多機平行處理 HW2

1. 影像平滑

程式說明

```
MPI_Datatype mpi_row;
MPI_Type_contiguous(3 * bmpInfo.biWidth, MPI_UNSIGNED_CHAR,
&mpi_row);
MPI_Type_commit(&mpi_row);
```

宣告 mpi derived data mpi row 來傳送一行圖片資料

```
partner1 = id - 1 >= 0 ? id - 1 : id - 1 + numprocs;
partner2 = id + 1 < numprocs ? id + 1 : 0;</pre>
```

紀錄與該 process 交換邊界資料的 process

```
int sendcounts[numprocs], displs[numprocs];
int elements_pre_proc = bmpInfo.biHeight / numprocs;
int rem = bmpInfo.biHeight % numprocs;
for (int i = 0; i < numprocs; i++)
{
    sendcounts[i] = elements_pre_proc;
    displs[i] = i * elements_pre_proc;
}
sendcounts[numprocs - 1] += rem;
int recvcount = sendcounts[id];
MPI_Scatterv(BMPptr, sendcounts, displs, mpi_row, &BMPSubData[0][0],
recvcount, mpi_row, 0, MPI_COMM_WORLD);</pre>
```

計算 MPI_Scatterv 所需的 sendcounts 和 displs 並分配給各個 process 每個 process 計算 Height / numprocess 行資料,若 Height 不是 numprocs 的倍數則餘數會被分配到最後一個 process

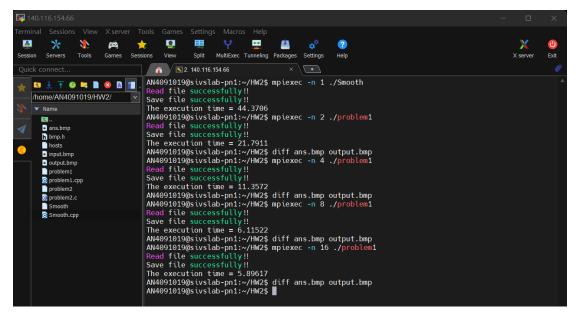
在進行每次平滑運算之前會將邊界資料用 non-blocking send 傳送給鄰近的兩個 process

MPI_Gatherv(&BMPSubData[0][0], recvcount, mpi_row, BMPptr,

sendcounts, displs, mpi_row, 0, MPI_COMM_WORLD);

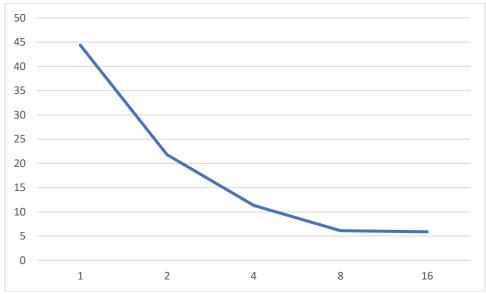
將計算後的結果存回 process 0

執行結果:



在 process 數少的時候可以看到平行化是可以快兩倍的速度,在 process 數 = 8 之後效能就提升就非常少

更新邊界資料的傳送次數是 O(NSmooth(常數定值) * numprocs)驗證效能一開始可以提升兩倍



遇到困難:

不知道為什麼在使用 MPI_Scatter 的時候如果傳 BMPSaveData[0]當第一個 parameter 他就會報錯,但如果我拿另一個 RGBTRIPLE *指標指向同樣 BMPSaveData[0]再傳進去就可以正常執行

後來也有拿二維 int 陣列測試也是一樣用 Pointer to Pointer 相關的都會報錯正常:

```
RGBTRIPLE *BMPptr = BMPSaveData[0];
MPI_Scatterv(BMPptr, sendcounts, displs, mpi_row, &BMPSubData[0][0],
recvcount, mpi_row, 0, MPI_COMM_WORLD);
報錯:
MPI_Scatterv(BMPSaveData[0], sendcounts, displs, mpi_row,
&BMPSubData[0][0], recvcount, mpi_row, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

2. Odd Even Sort

程式說明:

```
#define MAX 10000
```

隨機分發數時的最大值,預設為 10000

```
void oddEvenSort(int *arr, int n)
    int phase, i, tmp;
    for (phase = 0; phase < n; phase++)</pre>
        if (phase % 2 == 0)
           for (i = 1; i < n; i += 2)
               if (arr[i - 1] > arr[i])
                    tmp = arr[i - 1];
                   arr[i - 1] = arr[i];
                   arr[i] = tmp;
            }
        else
        {
           for (i = 1; i < n - 1; i += 2)
               if (arr[i] > arr[i + 1])
                    tmp = arr[i + 1];
```

執行 oddEvenSort 的 function

```
int num_per_process = n / numprocs;
int rem = n % numprocs;
int sendcounts[numprocs], displs[numprocs];
for (int i = 0; i < numprocs; i++)
{
    sendcounts[i] = num_per_process;
    displs[i] = i * num_per_process;
}
sendcounts[numprocs - 1] += rem;</pre>
```

因為最後會用 MPI_Scatterv 將 sort 結果回傳所以計算 sendcounts 和 displs 每個 process 會處理 n / numprocs 個數,若 n 不是 numprocs 的倍數則餘數會加在最後一個 process

```
local = (int *)malloc(sizeof(int) * (2 * num_per_process + rem));
```

每個 process 各自用來儲存被分配到的數的陣列,任兩個 process 被分配到的數總和的最大

oddEvenSort(local, sendcounts[id]); // sort local array

將各 process 中的 local 先 sort

```
int oddrank, evenrank;

if (id % 2 == 0)
{
    oddrank = id - 1;
    evenrank = id + 1;
}
else
{
    oddrank = id + 1;
    evenrank = id - 1;
}
if (oddrank == -1 || oddrank == numprocs)
```

```
oddrank = MPI_PROC_NULL;
if (evenrank == -1 || evenrank == numprocs)
    evenrank = MPI_PROC_NULL;
```

計算在奇偶數 phase 時交換的對象

```
if (phase % 2 == 0)
           if (evenrank == MPI_PROC_NULL)
               continue;
           if (id % 2 == 0)
               MPI_Recv(&local[sendcounts[id]], sendcounts[evenrank],
MPI_INT, evenrank, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
               oddEvenSort(local, sendcounts[id] +
sendcounts[evenrank]);
               MPI_Send(&local[sendcounts[id]], sendcounts[evenrank],
MPI_INT, evenrank, 0, MPI_COMM_WORLD);
           else
               MPI_Send(local, sendcounts[id], MPI_INT, evenrank, 0,
MPI_COMM_WORLD);
               MPI_Recv(local, sendcounts[id], MPI_INT, evenrank, 0,
MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
           }
```

在偶數 phase 時先將奇數 process 的陣列加到偶數 process 中,兩個陣列的數一起執行 odd even sort 再將排後面的數回傳到奇數 process

*奇數 phase 大同小異

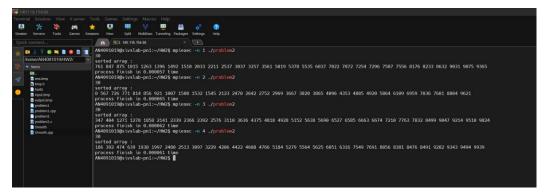
```
MPI_Gatherv(local, sendcounts[id], MPI_INT, arr, sendcounts, displs,
```

MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);

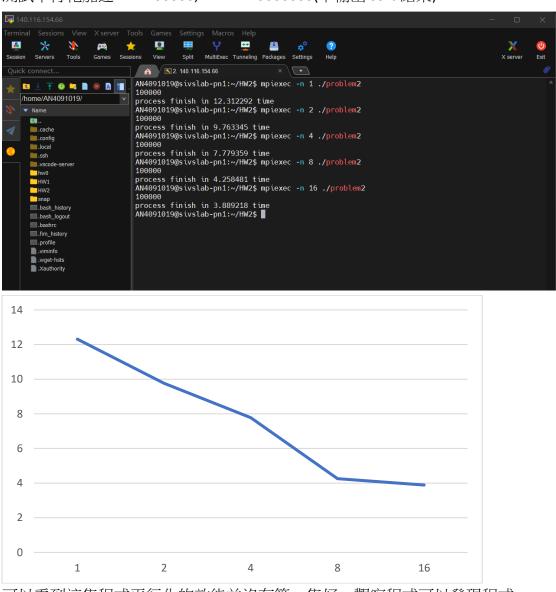
最後再將所有 local 回傳到 process 0

執行結果:

測試執行正確性 n = 30, MAX = 10000:



測試平行化加速 n = 100000, MAX = 10000000(不輸出 sort 結果):



可以看到這隻程式平行化的效能並沒有第一隻好,觀察程式可以發現程式中的 Send & Recv 包在一個執行 numprocs 次的 for 迴圈中,代表 numprocs 個 process 分別執行總共是 O(numprocs^2)所以在 numprocs 變大的同時傳輸資料的時間加大更多。