Parallel Programming

Hw2 Report 110062208 林書辰

1. Implementation

i. pthread version

在pthread version中,我先用sched_getaffinity得到core的數量,我開的thread數量就等於core的數量。

接下來在分配資源給threads的地方我以高度1 pixel的row為基本單位進行分配,每個row輪流分配給每一個threads,也就是thread 0會拿到第0, threads_num,2*threads_num...以此類推的row。理所當然的如果row的數量沒有辦法整除,假設會剩餘remain_size個row,他們就會被分配到前面remain_size個threads。在pthread傳入的參數中,只有image是用指標傳送,其他都當作local variable在傳。

另外,我還有使用SSE vectorization。這個部分我是對每個row做vectorization,row上面每兩個pixels進行vectorization,因為在判斷while終止條件的時候需要兩個pixels都終止,所以我用done[2]紀錄是否兩個pixel都已達到終止條件。如果每個row有奇數個pixel,需要單獨計算最後一個pixel,這裡我是單獨計算row上面的第一個pixel。

ii. hybrid version

在MPI的部分,我跟在pthread版本一樣以高度1 pixel的row為基本單位分配給每個rank,分配的方式也都一樣,然後我在本地開了一個new_image來存每個rank算完的數值。最後用MPI_Gather把所有算完的new_image存到在rank 0 的image中。因為row不是按照順序分配給processes的,所以在write_png的地方也有做一些改動,就是讓他在計算的時候維持原本pixel的順序。

在openMP的不分我是對inner loop做parallel, 也就是對每一個row內部的計算做平行, 我是用schedule(dynamic, CHUNCKSIZE), CHUNCKSIZE是5。嘗試過更高的CHUNCKSIZE但都沒有更好的表現。

SSE vectorization的部分跟pthread一樣我都是對row上面的pixels跑vectorization,每兩個pixels一起,和pthread version的沒有太大的區別,也是利用done[2]來記錄兩個pixel分別達到終止條件了沒,最後如果一個row有奇數個pixels的話就先把第一個拿出來單獨算,其他的每兩個一起算。

2. Experiment & Analysis

i Methodology

(a) System spec

(i) 利用課堂上的cluster進行測試

(b) Performance metrics

Pthread version: 計時的函式我是用clock_gettime來記錄start_time, end_time, 我在thread function的頭跟尾使用並記錄start_time, end_time, 最後再把他們相減就可以得到每個threads的時間。程式的execution time則是記錄整個程式跑的時間。

Hybrid version: 我利用MPI_Wtime()來記錄start_time, end_time, 最後也是相減得到需要的時間, 在這裡我也有嘗試IPM, mpiP來看MPI_Gather所執行的時間。不過主要是利用MPI_Wtime來計算CPU時間。在紀錄時間的時候有把write_png分開計算, 因為只有rank 0會跑到, 所以CPU時間我只有紀錄到MPI Gather之前。

ii Plots: Scalability & load balancing & Profile

Experimental Method

○ **Test Data:** 我是利用strict35來當作測試資料, 因為他執行的時間不會太短, 我相信這樣比較容易看出區別。 strict35.txt是 **iteration**: 10000 **x0**: -0.2931209325179713

iteration: 10000 xu : -0.2931209325179713

x1: -0.2741427339562606 **y0**: -0.6337125743279389

y1: -0.6429654881215695 width: 7680 height: 4320

○ Parallel Configurations: 在pthread version中, 我用一個 process測試1到12個core的平行度, thread開的數量與core一樣。 在hybrid version中, 我測試了1 到 12個processes, 每個 processes有3個cores的情況。

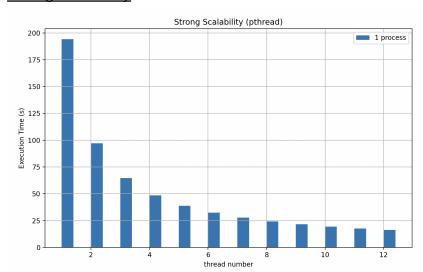
Performance Measurement

- Pthread version: 沒有使用profiler, 相對的我自己利用 clock_gettime來計算花費的時間,並用python畫圖。
- Hybrid version: 我有利用IPM來看每個processes執行
 MPI_Gather所花的時間,主要的CPU時間則是利用MPI_Wtime()
 ,因為rank 0寫入資料沒有平行,所以自己用MPI_Wtime()測時間可以避開這個部分。

Analysis of Results

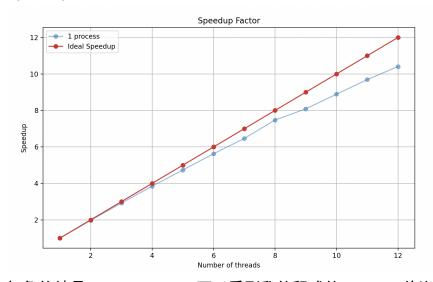
pthread version:

Strong Scalability



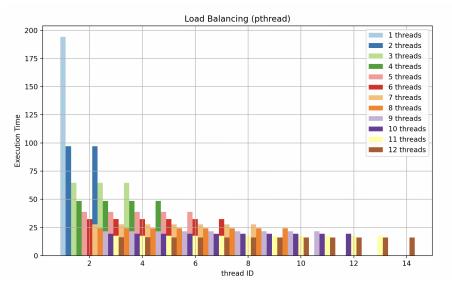
我測試了在一個process上開1到12個CPU,可以看到執行時間是有隨CPU數量增加下降的,我認為這樣的Strong Scalability是不錯的,因為到最後雖然有趨緩但還是看得出CPU數量對平行化的影響。

Speedup Factor



紅色的線是ideal speedup, 可以看到我的程式的speedup並沒有偏離太多, 但用越多的threads可能就會體現write_png沒辦法被平行的缺點, 所以speedup沒辦法跟上ideal speedup, 但整體來說是很好的。

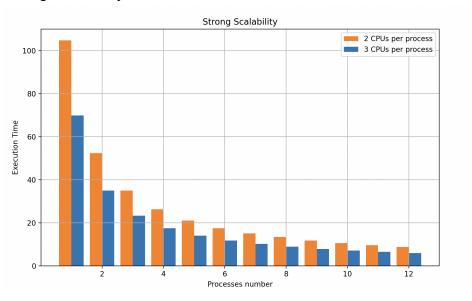
Load Balancing



這裡我也是用一個process然後測試不同數量的threads下,每個thread花了多久的時間在跑thread function,沒有測threadsfunction以外的,主要是想看資料的分配有沒有平均。圖上每個顏色對應到不同的threads數量的執行結果,可以看到不管是用幾個threads,他們的時間分配都很平均。不管用幾個threads都有達到好的load balancing。後面的長條圖跑到14是因為前面的佔太多所以跑到那裡去,其實並沒有到14個。

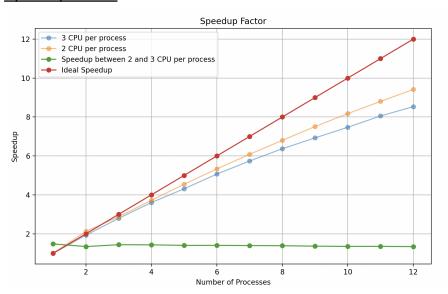
o hybrid version:

Strong Scalability



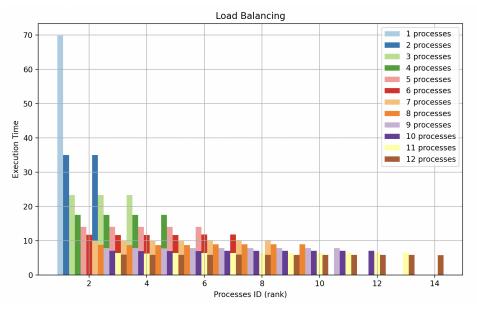
我分別測試了在每個process上跑2或3個CPUs, 調整process數量的strong scalability。可以看到使用越多的process或者用越多的CPU per process都有效的加速的程式的運算。

Speedup Factor

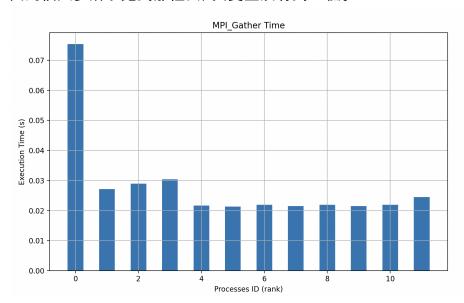


藍色還有橘色的線分別是在每個process 2CPU還有3CPU的情況下, process增加的speedup, 可以看到因為write_png會佔掉時間, 而且在越多processes, 也就是總執行時間越少的情況會讓 speedup掉得越明顯。然後每個process增加一個CPU大約可以加速1.5倍(綠色的線), 在不同的process數量下看起來都可以有這樣的表現。

Load Balancing



在這裡我把不同process數量的load balancing用條狀圖畫了出來 ,每個顏色代表的是不同process數量執行的結果。可以看到不管 用幾個processes, balance的狀況看起來都很好, 這裡我只有考慮 CPU tim, 因為rank 0寫入會花較多時間, 我覺得那段code沒有在 平行的code裡面所以就沒有算入。後面的長條圖跑到14是因為前面的佔太多所以跑到那裡去, 其實並沒有到14個。



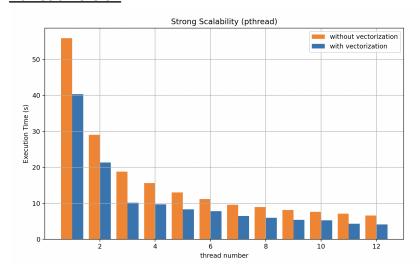
我也有利用mpiP profile紀錄了每個rank在執行MPI_Gather花了多少時間,可以看到雖然rank 0 雖然花了較多的時間,但是他跟花最少時間的rank也只差了0.05秒左右,因為用12個processes跑這筆測資也只需要約6秒的時間(除了write_png),所以可以看到MPI_Gather相對花了很少的時間,所以可以說明他的load balancing表現是很好的。

Optimization Strategies

vectorization

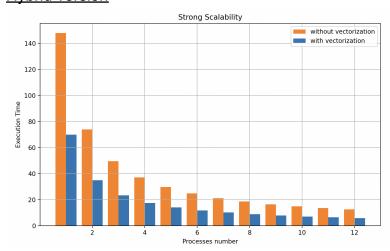
利用SSE vectorization加速部分loop的運算,雖然上面討論的都是已經使用vectorization的code,但我想在這裡討論一下有沒有用vectorization的差別,比較他們的執行時間。

Pthread version



我測了有沒有vectorization對於不同數量的thread的執行時間。因為原本的用的資料 strict35在一個process一個CPU並且沒有vectorization會超過cluster的時間限制,所以我找了strict10當作另一個測試的資料,iteration: 10000 x0: -0.3421054598064634 x1: -0.2373971478909443 y0: -0.6373595233099365 y1: -0.6884105743609876 width: 7680 height: 4320。可以明顯看到vectorization加速了很多。並且在不同threads的情況下都能有顯著的加速。

Hybrid version



hybrid version我就維持了原本的資料進行測試,每個process維持 3個CPU,可以看到沒有使用vectorization的話,所花的時間和加 速過後的差距是很明顯的。

iii. Discussion

Strong Scalability

可以看到不管是pthread version還是hybrid version, Strong Scalability都是不錯的。因為我是以row為單位去分配計算範圍的,所以可以看到這樣的分配方式對於mandelbrot set是還不錯的,更好的方式或許是動態的分配,但我沒有想到具體要怎麼在計算的時候分配資源所以沒有實現。關於vectorization的部分,因為我是把row上面的pixel兩個兩個算,因此兩個pixel的while執行次數差是加速的關鍵,我有想過維持每次都兩個pixel計算,當一個結束馬上接下一個進來,但實作的結果有點不理想,還沒找到原因。因為我感覺這樣的話overlap的時間會更多,但也有可能頻繁的更動sse vector會增加計算資源。

Load Balancing

雖然這筆資料測試的結果顯示我的程式有還不錯的load balancing, 但有 幾筆測資我實際測的時候會有一兩個rank花比較少的時間跑完, 但我覺 得要判edge case的話會太多, 所以並沒有多做處理。我認為更好的解決 方法就是像我上面所說的那樣用動態分配資源的方式, 這樣能解決一些 edge case的問題, 但有沒有辦法在增加動態分配的計算的情況下維持原 本的加速就不得而知了。

4. Experience & Conclusion

我認為完成基本的程式還算輕鬆,在寫lab2的時候就有練習過pthread, openMP, 上次的作業也花滿多時間在MPI上面,所以還算順利。因為一開始像上次一樣分資料 是直接thread 0或rank 0直接拿前面task_size筆資料,完全沒有考慮到load balancing的問題,後面幾經修改才讓load balance比較好。後面的vectorization是我 第一次接觸,摸索了滿多時間,也在intel intrisics guided裡面逛了很久才找到自己要 的函式。思考要怎麼用vectorization也算是滿有趣的,平行出來的結果也不錯。但我 發現scoreboard上有人跑得很快,想了很久也試了很多不同的方法,像是上網查有甚 麼奇怪的flag可以加速或者改變資料分配的方法,但我感覺都大同小異,找不到其他 人跑這麼快的原因,希望之後能有分享環節讓大家知道他們有甚麼小技巧讓他們的 程式可以再更進一步的加速。