# Parallel Computing

#1 Homework Solutions

### توضيحات

برای حل سوالات این سری از تمارین، از دو کتاب [۱] و [۲] کمک گرفته شده است.

# تمرین یک: الگوریتم ضرب ۲ ماتریس

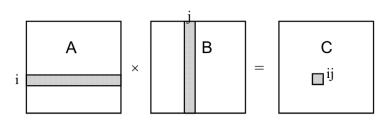
در بخش ۵.۶ کتاب Parhami الگوریتمی برای ضرب ماتریس ها در مدل PRAM با رویکرد Data Parallelism ارائه شده است که ابتدا به شرح آن می پردازیم و سپس این الگوریتم را به زبان CUDA می نویسیم. این الگوریتم در شکل ۱ آمده است.

#### PRAM matrix multiplication algorithm using m<sup>2</sup> processors

```
Processor (i, j), 0 \le i, j \le m, do begin t := 0 for k = 0 to m - 1 do t := t + a_{ik}b_{kj} endfor c_{ij} := t end
```

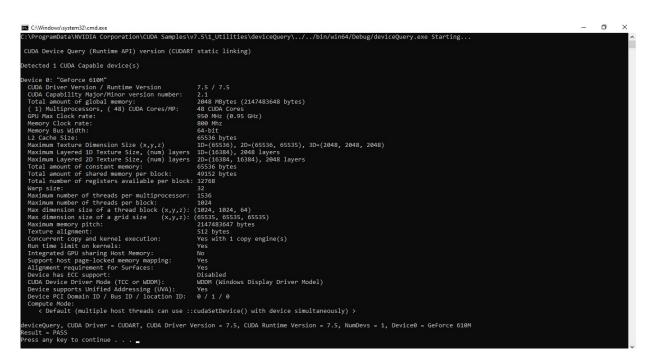
### شكل ١: الگوريتم ضرب ماتريس ها

بر اساس این الگوریتم برای بدست آوردن حاصل ضرب دو ماتریس بدین شکل عمل میکنیم که هر پراسسور وظیفه دارد تا حاصل یکی از خانه های ماتریس نهایی را محاسبه کند. در نتیجه با توجه به اینکه سایز ماتریس نهایی  $n^*$ است در نهایت ما  $n^2$  خانه داریم پس باید  $n^2$  پراسسور داشته باشیم تا بتوانیم حاصل ضرب این دو ماتریس را به دست آوریم . در شکل ۲ میتوانید یک شمای کلی از این عملیات را مشاهده کنید.



شکل ۲: هر پراسسور وظیفه دارد تا حاصل ضرب یک خانه از ماتریس نهایی را بدست آورد

حال این الگوریتم را به زبان CUDAمینویسیم.اما پیش از آن لازم است ذکر کنم این برنامه را بر روی GeForce سیستم خودم اجرا کرده ام. کارت گرافیک سیستم بنده GeForce سری مشخصات آن با اجرا کردن برنامه DeviceQuery در شکل ۳ قابل مشاهده است.



شکل ۳: خروجی برنامه DeviceQuery بر روی سیستم

همانطور که مشخص است با توجه به نوع کارت گرافیک سیستم بنده مجبورم از  $\mathrm{CUDA}$  ورژن  $\mathrm{V.O}$  استفاده کنم. برنامه نوشته شده که از کتاب دوم الهام گرفته شده است در شکل ۴ و ۵ آورده شده است.

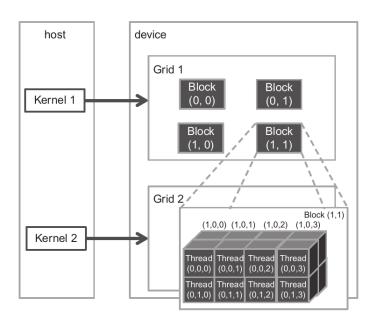
```
1 #include "cuda_runtime.h
2 #include "device_launch_parameters.h"
3 #include <stdio.h>
4 #include <cuda.h>
5 #include <stdlib.h>
6 using namespace std;
  __global__ void MatricesMultiply(float* x, float* y, float* z, int s) {
10
11
       int C = (blockIdx.x * blockDim.x) + threadIdx.x;
12
       int R = (blockIdx.y * blockDim.y) + threadIdx.y;
13
       if ((R<s) && (C<s)) {
           float result = 0;
for (int i = 0; i < s; i++) {
16
                result += x[R * s + i] * y[i * s + C];
17
18
19
           z[R * s + C] = result;
20
21 }
22
23 int main(void) {
24
25
       float* a, * b, * c, * a_d, * b_d, * c_d;
26
       a = (float*)malloc(sizeof(float) * n * n);
b = (float*)malloc(sizeof(float) * n * n);
27
28
       c = (float*)malloc(sizeof(float) * n * n);
29
30
31
       cudaSetDevice(0);
32
33
       cudaMalloc((void**)&a_d, sizeof(float) * n * n);
       cudaMalloc((void**)&b_d, sizeof(float) * n * n);
34
35
       cudaMalloc((void**)&c_d, sizeof(float) * n * n);
36
```

شكل ۴: بخش اول برنامه

```
for (int i = 0; i < n * n; i++) {
               a[i] = i;
b[i] = i+1;
38
39
40
         cudaMemcpy(a_d, a, sizeof(float) * n * n, cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(b_d, b, sizeof(float) * n * n, cudaMemcpyHostToDevice);
dim3 dimGrid(std::ceil(n/32.0), std::ceil(n/32.0), 1);
42
43
44
45
         dim3 dimBlock(32, 32, 1);
         MatricesMultiply <<<dimGrid, dimBlock>>>(a_d, b_d, c_d, n);
46
         cudaDeviceSynchronize();
48
         cudaMemcpy(c, c_d, sizeof(float) * n * n, cudaMemcpyDeviceToHost);
49
         cudaFree(a d);
50
         cudaFree(b_d);
         cudaFree(c_d);
         printf("The Result is\n\n");
52
         int counter = 0;
printf("\t | ");
for (int i = 0; i < n*n; i++){
53
               if(counter == n){
    printf("\n");
    printf("\t | ");
    printf("%f\t", c[i]);
56
58
59
60
                     counter = 1;
61
               }else{
                     printf("%f\t", c[i]);
62
63
                     counter++;
64
65
66
67
         printf("\n\n");
68
         return 0;
69 }
```

شكل ۵: بخش دوم برنامه

برنامه ما از دو بخش تشکیل شده است. بخش اول که تابع MatricesMultiply می باشد و با کلمه global مشخص شده است را بخش device می گویند و این بخش از کد بر روی GPU اجرا می شود. بخش دوم کد ما که تابع main می باشد را بخش host می گویند که بر روی CPU اجرا می شود. تابع MatricesMultiply را باید در بخش host صدا بزنیم.منتها پیش از آن که بحثمان را ادامه بدهیم باید بگوییم که زمانی که تابع هایی که به عنوان بخش پیش از آن که به آن ها kernel می گویند به چه شکل اجرا می شوند. به شکل ۶ توجه کنید.



شكل ع: نحوه سازماندهي و شاخص گذاري thread ها در CUDA

در CUDA توابع kernel ما توسط یک تعداد thread که تعداد آن ها را در هنگام صدا زدن block توابع مشخص میکنیم اجرا می شود. این thread ها در یک block هایی قرار میگیرند و این block ها در یک grid خودش را دارد. هر تابع kernel برای اجرا شدن grid خودش را دارد. هر thread یک ID دارد که از ۶ بخش تشکیل می شود. سه بخش اول آن مشخص میکند که یک thread در کدام block از prid قرار دارد به این شکل که هر block در یک مختصات میکند که سه بعدی در نظر گرفته می شود و مختصات آن در محور طول و عرض و ارتفاع مشخص کننده آن block در کند block میگوییم. بخش دوم شناسه یک block در داخل یک block است و مناسه یک thread نشان دهنده جایگاه آن thread در یک فضای سه بعدی در داخل یک assign کردن یک به این بخش در کد thread میگوییم. از این شناسه ۶ بخشی برای assign کردن یک به این بخش در کد thread میگوییم. از این شناسه ۶ بخشی برای assign کردن یک به این بخش در کد thread به یک خونه از ماتریس برای بدست آوردن جواب نهایی استفاده می کنیم. در برنامه به این به کن خونه از ماتریس برای بدست آوردن جواب نهایی استفاده می کنیم. در برنامه

ای که نوشتیم یک مولفه دیگر وجود دارد به اسم blockDim که به ما نشان میدهد در راستای محور x و y و z چه تعداد thread داریم. چون ما میخواهیم دو ماتریس را در هم ضرب کنیم و هر ماتریس دو بعد دارد می آییم هنگام صدا زدن تابع kernel تعداد block ها در grid را دو بعدی و تعداد thread ها را در یک block به شکل دو بعدی در نظر میگیریم بدین صورت که در سه تایی dimBlock و dimBlock مولفه سوم را ۱ میگذاریم تا از بعد سوم آن دو صرف نظر کنیم. در سه تایی dimBlock مولفه اول و دوم را 32 می گذاریم بدین معنا که در هر block در راستای محور x ها ۳۲ تا thread داریم و در راستای محور y ها هم ۳۲ تا thread داریم یعنی در مجموع ۳۲×۳۲ تا thread در هر block داریم که می شود ۱۰۲۴ تا thread. دقت کنید که در خروجی deviceQuery حداکثر thread ها ممکن در هر block هم ۱۰۲۴ تا بود. حال میخواهیم مولفه های اول و دوم سه تایی dimGrid را مخشص کنیم. این رأ می دانیم که سایز هر block ثابت است و نمى توانيم block هايى با سايز هاى متفاوت داشته باشيم. حال ممكن است زمانیکه مابخواهیم به هر خانه ماتریس یک thread بدهیم در نهایت مجبور باشیم تعدادی block داشته باشیم که در آن thread هایی وجود داشته باشد که به هیچ خانه ای assign نکنیم شان. به نوعی آن ها thread های اضافی یک block هستند. حال برای اینکه تعداد block ها برای اینکه بتوانیم همه thread های لازم را بسازیم می آییم سقف آن حاصل تقسیم را در نظر میگیریم. نکته دیگری که وجود دارد این است که بخاطر استفاده از تابع malloc باید ماتریس های مان را یک بعدی در نظر بگیریم. بنابر این ماتریس دو بعدی n\*n را در یک آرایه یک بعدی با  $n^2$  خانه ذخیره میکنیم. نحوه ذخیره سازی این ماتریس در آرایه یک بعدی از نوع row major است. در این برنامه ای که نوشتیم آمدیم به تعداد خانه های ماتریس جوابمان thread ساختیم . حال باید بدست آوردن حاصل هر خانه از این ماتریس را به یک thread واگذار کنیم. برای اینکار از ۶ شناسه ای که یک thread دارد استفاده میکنیم تا آن خانه ای که در ماتریس دارای مختصاتی برابر با مختصات thread در grid است را پیدا کنیم. این کار را در خطوط ۱۱ و ۱۲ انجام داده ایم. و در خطوط ۱۴ تا ۲۰ هر thread حاصل خانه مورد نظرش را بدست می آورد.متغیر n در این برنامه نشان دهنده سایز ماتریس است که من اینجا آن را ۶ گذاشتم تا بتوانم خروجی دو ماتریس ۶×۶ را محاسبه کنم. در خطوط ۳۷ تا ۴۰ این دو ماتریس را به شکل مشخص شده مقداردهی می کنیم. توابع cudaMemcpy برای تبادل ديتا بين حافظه اصلى سيستم و حافظه اصلى GPU استفاده مي شود كه به حافظه اصلى GPU نیز global memory می گویند. در خطوط ۵۵ تا ۶۴ برنامه نیز خروجی حاصل ضرب را در محیط کنسول چاپ میکنیم. خروجی این برنامه را در شکل ۷ مشاهده میکنید.

```
The Result 1s

| 345, 680e0e | 366, 60e0ee | 375, 60e0ee | 396, 60e0ee | 375, 60e0ee | 1874, 60e
```

شكل ٧: خروجي برنامه نوشته شده

## تمرین دوم: حداکثر اندازه ماتریس

با توجه به تحقیقاتی که انجام دادم به ۳ نتیجه رسیدم که هر ۳ آن را مجزا شرح میدهم

#### يک

یکی از مواردی که می تواند تعیین کننده حداکثر سایز ماتریس باشد global memory یکی از مواردی که در خروجی برنامه DeviceQuery مشخص است میزان حافظه global به طور مثال همانطور که در خروجی برنامه DeviceQuery مشخص است میزان حافظه از سوسمه کارت گرافیک سیستم من 2 Gig می باشد. هر خانه از حافظه ماتریس ما که از جنس float اندازه دارد. حال اگر اندازه واکم global memory را بر 4 تقسیم کنم به عدد 4 می رسیم. در نتیجه حداکثر اندازه جذر این عدد می تواند سایز ماتریس ما باشد.

#### دو

حال اگر مشکل حافظه را در نظر نگیریم می توانیم محاسبه کنیم که کارت گرافیک سیستم من در نهایت چند thread میتواند ایجاد کند و چون در الگوریتمی که نوشتم هر خانه از ماتریس به thread یک thread داده می شود در نتیجه حداکثر اندازه ماتریس بدست می آید. طبق آن چیزی که در نتیجه آمده است هر grid میتواند در دو بعد 65535\*65535 تعداد block تعداد میتواند در نهایت  $2^{42}$  تعداد  $2^{10}$  \*

#### سه

دیدگاه سوم به مقادیر داده های درون ماتریس ها بستگی دارد. زمانی که سایز ماتریس بسیار بزرگ باشد ممکن است مقدار یک خانه از ماتریس نهایی به قدری زیاد شود که نتوان آن را در بایت ذخیره کرد و چون این محدودیت وابسته به داده است نمی توان حداکثری برای سایز ماتریس در نظر گرفت.

## مراجع

- Behrooz Parhami. Introduction to Parallel Processing Algorithms & [1] Architectures. Plenum Series in Computer Science, Kluwer Academic Publishers, 2002.
- David B. Kirk, Wen-Mei W. Hwu. Programming Massively Parallel [Y] Processors A Hands-on Approach. 3rd Edition, Morgan Kauffmann, 2017.