# «Параллельные вычисления»

Н.Е.Богданов

22 марта 2016 г.

#### Содержание

1	Задание Программа работы		
2			
3	Pen	цение	2
	3.1	Последовательная программа	2
	3.2	Многопоточная программа Windows API	3
	3.3	Многопоточная программа с использованием OpenMP	4
4	Tec	тирование	6
5	Ана	ализ резултатов	7
	5.1	Производительность при разном количестве потоков	7
	5.2	Времнные характеристики для Windows API	10
	5.3	Временные характеристики для OpenMP	11
6	Вы	вод	13
7	Приложения		
8	Дог	полнительные графики	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

```
//структура для получения размера получаемого
//пересечения множеств — size
//и времени за которое отработал алгоритм — time
struct data{
    int size;
    LONGLONG time;
};
/** T — тип данных
```

```
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++){
         \mathbf{for}(\mathbf{int} \ \mathbf{j} = 0; \ \mathbf{j} < \mathbf{length}; \ \mathbf{j++}) \{
                   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);
```

#### 3.3 Многопоточная программа с использованием OpenMP

Распаралеливаем только верхний цикл.

Листинг 3: Многопоточная программа с использованием OpenMP

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
for(int i = 0; i < length; i++){
         #pragma omp parallel for
          \mathbf{for}(\mathbf{int} \ \mathbf{j} = 0; \ \mathbf{j} < \mathbf{length}; \ \mathbf{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 компьютерах с порцессорами:

- Intel Core i3 M330 2.13GHz(2 физических ядра с технологией Hyper-Threading)
- Intel Core i5 2300 2.8GHz (4 физических ядра без технологии Hyper-Threading)

Под 64 разрядной ОС Windows 7. Для замеров времени использован API интерфейс счётчика с большой разрядноё сеткой (https://msdn.microsoft.com/enus/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. А, В и С 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 для Core i3 (5.2), так и при различном количестве потоков для Intel Core i3 и Intel Core i5 (5.1).

# 5.1 Производительность при разном количестве потоков

Ниже представленны графики средних значений выполнения тестов при разном количестве потоков для OpenMP на Intel Core i3 и Intel Core i5 и графики дисперсий. Программы были запущенны с количеством потоков от 2 до 16. Результаты от запуска к запуску меняются, в таблицах представленны средние значения и дисперсия при количестве измерений 50, данные представленны для размера множества 2<sup>14</sup> элементов и компиляции программы с ключом Release. Графики сравнения результатов для разных тестов при различном количестве потоков можно увидеть в разделе Дополнительные графики(8).

Таблица 1: Сравнения для реалицаии многопот<br/>чности через Ореп МР(Листинг 3) и Windows АРІ(Листинг 2) для Intel Core <br/>і3 с указанием дисперсии для 3 теста.  $^1$ 

количество потоков	OpenMP	Windows API
2	$1,894362934 \pm 0,01552658$	$2,959281532 \pm 0,042425957$
3	$2,367448031 \pm 0,009361491$	$3,335753197 \pm 0,080353874$
4	$3,031010127 \pm 0,008447384$	$3,151030799 \pm 0,06274519$
5	$2,193511257 \pm 0,002808351$	$3,238055394 \pm 0,062430442$
6	$2,447983599 \pm 0,030279963$	$3,303484226 \pm 0,046896102$
7	$2,520745152 \pm 0,056614046$	$3,275392987 \pm 0,069842821$
8	$2,457159773 \pm 0,074375152$	$3,318793811 \pm 0,041226487$
9	$2,397709762 \pm 0,010224168$	$3,299328912 \pm 0,061658737$
10	$2,592496716 \pm 0,026949706$	$3,125160578 \pm 0,070093624$
11	$2,466092001 \pm 0,034374156$	$3,32126876 \pm 0,037001564$
12	$2,507973435 \pm 0,048375805$	$3,219525723 \pm 0,048954077$
13	$2,487121008 \pm 0,033782739$	$3,140928692 \pm 0,032430239$
14	$2,54280867 \pm 0,03522073$	$3,254906856 \pm 0,076830226$
15	$2,402674285 \pm 0,047772088$	$3,2264896 \pm 0,056638749$
16	$2,432340369 \pm 0,036996234$	$3,180035529 \pm 0,04337758$

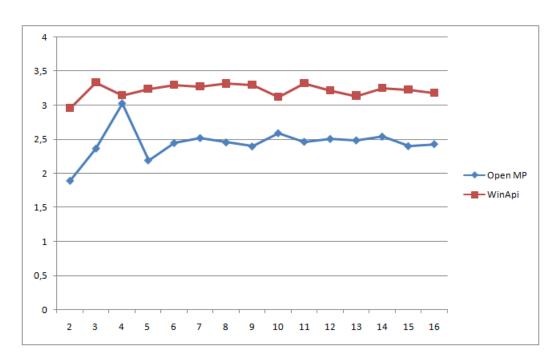


Рис. 1: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков, результаты для Core i3

Таблица 2: Сравнения для реалицаии многопотчности через Open MP(Листинг 3)на процессорах Intel Core i3 и Inel Core i5, для 3 теста.  $^1$ 

wir (sincrum s)na nponcecopax inter core is a mer core is, gim s recta.				
количество потоков	Core i3	Core i5		
2	$1,894362934 \pm 0,01552658$	$2,271356258 \pm 0,000105818$		
3	$2,367448031 \pm 0,009361491$	$3,407000946 \pm 0,00044838$		
4	$3,031010127 \pm 0,008447384$	$4,397038821 \pm 0,019930802$		
5	$2,193511257 \pm 0,002808351$	$2,807566235 \pm 0,000787844$		
6	$2,447983599 \pm 0,030279963$	$3,255586011 \pm 0,052119712$		
7	$2,520745152 \pm 0,056614046$	$3,751570311 \pm 0,133561913$		
8	$2,457159773 \pm 0,074375152$	$3,249020164 \pm 0,275875862$		
9	$2,397709762 \pm 0,010224168$	$3,365004825 \pm 0,001080306$		
10	$2,592496716 \pm 0,026949706$	$3,557202463 \pm 0,113951497$		
11	$2,466092001 \pm 0,034374156$	$3,346508033 \pm 0,176471681$		
12	$2,507973435 \pm 0,048375805$	$3,452180501 \pm 0,095178175$		
13	$2,487121008 \pm 0,033782739$	$3,6097189 \pm 0,00420886$		
14	$2,54280867 \pm 0,03522073$	$3,74479593 \pm 0,090539201$		
15	$2,402674285 \pm 0,047772088$	$3,584766547 \pm 0,136796063$		
16	$2,432340369 \pm 0,036996234$	$3,692476817 \pm 0,099739954$		

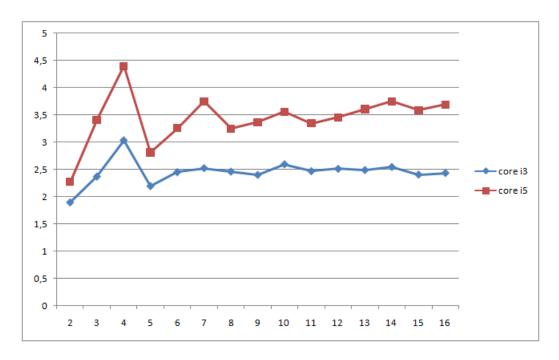


Рис. 2: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков, результаты для Open MP

<sup>1</sup> По полученным 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.

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

 $<sup>^{1}</sup>$ значения для других тестов содержатся в прикреплённом файле см. пункт Приложения

#### 5.2 Времные характеристики для Windows API

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

Таблица 3: Временные характеристики для программ с ключом Debug.

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

Таблица 4: Временные характеристики для программ с ключом Release.

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

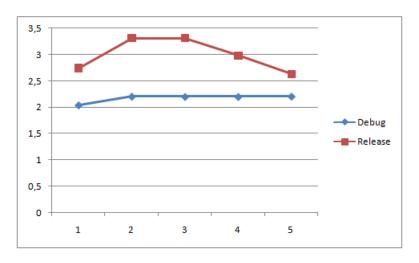


Рис. 3: График отношения времени выполнения,<br/>по оси Y - отношение полседовательной программы к паралельной, по оси X - номер теста. (Листинг 2)

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

№ теста	последовательная, $\mu s$	параллельная, $\mu s$	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 6: Временные характеристики для программы (Листинг 4) с ключом Release.

последовательная,  $\mu s$ коэффициент отношения параллельная, *µ*s № теста 1  $66290098 \times 10^7$  $3,3783783\times10^7$ 1,962186946 2  $49701756 \times 10^7$  $2,0704824\times10^7$ 2,400491596 3  $49694791 \times 10^7$  $2,0633515\times10^7$ 2,408450087  $60753979 \times 10^7$  $2.7556317 \times 10^{7}$ 2.204720573 4  $82870378 \times 10^{7}$  $4,1251537 \times 10^7$ 5 2,008904008

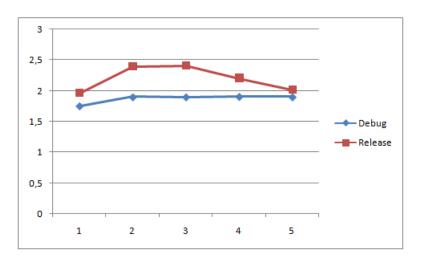


Рис. 4: График отношения времени выполнения тестов последовательной к параллельной программе для OpenMP(Листинг 4)

Результаты при рапаралеливании только верхнего цикла:

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

№ теста	последовательная, $\mu s$	параллельная, $\mu s$	коэффициент отношения
1	71		
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	$1,63664568 \times 10^8$	$7,4292714 \times 10^7$	2,202969298

Таблица 8: Временные характеристики для программы (Листинг 3) с

ключом Release.

$N_{\overline{0}}$ теста	последовательная, $\mu s$	параллельная, $\mu s$	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	

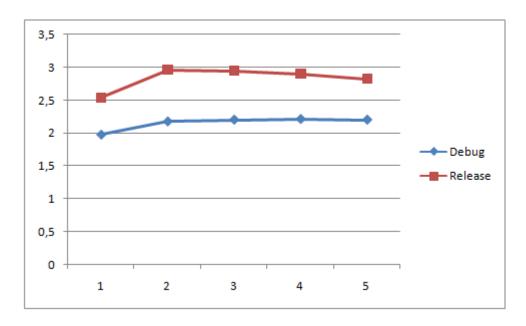


Рис. 5: График отношения времени выполнения тестов последовательной к параллельной программе для Open MP(Листинг 3)

#### 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".

## 8 Дополнительные графики

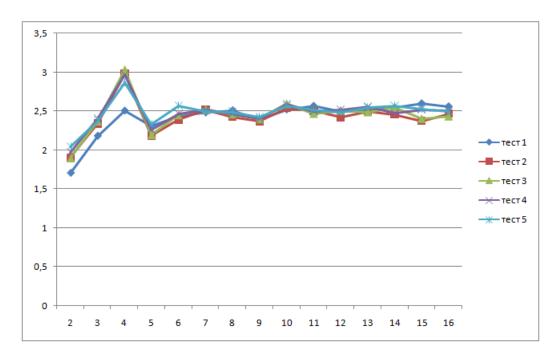


Рис. 6: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков, средние значения для Core i3

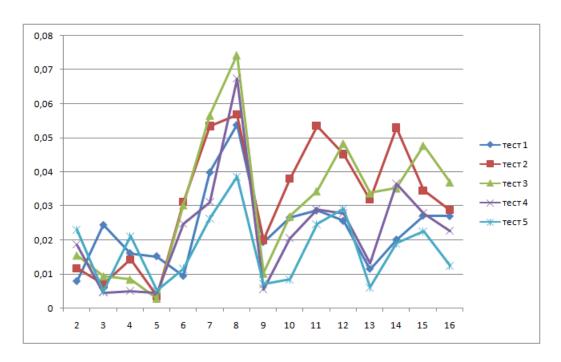


Рис. 7: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков, значение дисперсий для Core i3

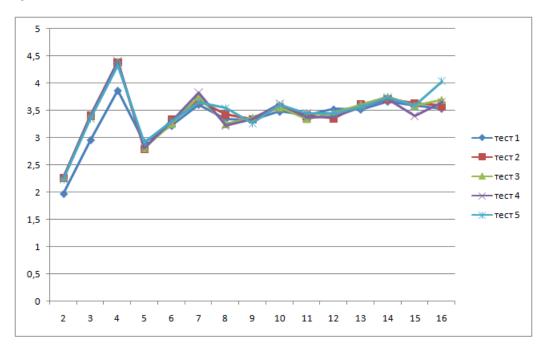


Рис. 8: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков, средние значения для Core i5

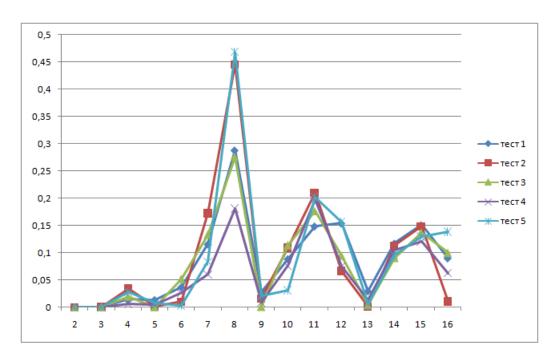


Рис. 9: по оси Y - коэффицент отношения последовательной к параллельной, по оси X - количество потоков, значение дисперсий для Соге i5