

## **PREPARED BY**

Mahdi Hadiloo - 810196587 Mohsen Fayyaz - 810196650

## 1 ماكسيمم

ابتدا یک استراکت برای دادن به عنوان آرگومان به هر ترد میسازیم که در آن آرایه مورد نظر و اندیس شروع و پایان قسمتی که آن ترد باید بررسی کند و شماره آن ترد داده می شود. همچنین پس از اجراهای مختلف دیده شد که 5 ترد تقریبا بازدهی بهتری در این مقیاس دارد. یک متغیر گلوبال هم ساخته می شود که هر ترد اندیس عدد ماکسیمم بخش خودش را در آن قرار می دهد.

```
#define VECTOR_SIZE 1048576
#define NUM_THREADS 5

struct Find_max_struct {
    float *v; // Find max in vector v
    long start_index; // From where
    long end_index; // To where
    int thread_index;
};

long max_index[NUM_THREADS];
```

هر ترد پس از گرفتن آرگومان که مشخص می کند باید در کدام قسمت بگردد این کار را انجام می دهد و اندیس مورد نظر را در متغیر گلوبال گفته شده می گذارد. (چون فقط همین ترد روی آن خانه خاص می نویسد مشکلی از نظر ریس وجود ندارد)

```
void *parallel_posix_find_max_thread(void *arg){
    Find_max_struct *fms = (Find_max_struct*) arg;
    float local_max = (fms->v)[fms->start_index];
    long local_max_index = fms->start_index;
    // printf("%ld-%ld->%d\n", fms->start_index, fms->end_index, fms->thread_index);
    for(long i = fms->start_index; i <= fms->end_index; i++){
        if((fms->v)[i] >= local_max){
            local_max_index = i;
            local_max = (fms->v)[i];
        }
    }
    // Global Var
    max_index[fms->thread_index] = local_max_index;
    pthread_exit(NULL);
}
```

و در تابع اصلی، ترد ساخته می شوند و آرگومان خاص آنها ساخته می شود. اگر آخرین ترد باشد برای اینکه اگر تعداد ترد ها به اندازه آرایه نمی خورد یک شرط گذاشته شده تا هر چه باقیمانده را به ترد آخر بدهد و مشکلی پیش نیاید.

پس از آن ترد ها را تک تک جوین می کنیم و نتیجه آنها را ماکسیمم می گیریم و نتیجه آماده می شود.

```
roid parallel_posix(float *v1)
  pthread t th[NUM THREADS];
   long each_thread_len = VECTOR_SIZE / NUM_THREADS;
   for (int i = 0; i < NUM THREADS; i++){
       Find max struct *fms = new Find max struct;
           *fms = {v1, i * each_thread_len, (i + 1) * each_thread_len - 1, i};
           *fms = {v1, i * each_thread_len, VECTOR_SIZE - 1, i};
      pthread_create(&th[i], NULL, parallel_posix_find_max_thread, fms);
  float max = v1[0];
  long max_i;
   for (int i = 0; i < NUM THREADS; i++){
       pthread_join(th[i], NULL);
      if(v1[max index[i]] >= max){
          max_i = max_index[i];
          max = v1[max index[i]];
  printf("max = %f , index = %ld \n", max, max i);
```

نتیجه در پایین دیده می شود که مشخص است حدودا مشابه کد omp است که همین انتظار هم می رفت.

```
mohsen@ubuntu:~/Desktop/Parallel_Programming_Course/CA_05/CA_05_Q1$ ./main
Mohsen Fayyaz - Mahdi Hadiloo
  810196650 - 810196587
max = 99.999832 , index = 245298
max = 99.999832 , index = 245298
max = 99.999832 , index = 245298
Serial Run time = 2152
Parallel_OMP Run time = 1096
Parallel_POSIX Run time = 904
Speedup(Serial/POSIX) = 2.380531
```

## 2 مرتب سازی

ابتدا یک استراکت برای مشخص کردن قسمتی که هر ترد باید مرتب کند و یک عدد به عنوان عمق کنونی این ترد دادیم که در یکی از حالات کد استفاده شد.

```
struct Arg_struct {
    float* v;
    long left;
    long right;
    int depth;
};
```

در حالت اول تا یک عمق خاص که مشخص می شود، برای هر دو بخش اطراف پارتیشن، یک ترد مجزا می سازیم و اگر به عمق لازم رسیدیم دیگر به صورت سریال مرتب سازی را انجام می دهیم.

```
void *parallelQuickSortPOSIX(void *arg){
   Arg_struct *args = (Arg_struct*) arg;
   float *v = args->v;
   long left = args->left;
   long right = args->right;
   int depth = args->depth;
   if(left < right){</pre>
       long p = partition(v, left, right);
       if(depth > MAX_THREDED_DEPTH){ // Do it serial if it's deep enough
           quickSort(v, left, p -1);
           quickSort(v, p + 1, right);
           Arg struct left arg = {v, left, p - 1, depth + 1};
           pthread t left th;
           pthread create(&left th, NULL, parallelQuickSortPOSIX, &left arg);
           Arg_struct right_arg = {v, p + 1, right, depth + 1};
           pthread create(&right th, NULL, parallelQuickSortPOSIX, &right arg);
           pthread join(left th, NULL);
           pthread_join(right_th, NULL);
   pthread_exit(NULL);
```

نتیجه این روش در زیر دیده می شود. یکی از مشکلات این روش این است که پارتیشن لزوما متقارن نیست و به همین دلیل ممکن است کار یک ترد خیلی بیشتر از دیگری شود.

```
mohsen@ubuntu:~/Desktop/Parallel_Programming_Course/CA_05/CA_05_Q2$ ./main
Mohsen Fayyaz - Mahdi Hadiloo
  810196650 - 810196587
Serial Run time = 170368
Parallel OMP Run time = 64506
Parallel POSIX Run time = 67280
Speedup(Serial/POSIX) = 2.532223
```

به دلیلی که بالا گفته شد این بار به جای شرط براساس عمق، بر اساس تعداد اعدادی که در بازهای که به ترد داده شده است عمل می کنیم و اگر این تعداد کمتر از یک عدد خاص بود دیگر به صورت سریال ادامه می دهیم. در اینجا آن عدد خاص را طول آرایه تقسیم بر یک عدد که تقریبا نشان دهنده ی تعداد ترد است قرار دادیم.

```
void *parallelQuickSortPOSIX(void *arg){
    Arg struct *args = (Arg struct*) arg;
    float *v = args->v;
    long left = args->left;
    long right = args->right;
    int depth = args->depth;
    if(left < right){
        long p = partition(v, left, right);
        if(right - left < VECTOR SIZE / NUM THREADS){ // Do it serial
            quickSort(v, left, p -1);
            quickSort(v, p + 1, right);
        }else{
           // printf("%ld-%ld->%d\n", left, right, depth);
            Arg struct left arg = {v, left, p - 1, depth + 1};
            pthread t left th;
           pthread create(&left th. NULL, parallelOuickSortPOSIX, &left
```

و همانطور که دیده می شود در این حالت سرعت خیلی بیشتر شده و به بیش از 3 برابر سرعت سریال رسیدیم.

```
mohsen@ubuntu:~/Desktop/Parallel_Programming_Course/CA_05/CA_05_Q2$ ./main
Mohsen Fayyaz - Mahdi Hadiloo
  810196650 - 810196587
Serial Run time = 170170
Parallel OMP Run time = 57824
Parallel POSIX Run time = 52312
Speedup(Serial/POSIX) = 3.252982
```