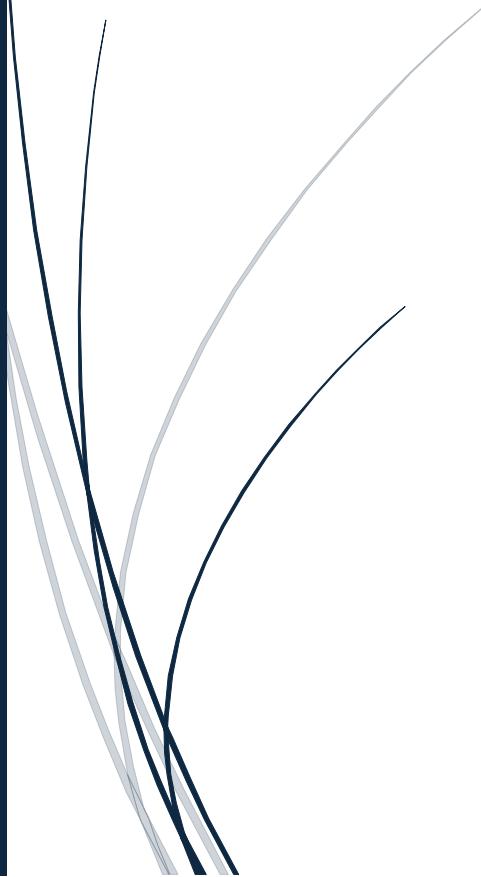




# ضرب المصفوفات باستخدام النياسب Pthread

الجلسة الخامسة



Hasan Hasan

## أولاً: الضرب على التسلسل

### ثانياً: الجزء ذو الاستهلاك الزمني الأطول

ثالثاً: تنفيذتابع الضرب عن طريق نيساب مختلف عن النسب الأساسي

رابعاً: تسريع البرنامج عن طريق توزيع العمل على عدة نيساب واختبار صحة العمل المنفذ

خامساً: تحقيق تزامن النيساب على الجزء المشترك بينهم واختبار صحة العمل المنفذ

عرفنا `lock` ك متغير عام من نوع `pthread_mutex_t`

أما في تابع الضرب

```
31 void *multiply(void *arg) {
32     struct thread_args * range = (struct thread_args *) arg;
33     for(int i = 0; i < DIM; i++) {
34         for(int j = 0; j < DIM; j++) {
35             for(int k = range->start; k < range->end; k++) {
36                 pthread_mutex_lock(&lock);
37                 matrix_c[i][j] += matrix_a[i][k] * matrix_b[k][j];
38                 pthread_mutex_unlock(&lock);
39             }
40         }
41     }
42     return NULL;
43 }
```

أصبحت عملية الجمع تتم مع قفل كي لا يستطيع أكثر من thread الوصول إلى `matrix_c[i][j]` بنفس اللحظة.

```
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ parallelll.cpp -o para -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./para
real    1m3.945s
user    1m17.600s
sys     8m4.885s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ true_serial.cpp -o serial
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./serial
Init time: 12638 us
Multiply time: 4170917 us
Print time: 57161 us
real    0m4.247s
user    0m4.225s
sys     0m0.021s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff para.txt serial.txt | wc -l
0
```

أول مرة هو زمن العملية بعد إضافة القفل وثاني مرة هي بالتسلاسل (الطريقة الأولى)

النتيجة صحيحة كون الفرق صفر بين محتوى الملفين لكن نلاحظ أن الوقت مع قفل كان أكبر بكثير.

نحن لدينا عملية قفل وفك قفل مع كل thread تقريبا  $1000 \times 1000 \times 1000$  تقسيم (num of threads)

يعني بالمجمل  $10^9$  عملية قفل و فك قفل.

وهذا ما سبب التأخير وجعل المهمة تكون على شكل سلسلة واحدة أي عدنا على التسلسل لكن مع موعد القفل وفكه لذلك الزمن أصبح أكبر.

## سادسا: تقليل عملية التنافس على الفعل لتقصر على أقل تنفيذ ممكن في تابع الضرب



```

void* multiply(void* arg) {
    struct thread_args * range = (struct thread_args *) arg;
    for(int i = 0; i < DIM; i++) {
        for(int j = 0; j < DIM; j++) {
            long sum = 0;
            for(int k = range->start; k < range->end; k++) {
                matrix_c[i][j] += matrix_a[i][k] * matrix_b[k][j];
                sum += matrix_a[i][k] * matrix_b[k][j];
            }
            pthread_mutex_lock(&lock);
            matrix_c[i][j] += sum;
            pthread_mutex_unlock(&lock);
        }
    }
    return NULL;
}

```

أصبحت عملية الجمع في متغير `sum` ولكن الاسناد تتم مع قفل كي لا يستطيع أكثر من `thread` الوصول الى `matrix_c[i][j]` بنفس اللحظة.

```

hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ g++ serial.cpp -o para4 -pthread
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ time ./para4
Init time: 17520 us
here it got initiated
Multiply time: 690899 us
here it got multiplied
Print time: 59256 us
here it got printed

real      0m0.773s
user      0m2.650s
sys       0m0.104s
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ g++ true_serial.cpp -o serial
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ time ./serial
Init time: 15901 us
Multiply time: 4122884 us
Print time: 51161 us

real      0m4.200s
user      0m4.177s
sys       0m0.017s
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$

```

أول مرة هو زمن العملية بعد إضافة القفل وثاني مرة هي بالترتيب (الطريقة الأولى)  
النتيجة صحيحة كون الفرق صفر بين محتوى الملفين لكن نلاحظ أن الوقت مع قفل بعد التحسين كان أقل بكثير.

نحن لدينا عملية قفل وفأك قفل مع كل  $1000^*1000^*$  thread

يعني تقريبا  $(num\ of\ threads)^{*}10^6$  وهذا أفضل بكثير

في طريقة التحسين السابقة قسمنا

تقسيم حسب البعد k بحيث كل Thread يأخذ جزء من البعد k أعمدة المصفوفة A، صفوف المصفوفة B

لكن جميع threads تمر على كل الصفوف والأعمدة في المصفوفة الناتجة C

بما أن أكثر من thread يحاول تحديث نفس العنصر matrix\_c[i][j] لتجنب حالة السباق.

حتى مع التحسين (قفل مرة واحدة لكل عنصر (i,j))، ما زال هناك تنافس بين thread على نفس الذاكرة وهذا يتضيّف تكفة كبيرة ويبطئ التنفيذ.

فينا نحسن بأن نقسم حسب البعد i

كل thread يأخذ مجموعة صفوف منفصلة من المصفوفة C

thread يحسب هذه الصفوف بالكامل كل الأعمدة زوكل القيم k

لا يوجد threads يلمسون نفس العنصر في C ومنه لا حاجة للقفل

تعمل بشكل مستقل تماما وبالتالي الأداء يصبح أفضل.

```
void* multiply(void* arg) {
    thread_args* range = (thread_args*) arg;
    for (int i = range->row_start; i < range->row_end; i++) {
        for (int j = 0; j < DIM; j++) {
            long sum = 0;
            for (int k = 0; k < DIM; k++) {
                sum += matrix_a[i][k] * matrix_b[k][j];
            }
            matrix_c[i][j] = sum; // no mutex: each thread owns its rows
        }
    }
    return NULL;
}
```

أما الخرج

```
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ time ./para
Init time: 13045 us
Multiply time: 678979 us
Print time: 67661 us

real    0m0.766s
user    0m2.746s
sys     0m0.050s
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
hasan2324@LOQ-HASAN:~/Documents$
```

قريب من السابق لكن ارتحنا من عمليات القفل وفك القفل كون لا يمكن أساساً threads أن تشتراك بنفس الجزء من الذاكرة ومنه لا يوجد قسم حرج ولا حاجة للقفل.

هنا سأكتب الجدول على الكود المحسن الذي يستخدم طريقة القفل وفك القفل

عدلت على الكود بحيث يطبع عدد ال threads مباشرة بعد جملة here it got printed

ملاحظة	عدد النهايات	الزمن(us)	أبعاد المصفوفة
الأطول نظريا	تسلسل	4248413	1000
تسريع بنسبة 3.67	2	1156073	1000
تسريع بنسبة 6.96	4	610453	1000
تسريع بنسبة 5.1	6	832959	1000
تسريع بنسبة 3.56	8	1191787	1000
تسريع بنسبة 2.42	10	1752552	1000
تسريع بنسبة 1.82	16	2338500	1000
تسريع بنسبة 1.51	20	2804338	1000
تسريع بنسبة 1.16	30	3656695	1000
تسريع بنسبة (0.84) (تطبيقي)	50	5075546	1000

```
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ serial.cpp -o paran -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./paran
Init time: 7919 us
here it got initiated
Multiply time: 2338500 us
here it got multiplied
Print time: 53675 us
here it got printed16

real    0m2.406s
user    0m5.844s
sys     0m18.821s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ serial.cpp -o paran -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./paran
Init time: 8345 us
here it got initiated
Multiply time: 1752552 us
here it got multiplied
Print time: 59955 us
here it got printed10

real    0m1.826s
user    0m5.205s
sys     0m8.829s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ serial.cpp -o paran -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./paran
Init time: 8147 us
here it got initiated
Multiply time: 1191787 us
here it got multiplied
Print time: 53184 us
here it got printed8

real    0m1.258s
user    0m4.108s
sys     0m3.727s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
```

```
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ serial.cpp -o paran -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./paran
Init time: 8064 us
here it got initiated
Multiply time: 5075546 us
here it got multiplied
Print time: 52043 us
here it got printed50

real    0m5.141s
user    0m8.752s
sys     0m52.038s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ 
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ serial.cpp -o paran -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./paran
Init time: 7794 us
here it got initiated
Multiply time: 3656695 us
here it got multiplied
Print time: 53019 us
here it got printed30

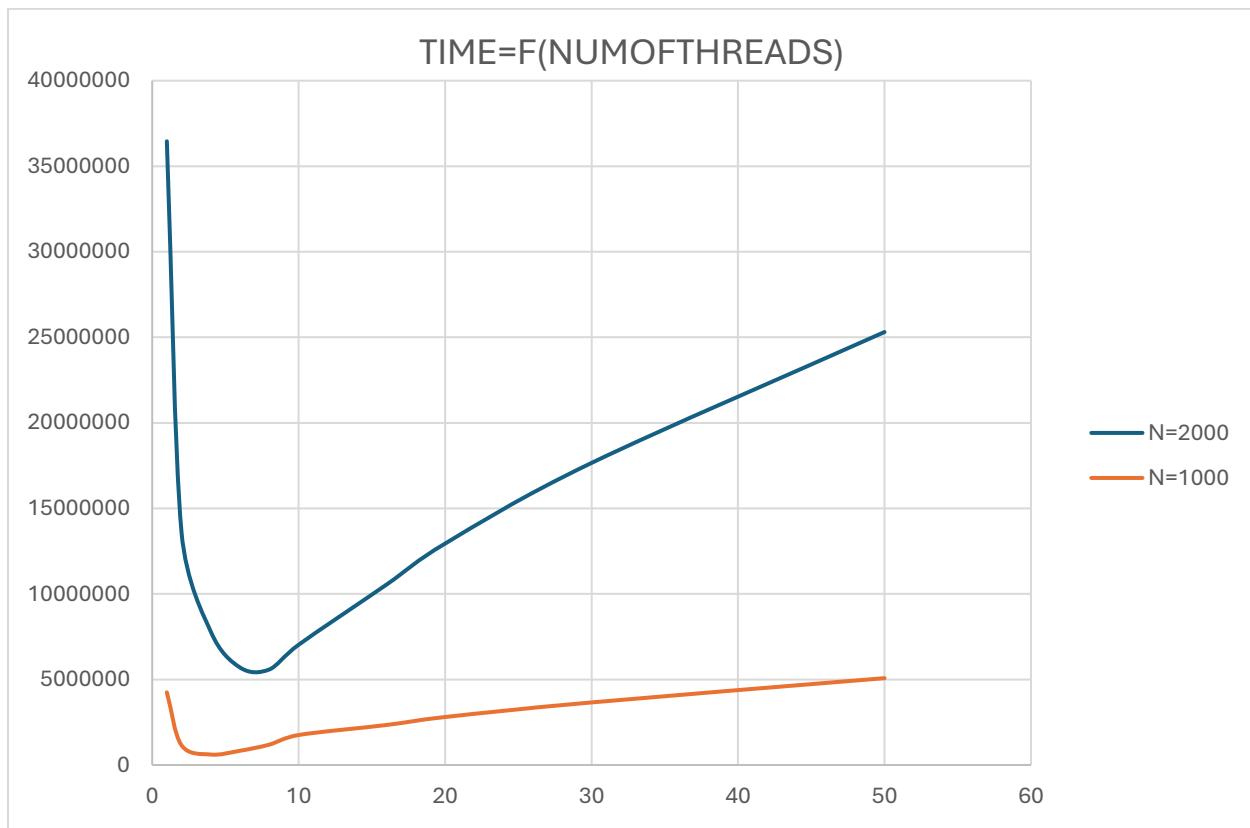
real    0m3.723s
user    0m7.306s
sys     0m35.507s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ g++ serial.cpp -o paran -pthread
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ time ./paran
Init time: 7896 us
here it got initiated
Multiply time: 2804338 us
here it got multiplied
Print time: 59437 us
here it got printed20

real    0m2.877s
user    0m6.773s
sys     0m24.627s
● hasan2324@LOQ-HASAN:~$ diff Para4.txt serial.txt | wc -l
0
```

هذه هي الأزمنة الظاهرة لكل حالة

ملاحظة	عدد النياسب	الزمن(us)	أبعاد المصفوفة
الأطول نظريا	تسلسل	36457860	2000
تسريع بنسبة 2.68	2	13624004	2000
تسريع بنسبة 4.68	4	7793293	2000
تسريع بنسبة 6.4	6	5696024	2000
تسريع بنسبة 6.53	8	5584588	2000
تسريع بنسبة 5.19	10	7029381	2000
تسريع بنسبة 3.46	16	10545550	2000
تسريع بنسبة 2.82	20	12943136	2000
تسريع بنسبة 2.06	30	17658076	2000
تسريع بنسبة 1.44	50	25307964	2000

الخرج بنفس الطريقة سيظهر على ال terminal



هنا بواسطة excel تم رسم الزمن بدلالة عدد النياسب في الحالتين.

حالة 4 نياسب مع  $n=1000$  كان أسرع عملية

حالة 8 نياسب مع  $n=2000$  كان أسرع عملية

التسلسل هو الأبطأ كما هو متوقع والأداء يتحسن تدريجيا حتى يصل إلى الذروة بعد ذلك التوازي الزائد يضر الأداء بدل أن يحسنه بسبب كثرة تبديل السياق والغفل وفكه.













