

Лабораторная работа №1 "Автоматическое распараллеливание программ"

Дисциплина

Параллельные вычисления

Автор

Дмитрий Рачковский

10 ноября 2020 г.

Содержание

1	Введение		
	1.1	Цель работы	1
		Использованное оборудование	
2	Ход	ц работы	2
	2.1	Используемая программа	2
	2.2	Получение данных	
	2.3	Проверка результата	9
	2.4	Анализ результатов	
3	Вы	вод	6
4	Прі	иложения]
	4.1	Исходный код программы lab1.c]
	4.2	Скрипт для компиляции программы lab1.c	
	4.3	Скрипт для запуска программы lab1.c	IV

1 Введение

1.1 Цель работы

В данной работе необходимо исследовать эффективность автоматического распараллеливания программ на языке С компилятором gcc. Для этого одна и та же программа, производящая достаточное количество вычислений, компилируется сначала линейно, а затем с использованием автоматического распараллеливания на разное количество потоков. Производительность полученных выполняемых файлов сравнивается. Также производится контроль результата вычислений, который не должен меняться (в пределах допустимой погрешности) при распараллеливании, гарантируя правильность выполнения.

1.2 Использованное оборудование

Для проведения экспериментов использовалась виртуальная машина с OS Debian. Виртуальная машина получила доступ к 6 ядрам (используется 64-битный процессор Intel Core i7-8750H @ 2.20 GHz с 6 физическими и 12 логическими ядрами) и 6 ГБ оперативной памяти (из 16, доступных в системе). Во время выполнения экспериментов система была подключена к источнику питания.

Версия использованного компилятора: gcc (Debian 6.3.0-18+deb9u1) 6.3.0 20170516.

2 Ход работы

2.1 Используемая программа

Для проведения экспериментов была написана программа, производящая следующие действия 50 раз:

- Создаются массивы M1 размерностью N и M2 размерностью N/2, которые заполняются случайными числами из определённых интервалов. Использование при заполнении массивов функции $rand_r$ с начальным значением параметра seed, зависящим от номера итерации, обеспечивает одни и те же начальные значения массивов для соответствующих итераций при каждом запуске программы.
- К каждому элементу массива M1 применяется операция гиперболического синуса с последующим возведением в квадрат.
- Каждый элемент массива M2 складывается с предыдущим (к первому элементу ничего не добавляется), и затем заменяется модулем тангенса получившегося значения.
- Каждый элемент массива M2 заменяется соответствующим элементом массива M1, возведённым в степень этого элемента M2 ($M2[i] = M1[i]^{M2[i]}$)
- Массив M2 сортируется с использованием сортировки выбором
- Определяется минимальный ненулевой элемент массива M2
- Рассчитывается сумма элементов массива M2, которые при делении на минимальный ненулевой элемент массива, найденный на предыдущем шаге, дают чётное число (при проверке на чётность дробная часть игнорируется). Полученное при каждой итерации число складывается в итоговое число X. Оно служит результатом, который не должен изменяться при распараллеливании программы.
- На отдельных строчках выводится число N, время выполнения программы в миллисекундах и значение X.

Полный текст программы может быть найден в приложении 4.1.

2.2 Получение данных

Полученная программа компилируется без использования автоматического распараллеливания с использованием команды gcc -O3 -Wall -Werror -lm -o lab1-seq lab1.c. Затем эта же программа компилируется с использованием встроенного в gcc средства автоматического распараллеливания Graphite с использованием команды gcc -O3 -Wall

-Werror -lm -floopparallelize-all -ftree-parallelize-loops=K -o lab1-par-K lab1.c, где K поочерёдно принимает значения от 2 до 6. Таким образом программа поочерёдно распараллеливается на количество потоков от 2 до 6, достигая максимального количества ядер, доступного системе.

Были подобраны значения N1=400, при котором время выполнения программы lab1-seq превысило 10 мс, и N2=11500, при котором время выполнения программы превысило 2 с. Затем было найдено значение $\Delta=\frac{N2-N1}{10}=1110$. Каждая из полученых программ запускается со значениями $N=N1,N1+\Delta,N1+2\Delta,N1+3\Delta...N2$.

2.3 Проверка результата

Перед тем, как анализировать полученные данные, нужно убедиться, что распараллеливание прошло правильно и результат не был искажен. Для этого нужно обратить внимание на значения X, которые были получены в ходе работы программ. Эти значения не должны отличаться для одних и тех же итераций при одинаковом значении N.

Действительно, при разных значениях K значения X не отличаются. На представленном графике видно, что при всех значениях N число X остаётся одним и тем же для всех значений K:



Рис. 1: Значения X при различных значениях N и K

2.4 Анализ результатов

По выполнению экспериментов я заметил, что время выполнения программ, автоматически распараллеленных компилятором, не отличается. Время не абсолютно идентично, но отличия не превышают нескольких десятков миллисекунд и являют собой погрешность в измерении. Точные результаты видны на следующем графике:

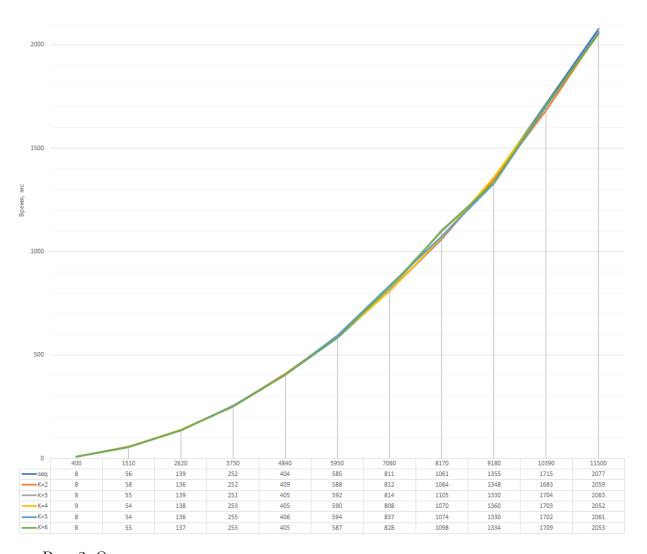


Рис. 2: Отличия производительности по-разному распараллеленых программ

Так как время выполнения не отличается, величина параллельного ускорения, найденная по формуле $S(p)_{w=const}=\frac{t(1)}{t(p)},$ приблизительно равна 1 для всех случаев.

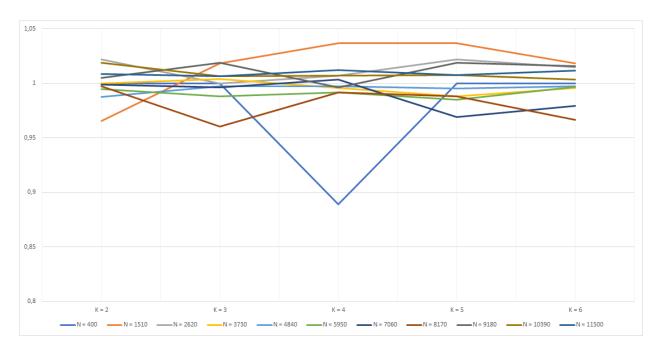


Рис. 3: Параллельное ускорение распараллеленых программ

Параллельная эффективность таким образом обратно пропорциональна числу K, использованному при компиляции и больше ни от чего не зависит.

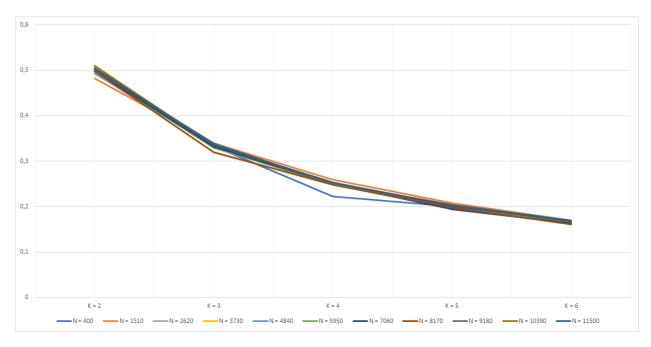


Рис. 4: Параллельная эффективность распараллеленых программ

Я провёл подобный эксперимент для бо́льших значений N, где время выполнения составляло от 10 до 60 секунд, но также получил не отличающиеся результаты и величину параллельного ускорения равную 1.

3 Вывод

На основании данного эксперимента можно сделать вывод, что автоматическое распараллеливание средствами компилятора дсс не дало для моей программы абсолютно никакого эффекта. Несмотря на полное отсутствие зависимостей между 50 итерациями, которые проводились в каждой программе, положительного эффекта от параллелизации не было замечено. Причин этому может быть несколько:

- Накладные расходы на параллелизацию Наличие накладных расходов могло бы нивелировать преимущество во времени, которое дает параллелизация. Однако, в этом случае время работы могло бы значительно ухудшиться, особенно для небольших значений N. Так как время работы для по-разному распараллеленных программ практически одинаковое, мне не кажется, что накладные расходы явились причиной отсутствия прироста скорости.
- **Невозможность параллелизации** Несмотря на отсутствие зависимостей между циклами (как минимум между 50 различными экспериментами не было никаких зависимостей), gcc не смог распараллелить программу и поэтому время работы не изменилось.
- Отсутствие параллелизации Некоторые источники утверждают, что с определенной версии компилятор дес перестал осуществлять автоматическое распараллеливание, не упоминая этого в документации. Информация не достоверная, но это также может быть причиной отсутствия какого-либо увеличения производительности распараллеленых программ.

4 Приложения

4.1 Исходный код программы lab1.c

```
#include <stdio.h>
1
    #include <stdlib.h>
2
    #include <math.h>
3
    #include <sys/time.h>
5
6
    #define A 700
    #define NUMBER_OF_ITERATIONS 50
7
8
    long double random_on_interval(long double min, long double max, unsigned int
9
        10
11
12
    int main(int argc, char* argv[]) {
    struct timeval T1, T2;
13
14
15
        int N = atoi(argv | 1 |);
16
        long double M1[N];
17
        long double M2[N/2];
18
        long double M2_shifted_copy[N/2];
19
20
        double X = 0;
21
22
        gettimeofday(&T1, NULL);
23
24
25
        for (i=0; i<NUMBER_OF_ITERATIONS; i++) {
^{26}
             27
28
             unsigned int seed = i;
            \begin{array}{lll} & \text{for } (j = 0; \ j < N; \ j++) \ \{ \\ & \text{M1[j]} = \text{random\_on\_interval(0, A, \&seed);} \end{array}
29
30
31
            for (j = 0; j < N/2; j++) { M2[j] = random\_on\_interval(A, A*10, \&seed); M2\_shifted\_copy[j] = j == 0 ? 0 : <math>M2[j-1]; // shifted\_copy[j]
32
33
34
                    needed on the next step
            }
35
36
37
             38
            for (j = 0; j < N; j++) {
39
                    operation #1, remember to convert to radians
40
41
                 M1[j] = pow(sinhl((M1[j] * M_PI) / 180.0), 2);
            }
42
43
44
            for (j = 0; j < N/2; j++) { // operation \#3
45
46
                 M2[j\hat{j}] = fabs(tanl(M2[j] + M2\_shifted\_copy[j]));
47
48
49
             50
             for (j = 0; j < N/2; j++) {
51
                    operation #1
52
                M2[j] = pow(M1[j], M2[j]);
53
```

```
}
54
55
56
                  int k, l, min_k;
57
                 for (k = 0; k < (N/2) - 1; k++)
58
59
                       \min_{k} = k;
60
                       \begin{array}{ll} \text{for } (1=k+1; \ 1 < N/2; \ l++) \\ \text{if } (M2[1] < M2[\min\_k]) \ \{ \\ \min\_k = 1; \end{array}
61
62
63
64
65
                       }
i f
                           (\min k != k) 
66
                             lon\overline{g} double temp = M2[min_k];
67
68
                             M2[\min_{k}] = M2[k];
                             M2[k] \equiv temp;
69
                       }
70
                 }
71
72
                  73
                 int min_index;
74
                 \begin{array}{ll} & \text{for } (\min\_\operatorname{index} = 0; \ M2[\min\_\operatorname{index}] <= 0; \ \min\_\operatorname{index} ++) \ \{\} \\ & \text{long double } \min = M2[\min\_\operatorname{index}]; \end{array}
75
76
77
                 78
79
                              // remember to convert to radians
80
                             X += sinl((M2[j] * M_PI) / 180.0);
81
82
                 }
83
84
85
           \begin{array}{l} {\tt gettimeofday(\&T2,\ NULL);} \\ {\tt long\ delta\_ms} = 1000\ *\ (T2.tv\_sec\ -\ T1.tv\_sec)\ +\ (T2.tv\_usec\ -\ T1.tv\_usec) \end{array}
86
87
                    1000;
           printf("%d\n", N);
printf("%ld\n", delta_ms);
printf("%.5f\n", X);
88
89
90
91
92
           return 0;
93
```

4.2 Скрипт для компиляции программы lab1.c

```
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -o lab1-seq lab1.c
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=1 -o
lab1-par-1 lab1.c
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=2 -o
lab1-par-2 lab1.c
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=3 -o
lab1-par-3 lab1.c
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=4 -o
lab1-par-4 lab1.c
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=5 -o
lab1-par-5 lab1.c
gcc -O3 -Wall -Werror -lm -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=5 -o
lab1-par-6 lab1.c
```

4.3 Скрипт для запуска программы lab1.c

```
#!/bin/bash
1
2
    declare -a executables=("lab1-seq" "lab1-par-2" "lab1-par-3" "lab1-par-4" "
3
       lab1-par-5" "lab1-par-6")
    declare -a N_set=("400" "1510" "2620" "3730" "4840" "5950" "7060" "8170" "9180 " "10390" "11500")
4
    FILENAME="N. csv"
5
6
7
    > N. csv
    echo -e ";" >> ${FILENAME}
echo -e ";" >> ${FILENAME}
echo -e ";" >> ${FILENAME}
8
9
10
11
    for N in "${N set[@]}"
12
13
        for exec in "${executables[@]}"
14
15
            16
17
            line_num=1
18
            19
20
                    FILENAME}
                 ((line_num=line_num+1))
21
22
23
        done
        sed -e "s/\slash /;/" -i \slash \{FILENAME\}
24
    done
25
26
    exit 0
27
```