

4 Лабораторная работа №1. «Автоматическое распараллеливание программ»

4.1 Порядок выполнения работы

1. На компьютере с многоядерным процессором установить ОС Linux и компилятор GCC версии не ниже 4.7.2. При невозможности установить Linux или отсутствии компьютера с многоядерным процессором можно выполнять лабораторную работу на виртуальной машине.
2. На языке Си написать консольную программу lab1.c, решающую задачу, указанную в п.IV (см. ниже). В программе нельзя использовать библиотечные функции сортировки, выполнения матричных операций и расчёта статистических величин. В программе нельзя использовать библиотечные функции, отсутствующие в стандартных заголовочных файлах stdio.h, stdlib.h, math.h, sys/time.h. Задача должна решаться 50 раз с разными начальными значениями генератора случайных чисел (ГСЧ). Структура программы примерно следующая:

```
/*1*/      #include <stdio.h>
/*2*/      #include <stdlib.h>
/*3*/      #include <sys/time.h>
/*4*/      int main(int argc, char* argv[])
/*5*/      {
/*6*/          int i, N;
/*7*/          struct timeval T1, T2;
/*8*/          long delta_ms;
/*9*/          N = atoi(argv[1]); /* N равен первому параметру командной строки */
/*10*/         gettimeofday(&T1, NULL); /* запомнить текущее время T1 */
/*11*/         for (i=0; i< 50; i++) /* пятьдесят экспериментов */
/*12*/         {
/*13*/             srand(i); /* инициализировать начальное значение ГСЧ */
/*14*/             /* Заполнить массив исходных данных размером NxN */
/*15*/             /* Решить поставленную задачу, заполнить массив с результатами */
/*16*/             /* Отсортировать массив с результатами указанным методом */
/*17*/         }
/*18*/         gettimeofday(&T2, NULL); /* запомнить текущее время T2 */
/*19*/         delta_ms = 1000*(T2.tv_sec - T1.tv_sec) + (T2.tv_usec - T1.tv_usec)/1000;
/*20*/         printf("\nN=%d. Milliseconds passed: %ld\n", N, delta_ms); /* T2 - T1 */
/*21*/         return 0;
/*22*/     }
```

3. Скомпилировать написанную программу без использования автоматического распараллеливания с помощью следующей команды:
`/home/user/gcc -O2 -Wall -Werror -o lab1-seq lab1.c`
4. Скомпилировать написанную программу, используя встроенное в gcc средство автоматического распараллеливания Graphite с помощью следующей команды `"/home/user/gcc -O2 -Wall -Werror -floop-parallelize-all -ftree-parallelize-loops=K lab1.c -o lab1-par-K"` (переменной K поочерёдно присвоить хотя бы 4 различных целых значений, выбор обосновать).
5. В результате получится одна нераспараллеленная программа и десять распараллеленных.
6. Закрыть все работающие в операционной системе прикладные программы (включая Winamp, uTorrent, браузеры и Skype), чтобы они не влияли на результаты последующих экспериментов.
7. Запускать файл `lab1-seq` из командной строки, увеличивая значения N до значения N_1 , при котором время выполнения превысит 0.01 с. Подобным образом найти значение $N=N_2$, при котором время выполнения превысит 2 с.
8. Используя найденные значения N_1 и N_2 , выполнить следующие эксперименты (для автоматизации проведения экспериментов рекомендуется написать скрипт):
 - запускать `lab1-seq` для значений $N = N_1, N_1 + \Delta, N_1 + 2\Delta, N_1 + 3\Delta, \dots, N_2$ и записывать получающиеся значения времени `delta_ms(N)` в функцию `seq(N)`;
 - запускать `lab1-par-K` для значений $N = N_1, N_1 + \Delta, N_1 + 2\Delta, N_1 + 3\Delta, \dots, N_2$ и записывать получающиеся значения времени `delta_ms(N)` в функцию `par - K(N)`;
 - значение Δ выбрать так: $\Delta = (N_2 - N_1)/10$.
9. Написать отчёт о проделанной работе.
10. Подготовиться к устным вопросам на защите.

11. **Необязательное задание №1 (для получения оценки «четыре»).**
Провести аналогичные описанным эксперименты, используя вместо gcc компилятор Solaris Studio (или любой другой на своё усмотрение). При компиляции следует использовать следующие опции для автоматического распараллеливания: `«solarisstudio -cc -O3 -xautopar -xloopinfo lab1.c»`
12. **Необязательное задание №2 (для получения оценки «пять»).**
Это задание выполняется только после выполнения предыдущего пункта. Провести аналогичные описанным эксперименты, используя вместо gcc компилятор Intel ICC (или любой другой на своё усмотрение). В ICC следует при компиляции использовать следующие опции для автоматического распараллеливания: `«icc -parallel -par-report -par-threshold K -o lab1-icc-par-K lab1.c»`.

4.2 Состав отчета

1. Титульный лист с названием вуза, ФИО студента и названием работы.
2. Содержание отчета (с указанием номера страниц и т.п.).
3. Описание решаемой задачи (взять из п.I и п.IV).
4. Краткая характеристика использованного для проведения экспериментов процессора, операционной системы и компилятора GCC (официальное название, номер версии/модели, разрядность, количество ядер, ёмкость ОЗУ и т.п.).
5. Полный текст программы lab1.c в виде отдельного файла.
6. Таблицы значений и графики функций seq(N), par-K(N) с указанием величины параллельного ускорения.
7. Подробные выводы с анализом приведённых графиков и полученных результатов.
8. Отчёт предоставляется на бумажном носителе или на флешке.

4.3 Подготовка к защите

1. Уметь объяснить каждую строку программы, представленной в отчёте.
2. Знать о назначении и основных особенностях GCC, а также о назначении всех использованных в работе ключей компиляции GCC.
3. Знать материал лекции №1.
4. Взять с собой все нужные файлы для демонстрации работы программы.

4.4 Варианты заданий

Вариант задания выбирается в соответствии с приведёнными ниже описанием этапов, учитывая, что число $A = \Phi * И * О$, где Φ , $И$, $О$ означают количество букв в фамилии, имени и отчестве студента. Номер варианта в соответствующих таблицах выбирается по формуле $X = 1 + ((A \bmod 47) \bmod B)$, где B – количество элементов в соответствующей таблице, а операция \bmod означает остаток от деления. Например, при $A = 476$ и $B = 5$, получим $X = 1 + ((470+6) \bmod 47) \bmod 5 = 1 + (6 \bmod 5) = 2$. Порядок вычислений должен быть следующим:

1. **Этап Generate.** Сформировать массив $M1$ размерностью N , заполнив его с помощью функции `rand_r` (нельзя использовать `rand`) случайными вещественными числами, имеющими равномерный закон распределения в диапазоне от 1 до A (включительно). Аналогично сформировать массив $M2$ размерностью $N/2$ со случайными вещественными числами в диапазоне от A до $10*A$.
2. **Этап Map.** В массиве $M1$ к каждому элементу применить операцию из таблицы:

Номер варианта	Операция
1	Гиперболический синус с последующим возведением в квадрат
2	Гиперболический косинус с последующим увеличением на 1
3	Гиперболический тангенс с последующим уменьшением на 1
4	Гиперболический котангенс корня числа
5	Деление на Пи с последующим возведением в третью степень
6	Кубический корень после деления на число e
7	Экспонента квадратного корня (т.е. $M1[i] = \exp(\sqrt{M1[i]})$)

Затем в массиве M2 каждый элемент поочерёдно сложить с предыдущим, а к результату сложения применить операцию из таблицы (считать, что для начального элемента массива предыдущий элемент равен нулю):

Номер варианта	Операция
1	Модуль синуса (т.е. $M2[i] = \sin(M2[i] + M[i1]) $)
2	Модуль косинуса
3	Модуль тангенса
4	Модуль котангенса
5	Натуральный логарифм модуля тангенса
6	Десятичный логарифм, возведенный в степень e
7	Кубический корень после умножения на число Пи
8	Квадратный корень после умножения на e

3. **Этап Merge.** В массивах M1 и M2 ко всем элементам с одинаковыми индексами попарно применить операцию из таблицы (результат записать в M2):

Номер варианта	Операция
1	Возведение в степень (т.е. $M2[i] = M1[i]^{M2[i]}$)
2	Деление (т.е. $M2[i] = M1[i]/M2[i]$)
3	Умножение
4	Выбор большего (т.е. $M2[i] = \max(M1[i], M2[i]))$)
5	Выбор меньшего
6	Модуль разности

4. **Этап Sort.** Полученный массив необходимо отсортировать методом, указанным в таблице (для этого нельзя использовать библиотечные функции; можно взять реализацию в виде свободно доступного исходного кода):

Номер варианта	Операция
1	Сортировка выбором (Selection sort).
2	Сортировка расчёской (Comb sort).
3	Пирамидальная сортировка (сортировка кучи, Heapsort).
4	Глупая сортировка (Stupid sort).
5	Гномья сортировка (Gnome sort).
6	Сортировка вставками (Insertion sort).
7	Сортировка выбором (Selection sort).

5. **Этап Reduce.** Рассчитать сумму синусов тех элементов массива $M2$, которые при делении на минимальный ненулевой элемент массива $M2$ дают чётное число (при определении чётности учитывать только целую часть числа). Результатом работы программы по окончании пятого этапа должно стать одно число X , которое следует использовать для верификации программы после внесения в неё изменений (например, до и после распараллеливания итоговое число X не должно измениться в пределах погрешности). Значение числа X следует привести в отчёте для различных значений N .