потоков не выгодна.

Приложение А

Использованные программные коды

Оригинальный предоставленный код:

```
// \#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("-___My_lmax_is:_%d;\n", max);
    p\,r\,i\,n\,t\,f\;(\;"==== \backslash n \\ Max\_\,i\,s: \, \c \%d\;; \\ \backslash\;n\,"\;,\;\; max\;)\;;
    return(0);
}
    Код без многопоточности:
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
int main(int argc, char** argv)
      const int count = 10000000;
                                                   /// Number of array elements
      {f const\ int\ random\_seed} = 920215;\ ///< RNG\ seed
      int* array = 0;
                                                   ///< The array we need to find the max in
                                                   ///< The maximal element
      int \max = -1;
      /* Initialize the RNG */
      srand(random seed);
      /* Generate the random array */
      array = (int*) malloc(count*sizeof(int));
      for (int i=0; i<count; i++) { array [i] = rand (); }
      clock_t start = clock();
      /* Find the maximal element */
            for (int i=0; i<count; i++)
                 if(array[i] > max) { max = array[i]; };
      clock t end = clock();
      const double CLOCKS_PER_MS = (double)CLOCKS_PER_SEC / 1000;
      double total = (double)(end - start) / CLOCKS PER MS;
      printf("%.3f", total);
      return 0;
}
    Доработанный код:
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
int main(int argc, char** argv)
    const int count = 10000000; ///< Number of array elements const int random_seed = 920215; ///< RNG seed
    \begin{array}{lll} \textbf{int} * & \texttt{array} &= 0 \,; \\ \textbf{int} & \texttt{max} &= -1 \,; \end{array}
                                   ///< The array we need to find the max in ///< The maximal element
    /* Initialize the RNG */
```

```
srand(random\_seed);
    /* Generate the random array */
array = (int*)malloc(count*sizeof(int));
for(int i=0; i<count; i++) { array[i] = rand(); }</pre>
    clock_t start = clock();
/* Find the maximal element */
#pragma omp parallel num_threads(THREADS) shared(array, count) reduction(max: max) default(none)
        #pragma omp for
        for (int i=0; i < count; i++)
            i\,f\,(\,a\,rra\,y\,[\,i\,] \ > \ max\,) \ \{\ max \ = \ a\,rra\,y\,[\,i\,]\,; \ \}\,;
    clock t end = clock();
    return 0;
}
    Для сборки данных использовался следующий скрипт:
\# This script compiles main.c with different number of threads
\# and collects data to data.csv file
\# format: worst, best, average
import os
import subprocess
import csv
import sys
# important constants
RUNS PER THREADS = 10
THREADS_LIMIT = 16
# compile with threads
def compile(threads):
    if threads \leq 1:
         os.system("gcc_main.c_-o_main")
         os.system("gcc\_threaded.c\_-fopenmp\_-DTHREADS=" + \mathbf{str}(threads) + "\_-o\_main")
def compile opt(threads):
    if threads \leq 1:
         os.system ("gcc\_main.c\_-O3\_-o\_main")
    else:
         os.system("gcc\_threaded.c\_-O3\_-fopenmp\_-DTHREADS=" + str(threads) + "\_-o\_main")
# capture worst, best and average
def run():
    data = []
    for in range (RUNS PER THREADS):
         proc = subprocess.run(["./main"], capture_output=True, text=True)
         data.append(float(proc.stdout))
    worst = data[0]
    best = data[0]
    s = 0
    for val in data[1:]:
         if val > worst:
             worst = val
         if val < best:
             best = val
         s += val
    return (worst, best, s / len(data))
def main():
    if len(sys.argv) < 2 or sys.argv[1] != 'opt':
         comp = compile
    else:
         comp = compile_opt
     if len(sys.argv) >= 3:
         file = sys.argv[2]
     else:
         file = "data.csv"
    with open(file, "w") as data:
         writer = csv.writer(data)
         writer.writerow(["Threads", "Worst_(ms)", "Best_(ms)", "Average_(ms)"])
```

```
for threads in range(1, THREADS_LIMIT):
          print("Testing_threads_=", threads)
          comp(threads)
          writer.writerow([str(threads)] + ["{:.3f}".format(val) for val in run()])
Для вычисления относительного прироста производительности использовался следующий
скрипт:
\# make csv comparacent
import csv
import sys
def main():
    if len(sys.argv) < 3:
        print(sys.argv[0], "input", "output")
    filein = open(sys.argv[1], "r")
    fileout = \operatorname{open}(\operatorname{sys.argv}[2], \operatorname{"w"})
    reader = csv.reader(filein)
    writer = csv.writer(fileout)
    \# skip header
    header = reader.__next__()
    writer writerow ([header[0], header[-1]])
    \# get first one
    first avg = reader. next ()[-1]
    # writer.writerow(["1", "100"])
    first avg = float (first avg)
    for row in reader:
        avg = float(row[-1])
        relative = "{:.3 f}".format(100 * first_avg / avg)
        writer.writerow([row[0], relative])
    filein.close()
    fileout.close()
main()
```

Приложение Б

Таблицы с теоритическими и практическими результатами

Таблица без оптимизаций:

Threads	Worst (ms)	Best (ms)	Average (ms)
1	19.85	19.8	17.84
2	33.5	22.61	21.54
3	33.91	23.46	24.72
4	30.13	23.25	23.56
5	30.72	16.2	23.4
6	31.23	15.16	23.47
7	24.37	19.47	20.24
8	29.68	19.36	20.77
9	26.47	17.29	19.07
10	22.69	17.45	18.27
11	24.68	18.28	19.36
12	22.19	17.41	17.48
13	22.13	17.14	17.98
14	23.3	17.13	18.26
15	21.16	17.02	16.95

Таблица с оптимизациями:

Worst (ms)	Best (ms)	Average (ms)
$2 \cdot 10^{-3}$	$1\cdot 10^{-3}$	$2 \cdot 10^{-3}$
5.58	3.11	3.54
5.68	2.37	3.57
4.38	1.98	2.54
8.45	1.94	2.74
10.63	1.89	5.01
9	6.91	7.92
9.12	8.2	7.81
8.8	7.34	7.37
8.94	7.1	7.6
9.05	6.66	7.08
9.83	7.17	7.45
9.23	8.01	7.61
8.83	7.63	7.43
9.3	7.98	7.94
	$2 \cdot 10^{-3}$ 5.58 5.68 4.38 8.45 10.63 9 9.12 8.8 8.94 9.05 9.83 9.23 8.83	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$

Таблица сравнений:

Threads	Efficiency
2	82.8
3	72.15
4	75.71
5	76.23
6	75.98
7	88.11
8	85.85
9	93.51
10	97.64
11	92.12
12	102.04
13	99.17
14	97.7
15	105.2