標題:HW1-report 姓名:葉怡君 學號:110062529

Implementation

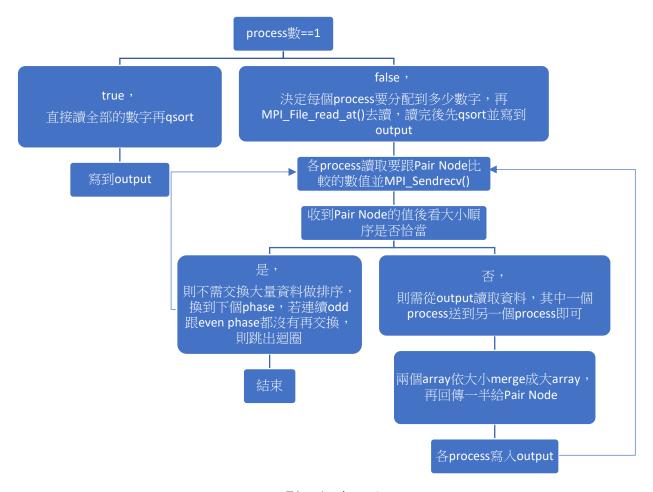


Fig 1. 流程圖

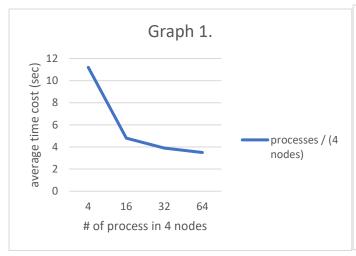
如果只有一個 process,就直接 read 到 array 做 gsort 再 output 到 file。

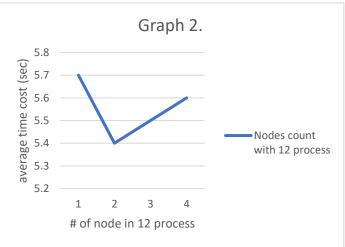
多個 processes 時,會先將數字均分到每個 process,用 rank 是否小於餘數來決定是否要多給 1 個數,也會記錄此 process 的前一個跟後一個 process 所分配到的數字個數。由於想要節省使用 記憶體,所以每個 process 從 file 讀到資料後,先各自做 qsort 並寫到 output 後會先 free 掉 memory。接著進入 odd-even sort,各個 process 根據所在 phase 取得要跟 Pair Node 比較的數, 再根據順序是否恰當決定兩 process 要不要從 output 讀取大量數字與 Pair Node 交換和 sort,若 有需要交換,則兩 process 會從 output 讀取資料,其中一個 process 傳送到另一個 process 依大小順序 merge,因為兩 partition 已先排序過,所以 time complexity 為 0(n+m),最後再把一半的數字回傳給 Pair Node,再各自寫入 output。

至於如何判斷已 sort 完,我用了 2 個變數 $(odd_c \cdot even_c)$ 紀錄,若各經過一次 odd 跟 even phase 但都不用交換的話即可結束。

Experiment & Analysis

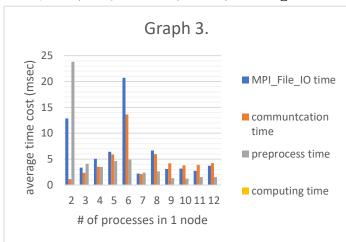
● Graph 1 & 2 以程式全部跑完所花費的時間當作 time cost,並取平均值來作圖。 Input: 33. in。有 536869888 筆資料

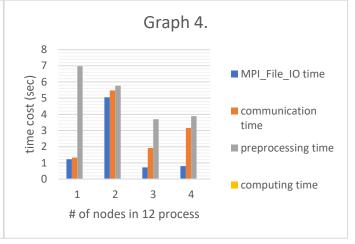




Discussion

從 Graph 1. 可以看出,對大量資料來說 process 越多可以讓整個程式跑的越快,因為將大量資料分成很多 partition 去處理,花費的時間會減少許多。但正常來說應該 Node 數越多,所花的時間越少,但我的程式 scaling 不好,並沒有達到理想的結果。





● 因為每個 process 花的每種時間會有所不同,因此我取總和再除以各 process 數量來做 Graph 3., Graph 4.因 process 數都相同,所以取總和而已,左邊圖表的 Input: 09. in,有 99999 筆資料。右邊圖表的 Input: 33. in,有 536869888 筆資料。

名詞定義:

MPI_File_IO time:包含MPI_File_read、MPI_File_write

Communication time:包含MPI_Recv、MPI_Send、MPI_Allreduce…等

Preprocessing time:從 MPI_Init 到進入 odd-even sort 迴圈之前,其中也有包含一些讀寫 file 及一開始對那個 partition 做 qsort,時間較長。

Computing time: 將收到的 array 與自己的 array 合併排序的時間,因為兩 partition 已先排序過,故 time complexity為 O(m+n),所以沒花多少時間。

Discussion

在 Graph 3. 中, preprocessing time 有因 processes 的數量變多而降低,我猜測是因為需要 qsort 的數量變少了,但在 communication 跟 MPI_File_IO 所花的時間,並沒有隨 process 數增加而減少,但不太確定 Graph 3. 中 6 個 processes 時花的時間為何突然飆高。

Conclusion

我一開始寫的版本,只能通過 29 筆測資,無法處理大量的資料,因為要 allocate 的 memory 太

多,因此改變寫法,希望每個 process 使用少量的 memory 且用完就 free,避免 segmentation fault,也因此在 MPI_File_IO 花了很多時間,在 preprocessing time 因為做了 MPI_File_read、qsort 以及 MPI_File_write,所以花費的時間也很長,所以跟其他同學所花的時間有一大段落差。雖然 40 個測資都有通過就表示有達到平行化,但仍有可以 improve 的地方,但目前只想到這種寫法,希望未來可以參考其他同學的寫法,教學相長。