

## Hw2 report

學號: 109062233

姓名: 蘇裕恆

繳交時間:

## Implementation :

1. How you implement each of requested versions, especially for the hybrid parallelism.

在一般的版本中，我使用了 `pthread` 並結合了 `sse2` 的方法來達成 `SIMD` 的要求。

在 `hybrid` 版本當中，我使用了 `omp` 與 `mpi` 的結合。基本上作法與在 `pthread` 當中一樣，只不過每個的 `partition` 都是固定的。

user	rank	process	time	error	1024x1024	1024x2048	1024x4096	1024x8192	1024x16384	1024x32768	1024x65536	1024x131072	1024x262144	1024x524288	1024x1048576
kerwin	—	68	255.45		1.37	1.22	1.27	1.17	1.22	1.17	1.37	1.42	1.20	1.33	
pp22s39	1	68	287.86		1.17	1.47	1.07	1.37	1.02	1.17	1.37	1.27	1.22	1.17	
pp22s29	2	68	310.97		1.27	1.37	1.32	1.42	1.32	1.27	1.47	1.47	1.47	1.37	

沒有更進一步優化是因為在 11/7 保持 rank 2 因此認為不需要太多的優化了。

2. How do you partition the task?

兩種版本我都將 `width` 與 `height` 中比較長的那個做 `split` 之後再 `assign` 給不同的 `thread`。

3. What technique do you use to reduce execution time and increase scalability?

我用的是很簡單的方法，就是將一個 `row` 或是 `column` 當作一個 `Unit` 並使用類似 `omp dynamic` 的方式來做 `job assign`，同時使用 `sse2` 來做 `double` 的 `execution time`

4. Other efforts you made in your program

```
double length_squared = 0;
/* this cause 440 when using sse2
while (cur_iter < iters && length_squared < 4) {
    double temp = x * x - y * y + x0;
    y = 2 * x * y + y0;
    x = temp;
    length_squared = x * x + y * y;
    ++cur_iter;
}
return cur_iter;*/
```

```
double x_sq = x * x;
double y_sq = y * y;
while (cur_iter < iters && length_squared < 4) {
    y = 2 * x * y + y0;
    x = x_sq - y_sq + x0;
    x_sq = x * x;
    y_sq = y * y;
    length_squared = x_sq + y_sq;
    ++cur_iter;
}
return cur_iter;
```

我將左邊的方式改為右邊 這樣可以少宣告一個 `temp` 變數

<https://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc/Optimize-Options.html>

<https://stackoverflow.com/questions/14492436/g-optimization-beyond-o3-ofast>

我同時參考了幾個 `CFLAGS` 來達成最優解。

```
s % hw2a: CFLAGS += -pthread
e # hw2a: CFLAGS += -fsanitize=address -g
s % hw2a: CFLAGS += -fexpensive-optimizations -ffp-contract=fast -fno-math-errno -ffinite-math-only -fno-rounding-math -fno-signaling-nans -fcx-limited-range -fno-signed-zeros -fno-trapping-math
```

我有試過 `Ofast`，並會產生 `wa` 猜測是精準度問題使其無法正確被執行。

## Experiment &amp; Analysis &amp; Discussion:

Explain how and why you do these experiments? Explain how you collect those measurements? Show the result of your experiments in plots, and explain your observations.

## Methodology

1. System Spec (If you run your experiments on your own machine)

Please specify the system spec by providing the CPU, RAM, storage and network (Ethernet / InfiniBand) information of the system.

沒有，我使用的是 `apollo`

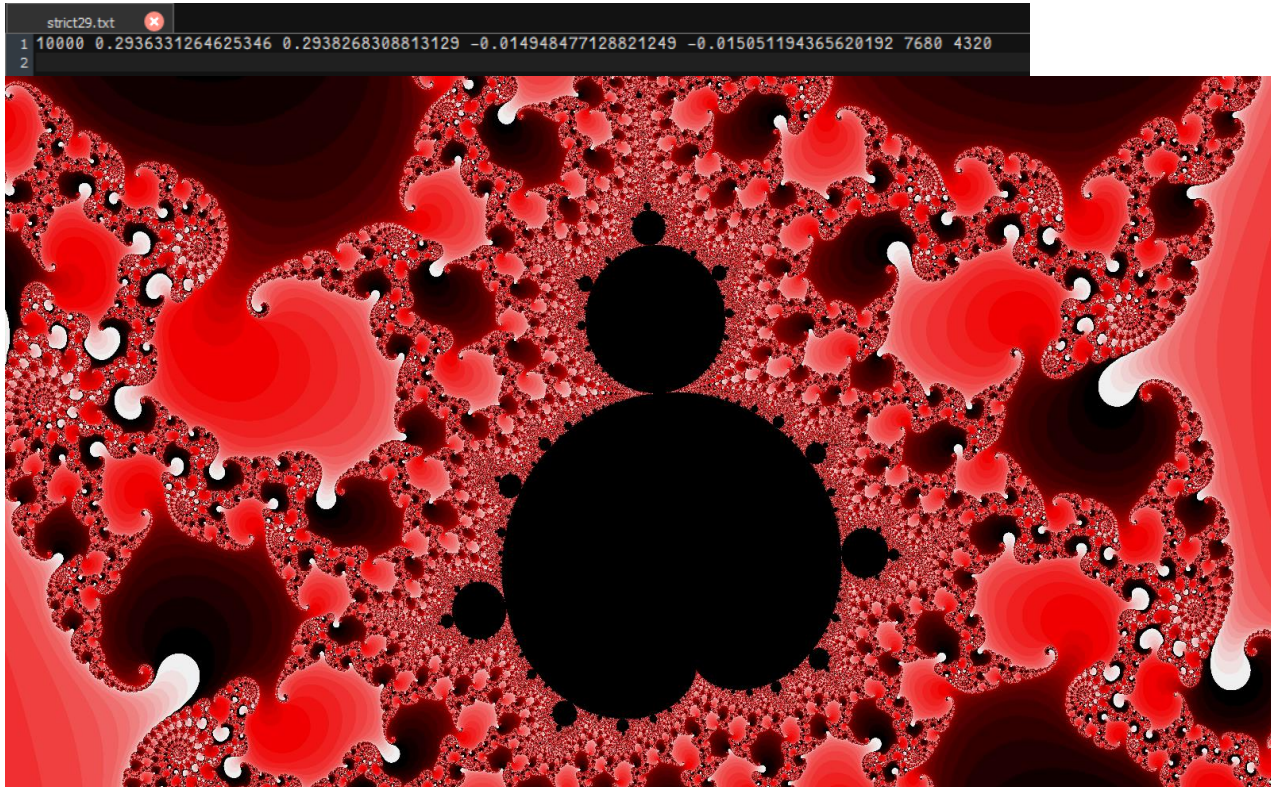
2. Performance Metrics

How do you measure computing time of your programs? How do you compute the values in the plots?

在單個 node 的 pthread 裡面 我使用的是 `<sys/time.h>` 裡面的 `gettimeofday()` 計算從抓完 `width, height ...` 開始，到 `write_png` 前( 我試過用 `<time.h>` 裡面的 `clock()` 來做計算 結果發現並不會跑出正確的答案 )。

至於多個 node 作法跟上次一樣，都是使用 `<Wtime>` 來計算，而計算的地方與 single node 一致。(於 `mpi init` 後至 `write_png` 前 )

## ii、Plots: Scalability & Load Balancing

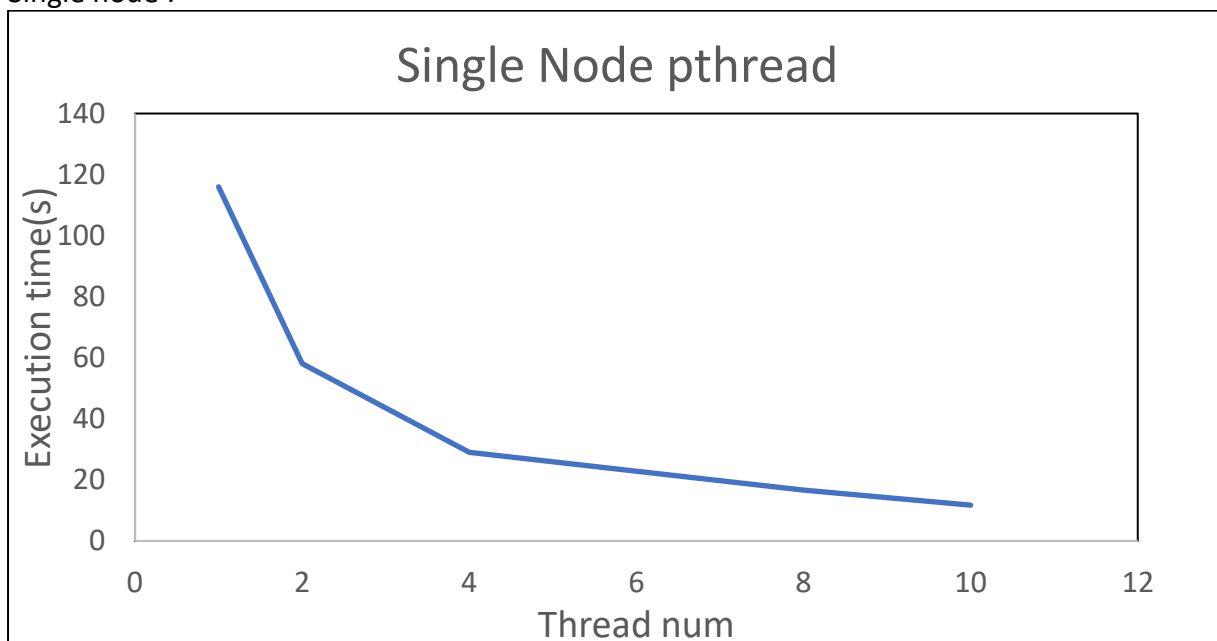


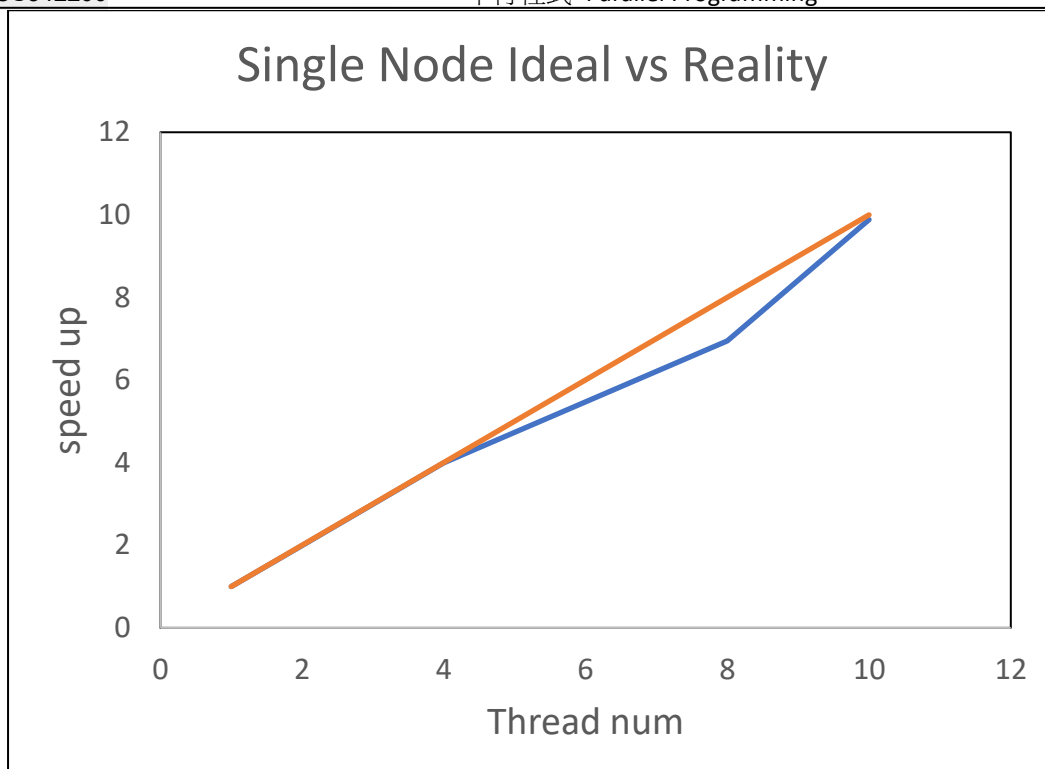
上述的圖為 `strict 29`。由圖可見其複雜性與精密性。因此我選擇這張圖做為 `baseline`。

(a). Conduct strong scalability experiments, and plot the speedup. The plot must contain at least 4 different scales (number of processes, threads) for both single node and multi-node environments.

以下圖表：橘色皆為 `ideal` 狀態 藍色為實際值

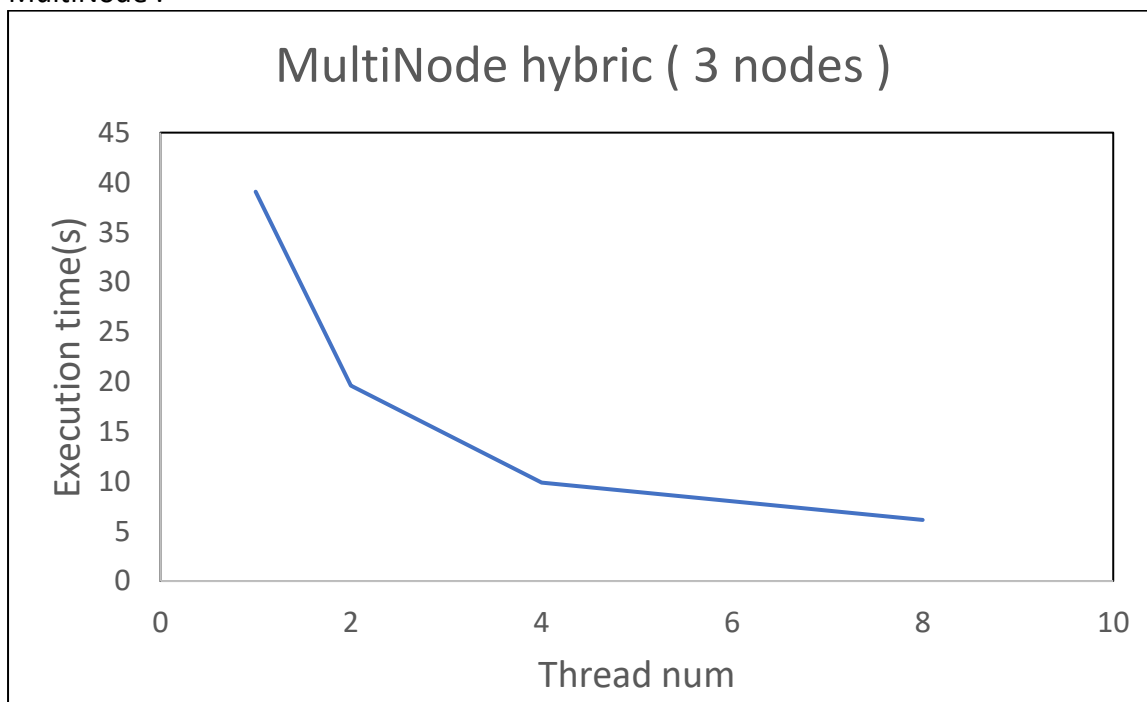
Single node :

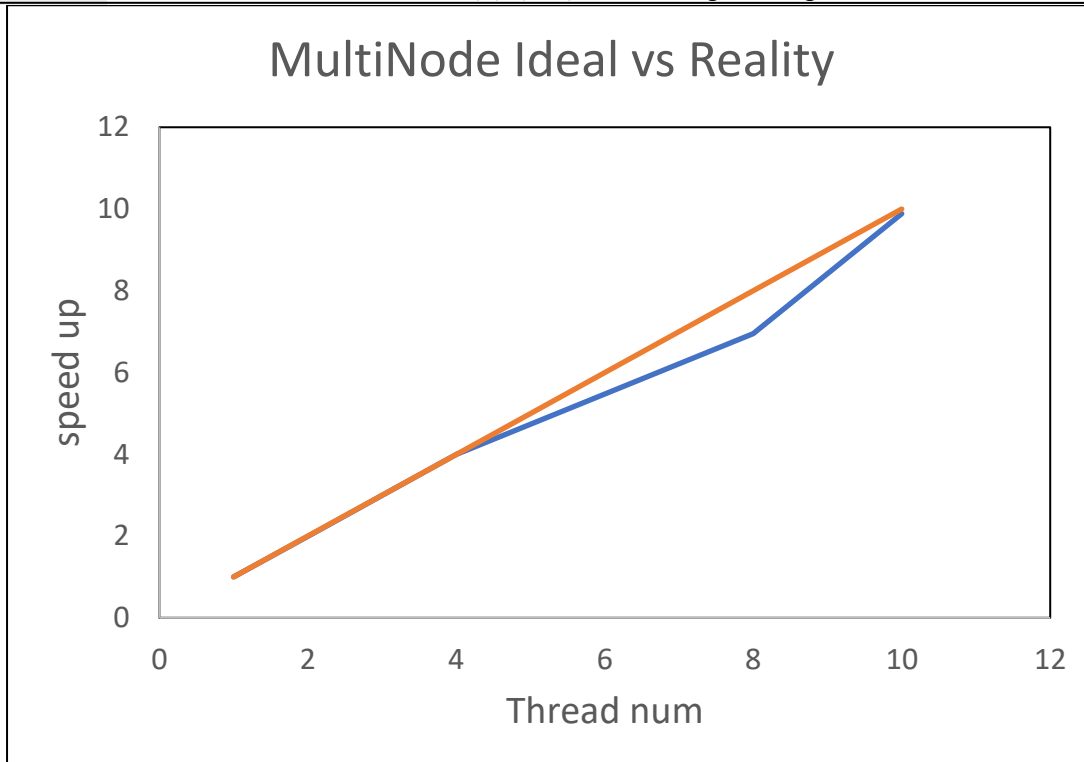




可以看到在 single node 裡面，我的 **scalability 非常的好**，我想撇除在 thread = 8 可能有一點差距以外基本上與 ideal 都十分接近。推測是因為 naïve 方式很不錯。而且本身這份 code 很適合做平行計算。

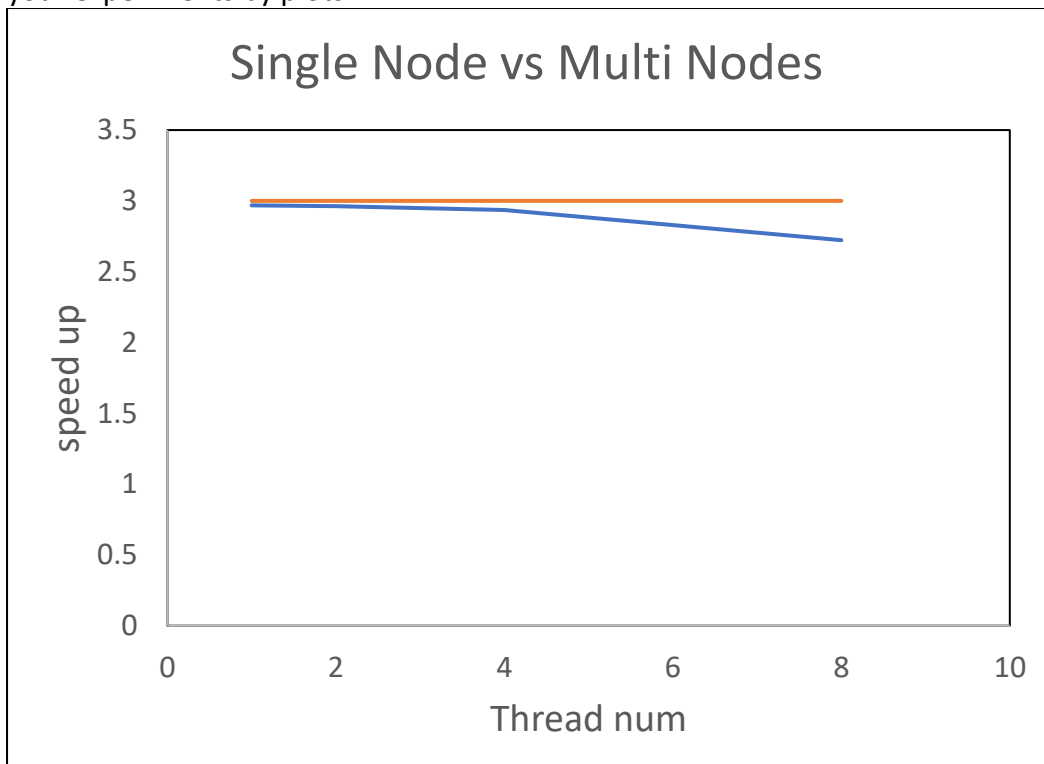
MultiNode :





在 multinode 這邊我的 scalability 也不錯，因為在一開始就已經 assign 好了每個 node 需要做哪些事情，因此我的 communication time 占比很少。猜測也是因此獲得不錯的 scalability。

(b). Design your own experiments to show how balanced it is in each of your experiments by plots.



我 combine 不一樣的 Node 數，發現基本上對於 scalability 這次是非常成功的。在最差的數據中只與理論差距不到 10%。

## Others

You are strongly encouraged to conduct more experiments and analysis of your implementations.

在這次作業裡面，總共做了幾個優化。

首先我用最 naïve 的方式來做 for loop

```
if(flag){
    // printf("The height > width \n");
    // printf("The width is %d and the height is %d \n", width ,height);
    /* the above can pass with the score 770 */
    /*double y0 = local_cnt * height_gap + lower;
    for (int i = 0; i < width; ++i){
        double x0 = i * width_gap + left;
        int repeats = 0;
        double x = 0;
        double y = 0;
        double length_squared = 0;
        while (repeats < iters && length_squared < 4) {
            double temp = x * x - y * y + x0;
            y = 2 * x * y + y0;
            x = temp;
            length_squared = x * x + y * y;
            ++repeats;
        }
        // printf("repeats : %d \n" , repeats);
        image[local_cnt * width + i] = repeats;
    }*/
}
```

並得到了 770 的成績，接著我使用了 sse2 將上述優化並變成了 450。

而底下是我的 final output

```
double x_sq = x * x ;
double y_sq = y * y ;
while (cur_iter < iters && length_squared < 4) {
    y = 2 * x * y + y0;
    x = x_sq - y_sq + x0;
    x_sq = x * x;
    y_sq = y * y;
    length_squared = x_sq + y_sq;
    ++cur_iter;
}
return cur_iter;
```

我發現有一個 temp 會時時刻刻的在計算，以我們在計結的角度來看這樣會浪費掉指令。因此我將發放到外面。( sse2 的實作也有做更改 ) 並且調整 Cflags 進而得到了成績的 update

450 -> 416

至於 CFlag，我試了幾種以後發現其對於整個影響並不算大 (猜測主要是因為最快速的優化同時會將精準度降地進而造成 wa ( -ffast-math) 而其餘的在不影響整個正確性底下能做得十分稀少。同時，沒有更進一步找尋 cflag 是因為在我前面的前提下，我無法判斷是因為 server 的奇蹟抑或是 flag 挑選的正確。

**Experience & Conclusion**

1. Your conclusion of this assignment、What have you learned from this assignment?

這次作業我對於 `openmp`, `pthread` 有這深層的了解，同時也對 `cflag` 有個更多的想法，雖然在 `flag` 上無法對這次作業有多大的進步，但對於 `cflag` 的利弊我都有看到。

2. What difficulties did you encounter in this assignment?

Server 過於老舊，讓每次跑出來的效果都有差距，整體會差到 20~30% 進而造成很多誤判與無法真正體現差距。