«Параллельные вычисления»

Н.Е.Богданов

14 марта 2016 г.

Содержание

1	Задание		
2	Программа работы	1	
3	Решение	2	
	3.1 Последовательная программа	. 2	
	3.2 Многопоточная программа Windows API	. 3	
	3.3 Многопоточная программа с использованием OpenMP	. 4	
4	Тестирование	6	
5	Анализ резултатов	7	
	5.1 Производительность при разном количестве потоков	. 7	
	5.2 Времнные характеристики для Windows API		
	5.3 Временные характеристики для OpenMP	. 10	
6	Вывод	13	
7	Приложения	14	

1 Задание

Вычислить пересечение трех множеств.

2 Программа работы

- 1. Для алгоритма из полученного задания написать последовательную программу на языке С или С++, реализующую этот алгоритм.
- 2. Для созданной последовательной программы необходимо написать 3-5 тестов, которые покрывают основные варианты функционирования программы. Для создания тестов можно воспользоваться механизмом Unit-тестов среды NetBeans, или описать входные тестовые данные в файлах. При использовании NetBeans необходимо в свойствах проекта установить ключ компилятора -pthread.
- 3. Проанализировать полученный алгоритм, выделить части, которые могут быть распараллелены, разработать структуру параллельной программы. Определить количество используемых потоков, а также правила и используемые объекты синхронизации.

- 4. Согласовать разработанную структуру и детали реализации параллельной программы с преподавателем.
- 5. Написать код параллельной программы и проверить ее корректность на созданном ранее наборе тестов. При необходимости найти и исправить ошибки.
- 6. Провести эксперименты для оценки времени выполнения последовательной и параллельной программ. Проанализировать полученные результаты.
- 7. Сделать общие выводы по результатам проделанной работы: Различия между способами проектирования последовательной и параллельной реализаций алгоритма, Возможные способы выделения параллельно выполняющихся частей, Возможные правила синхронизации потоков, Сравнение времени выполнения последовательной и параллельной программ, Принципиальные ограничения повышения эффективности параллельной реализации по сравнению с последовательной.

3 Решение

Из решения представленной последовательной программы(3.1), видно что для распаралеливания оптимально подходит разделение циклов на блоки итераций которые выполняет каждый поток независимо от других(3.2).

3.1 Последовательная программа

Листинг 1: Алгоритм последовательной программы

```
// cmpykmypa\ dля\ noлучения\ paзмерa\ noлучаемого\ // nepeceчения\ множеств — size\ // u времени за которое отработал алгоритм — time struct data { int size; LONGLONG time; }; /** <math>T-mun\ dahhux T*A, *B, *C- входные масссивы для пересечения. T*M- результат пересечения.
```

```
массивы проинициализированны заранее
и имеют одинаковый размер
int\ length — длинна массивов множества*/
data algorithm0(T *A,T *B,T *C,T *M, int length){
start time();
int index = 0;
for (int i = 0; i < length; i++){
        for (int j = 0; j < length; j++){
                 \mathbf{if}(A[i] = B[j])
                          for(int e = 0; e < length; e++){
                                   if (B[j]==C[e]) {
                                           M[index] = C[e];
                                           index++;
                                   }
                          }
                 }
        }
data d;
d.time = end time();
d. size = index;
return d;
```

3.2 Многопоточная программа Windows API

В качестве объекта синхронизации была выбранна критическая секция.

Листинг 2: Многопоточная программа средствами Windows API

```
//функция для распаралеливания цикла
//при помощи CreateThread

DWORD WINAPI function1 (LPVOID lpParam) {
//номер потока от 0 до MAX_THREADS-1
int* pDataArray = (int*)lpParam;
unsigned int start =
  ((unsigned int)*pDataArray)*(length/MAX_THREADS);
unsigned int end =
  (((unsigned int)*pDataArray) + 1)*(length/MAX_THREADS);

for(unsigned int i = start; i < end; i++) {
    for(unsigned int j = 0; j < length; j++) {
```

3.3 Многопоточная программа с использованием ОренМР

Распаралеливаем только верхний цикл.

Листинг 3: Многопоточная программа с использованием OpenMP

```
data d;
```

Распаралеливаем каждый цикл.

Листинг 4: Многопоточная программа с использованием OpenMP

```
data algorithm1(T *A,T *B,T *C,T *M, int length){
start_time();
int index = 0;
#pragma omp parallel for
\mathbf{for}(\mathbf{int} \ \mathbf{i} = 0; \ \mathbf{i} < \mathbf{length}; \ \mathbf{i} + +) \{
         #pragma omp parallel for
          for (int j = 0; j < length; j++){
                    if(A[i] = B[j])
                             #pragma omp parallel for
                             for(int e = 0; e < length; e++){
                                       if(B[j]==C[e]){
                                       #pragma omp critical
                                                M[index] = C[e];
                                                 index++;
                             }
                   }
          }
data d;
d.time = end time();
d.size = index;
return d;
```

4 Тестирование

Таблица замеров времени выполнения тестов для последовательной и праллельной программы, выполненны на компьютере с порцессором Intel Core i3 M330 2.13GHz под 64 разрядной ОС Windows 7. Для замеров времени использован API интерфейс счётчика с большой разрядноё сеткой (https://msdn.microsoft.com/en-us/library/windows/desktop/dn553408(v=vs.85).aspx) и поддерживающий высокую точность, осонваннй на апаратном счётчике TSC.

Тип элеменотов массива - int, размер множества в тестах от 2^{10} до 2^{17} , время замеров указанно в микросекундах.

Выходное множество полученное работой последовательной программы, соответствует множеству полученному от многопоточной программы при многократных запусках. Входные данные для множеств A, B и C для различных типов тестов:

- Тест 1. А последовательность чисел $i \times 2 + 1$, где i от 0 до N-1, В от 0 до N-1, С $i \times 2$ i от 0 до N-1, пересечение множеств \emptyset .
- Тест 2. Для каждого множества задаются не повторяющиеся псевдослучайные числа, пресечение множеств \emptyset .
- Тест 3. А последовательность чисел от N до 1, В последовательность первых N-1 чисел фибоначи, С от 0 до N-1, пересечение множест, множество первых N-1 чисел фибоначи.
- Тест 4. A i*2, B i*3, C i*5, пересечение множеств, множество чисел кратных 30.
- Тест 5. A, B и C одинаковы, последовательнсть чисел от 0 до N-1, т.е. пересечением множеств является множество элементов от 0 до N.

Где N - количество элементов в множестве. Тесты подобраны специально чтобы от теста к тесту увеличить количество заходов в конкурентную область кода окружённую блоками синхронизации.

5 Анализ резултатов

Проводилися запуск как при различном размере множества (5.2), так и при различном количестве потоков (5.1).

5.1 Производительность при разном количестве потоков

Были скомпилированны программы с количеством потоков от 2 до 16. Результаты от запуска к запуску меняются, данные представленны для размера множества 2^{14} элементов и компиляции программы с ключом Release, также ниже представлен график составленый по таблице. По по-

Таблица 1: Сравнения для реалицаии многопотчности через Ореп MP(Листинг 3) и Windows API(Листинг 2)

	O MD	777' 1 A D.T.
количество потоков	OpenMP	Windows API
2	1,78771849	2,8108368
3	2,347921046	2,886651875
4	2,997790691	3,134130509
5	2,286791206	2,903685513
6	2,537312761	3,068387919
7	2,27275447	2,837735746
8	2,230911958	2,808742337
9	2,170185165	2,808742337
10	2,289428508	2,972004676
11	2,574493562	2,805561626
12	2,464486224	2,985233775
13	1,93319403	2,600908531
14	2,46498134	2,656282209
15	2,248193118	2,655216936
16	2,395980268	2,827011128

лученным результатам можно заключить, что производительность четного количеста потоков выше чем нечётного, а оптимальное количество потоков соответствует количеству логических ядер процессора. Т.к. данный процессор использует технологию Hyper-threading то каждое физическое ядро процессора определяется операционной системой как два логических ядра, если же нет технологии Hyper-threading, то количество потоков должно соответствовать количеству физических ядер процессора.

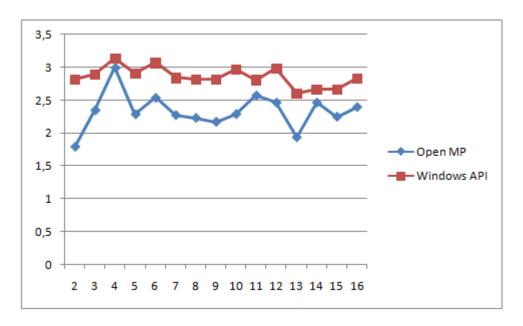


Рис. 1: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков.

Разница производительности для Open MP и Windows API связанна с накладными ресурсами работы фреймворка Open MP.

5.2 Времнные характеристики для Windows API

Ниже приведенны результаты и графики для теста с разером множества 2^{17} элеменотв.

Таблица 2: Временные характеристики для программ с ключом Debug.

№ теста	последовательная, μs	параллельная, μs	коэффициент отношения
1	$1,23406106 \times 10^8$	$6,0595134 \times 10^7$	2,03656792
2	$8,2243323\times10^7$	$3,7307467 \times 10^7$	2,204473517
3	$8,2194345 \times 10^7$	$3,7353587 \times 10^7$	2,200440482
4	109567826×10^8	$4,9822935 \times 10^7$	2,19914435
5	$1,64433976 \times 10^8$	$7,4546488 \times 10^7$	2,205791049

Таблица 3: Временные характеристики для программ с ключом Release.

№ теста	последовательная, μs	параллельная, μs	коэффициент отношения	
1	$5,4171361\times10^7$	$1,9725392 \times 10^7$	2,746275511	
2	$4,1499630\times10^{7}$	$1,2535936 \times 10^7$	3,310453244	
3	$4,1524151 \times 10^7$	$1,2545656 \times 10^7$	3,309842945	
4	$5,0035276\times10^7$	$1,6777756 \times 10^7$	2,982238864	
5	$6,6853514 \times 10^7$	$2,5395378 \times 10^7$	2,632507144	

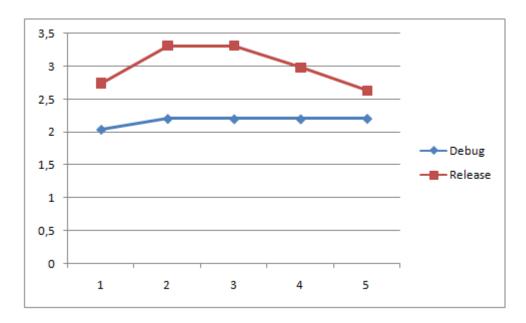


Рис. 2: График отношения времени выполнения,
по оси Y - отношение полседовательной программы к паралельной, по оси X - номер теста. (Листинг 2)

5.3 Временные характеристики для OpenMP

Замеры аналогичные пункту (5.2), для Open MP, но рассмотренны 2 случая распаралеливания: только верхнего цикла (Листинг 3) и распаралливания каждого цикла (Листинг 4).

Результаты при распаралеливании каждого цикла:

Таблица 4: Временные характеристики для программы (Листинг 4) с ключом Debug.

№ теста	последовательная, μs	параллельная, μs	коэффициент отношения
1	$1,23014345 \times 10^8$	$7,0256500 \times 10^7$	1,750931871
2	$8,1876900 \times 10^7$	$4,3163156 \times 10^7$	1,896916435
3	$8,1846762\times10^7$	$4,3163749 \times 10^7$	1,89619215
4	$1,09335318 \times 10^8$	$5,7464682 \times 10^7$	1,90265245
5	$1,63664568 \times 10^8$	$8,6275258 \times 10^7$	1,897004678

Таблица 5: Временные характеристики для программы (Листинг 4) с

ключом Release.

KITO TOWN TICTERISE.				
№ теста	последовательная, μs	параллельная, μs	коэффициент отношения	
1	66290098×10^7	$3,3783783 \times 10^7$	1,962186946	
2	49701756×10^7	$2,0704824\times10^{7}$	2,400491596	
3	49694791×10^7	$2,0633515\times10^{7}$	2,408450087	
4	60753979×10^7	$2,7556317 \times 10^7$	2,204720573	
5	82870378×10^7	$4,1251537 \times 10^7$	2,008904008	

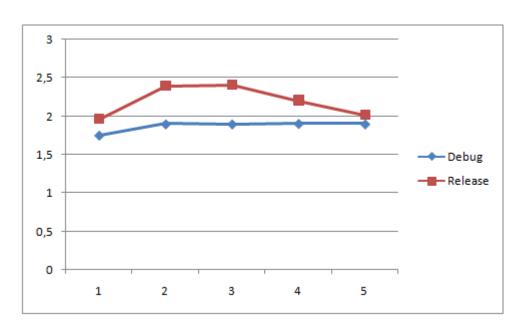


Рис. 3: График отношения времени выполнения тестов последовательной к параллельной программе для OpenMP(Листинг 4)

Результаты при рапаралеливании только верхнего цикла:

Таблица 6: Временные характеристики для программы (Листинг 3) с ключом Debug.

№ теста	последовательная, μs	параллельная, μs	коэффициент отношения
1	$1,23014345 \times 10^8$	$6,2267420 \times 10^7$	1,975581211
2	$8,1876900 \times 10^7$	$3,7624727 \times 10^7$	2,176146022
3	$8,1846762\times10^{7}$	$3,7152256 \times 10^7$	2,203009206
4	$1,09335318 \times 10^8$	$4,9411584 \times 10^7$	2,212746671
5	$1,63664568 \times 10^8$	$7,4292714\times10^7$	2,202969298

Таблица 7: Временные характеристики для программы (Листинг 3) с ключом Release.

№ теста	последовательная, μs	параллельная, μs	коэффициент отношения
1	$6,6290098 \times 10^7$	$2,6110405\times10^{7}$	2,538838367
2	$4,9701756 \times 10^7$	$1,6771260 \times 10^7$	2,963507572
3	$4,9694791 \times 10^7$	$1,6823851 \times 10^7$	2,953829715
4	$6,0753979 \times 10^7$	$2,0932438 \times 10^7$	2,90238428
5	$8,2870378 \times 10^7$	$2,9334040\times10^{7}$	2,825058465

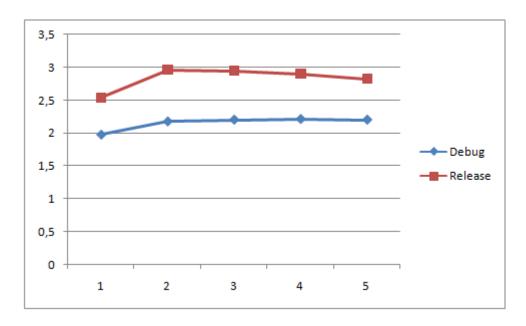


Рис. 4: График отношения времени выполнения тестов последовательной к параллельной программе для Open MP(Листинг 3)

6 Вывод

Фреймворк Open MP требует небольших накладных расходов от 5 до 25% в отличии от программы использующей напрмую Windows API, но зато значительно облегчает процесс разработки многопоточной программы, засчёт уменьшения рутинных операций инициализации и запуска потоков, так же облегчает работу с объеками синхронизации конкурентных блоков кода.

Оптимальное количество потоков для программы соответствует количеству логических ядер процессора.

В зависиомсти от входных данных может меняться эффективность многопотчности.

Чем дольше время выполнения последовательной программы тем более значимо видна разница при распаралеливании, но стоит понимать что прибавка к производительности изменяется от приложения к приложению. Скорость выполнения некоторых программ может даже уменьшиться. Это, в первую очередь, связано с «системой повторения», занимающей необходимые вычислительные ресурсы, отчего и начинают «голодать» другие потоки.

7 Приложения

- Исхоные коды многопотчной программы использующей Windows API находитя в папке manke Midle3MassWinAPI.
- Исхоные коды многопотчной программы использующей Open MP находитя в папке nanke Midle3MassOMP.
- Резултаты тестов при различном размере множеств в файле "результаты тестов при разном размере множеств.xlsx".
- Результаты тестов при различном количестве потоков в файле "резултаты тестов при разном количестве потоков.xlsx".