Zadanie 3 - Mnożenie macierzy CUDA

Celem naszego zadania było obliczenie iloczynu dwóch macierzy kwadratowych ale z użyciem karty graficznej i technologii CUDA.

Program uruchamiany jest z argumentem: "rozmiarMac"- to rozmiar macierzy. Pierwszym etapem jest sprawdzenie poprawności podanego rozmiaru macierzy. Początkowo zaimplementowaliśmy funkcję gpuErrchk(), która sprawdza poprawnosc dzialania GPU i w razie ewentualnych problemów wypisuje adekwatny komunikat z kodem błędu. Następnie podobnie jak w zadaniu 1, deklarujemy potrzebne zmienne oraz macierze. Już w pierwszym etapie zauważamy, że CUDA posiada własny typ do deklaracji zmiennych czasowych. Ważną rzeczą w CUDA jest alokowanie pamięci na karcie graficznej za pomocą funkcji cudaMalloc():

```
gpuErrchk(cudaMalloc((void**) &d_A, sizeof(float)*rozmiarMac*rozmiarMac)
);
gpuErrchk(cudaMalloc((void**) &d_B, sizeof(float)*rozmiarMac*rozmiarMac)
);
gpuErrchk(cudaMalloc((void**) &d_C, sizeof(float)*rozmiarMac*rozmiarMac)
);
```

Deklarując rozmiar grida oraz ilość wątków w bloku, korzystamy ze specjalnej zmiennej typu dim3, która reprezentuje krotkę 3-wymiarową, jakiej używamy do określenia liczby uruchomionych bloków, choć tak naprawdę tworzymy siatkę 2-wymiarową. Ostatni (trzeci) element instrukcji posiada domyślną wartość 1, dzięki czemu program działa poprawnie).

```
dim3 grids(rozmiarGrid, rozmiarGrid);
dim3 blocks(rozmiarBlok, rozmiarBlok);
```

Wywołując funkcję uzupełniającą macierze, musimy pamiętać aby zmienne typu dim3 przekazać do systemu wykonawczego «¡grids, blocks»; a następnie zablokować bieżący wątek aplikacji do czasu zakończenia wszystkich oczekiwanych obliczeń na karcie graficznej.

```
uzupelnij <<<grids, blocks>>> (rozmiarMac, d_A, d_B);
cudaDeviceSynchronize();
```

Podobnie jak w poprzednich zadaniach musimy przystąpić do zmierzenia czasu wykonywanych obliczeń, tutaj CUDA również posiada własne wbudowane funkcje. Etapy: uruchamiamy pomiar czasu; wywołujemy funkcję odpowiedzialną za obliczenia; ponownie blokujemy bieżący wątek aplikacji do czasu zakończenia wszystkich oczekiwanych obliczeń na karcie graficznej; zatrzymujemy licznik czasu. Po zakończeniu pomiarów musimy skopiować dane między karta graficzną a pamiecia RAM, do czego zastosujemy funkcję cudaMemcpy, gdzie kolejne parametry to odpowiednio: wskaźnik na obszar pamięci, do której nastąpi kopiowanie, wskaźnik na obszar pamięci, z której nastąpi kopiowanie, liczba bajtów do skopiowania oraz wybór kierunku kopiowania - w tym przypadku kopiujemy z karty graficznej do pamięci RAM komputera.

```
cudaEventRecord(czasStart, 0);
bliczC <<<grids, blocks>>> (rozmiarMac, d_A, d_B, d_C); //
cudaDeviceSynchronize();
```

```
cudaEventRecord(czasStop, 0);
    cudaEventSynchronize(czasStop);
6
    gpuErrchk(cudaMemcpy(C, d_C, sizeof(float)*rozmiarMac*rozmiarMac,
        cudaMemcpyDeviceToHost));
```

Ostatnim krokiem jest zwolnienie wcześniej zaalokowanej pamięci na karcie graficznej oraz obliczenie czasu wykonywanych obliczeń za pomocą funkcji cudaEventElapsedTime.

```
cudaFree(d_A);
cudaFree(d_B);
cudaFree(d_C);
free (C);
gpuErrchk(cudaEventElapsedTime(&roznica, czasStart, czasStop));
```

Tabela obok przedstawia czasy [ms] w zależności od rozmiaru macierzy i rozmiaru bloku gridu. Dla rozmiaru grid x blok [1x64] czasy są porównywalne, nie zależnie jaki rozmiar macierzy byśmy zastosowali. Jednak przy zmianach w podziale i wzroście rozmiaru macierzy czasy znacznie wzrastaja. Może nie jest to wzrost paraboliczny, jednak widać znaczny przyrost czasu między podziałami [8x8]

Wykres przedstawia cza dwóch wybranych rozmiarów m procesorze graficznym w zależne działu bloku i gridu. Tutaj potw słowa które napisaliśmy powyżej działu [16x4] czas obliczeń się w większy rozmiar macierzy, tym o jeszcze większy. Jeślibyśmy nary kresy z wszystkimi rozmiarami n zauważylibyśmy, że macierze o rozmiarach mają podobne czasy, co w porównaniu z wielkimi rozmiarami powoduje nałożenie na siebie linii wykresu sprawiajac, że wykres jest mało czytelny.

a [16x4]. as obliczeń nacierzy na	Wykres zależności czasów mnożenia macierzy zależności od rozmiaru gridu i bloku	W
ości od po-	Ĕ 1000	1
rierdzają się	E 1000	
j, że dla po-	98 400	
vydłuża. Im	200	
czas będzie	1x64 2x32 4x16 8x8 16x4 32x2 podział grid x blok	64
ysowali wy-	macierz 32 macierz 128	
macierzy, to	macler2 32 — macler2 128	
podobnych	Rysunek 2: Wykres porównania czasó	ów
y, co w po-	cierzy.	

32

6.368

22,911

21,312

22,848

23,68

34,784

1x64

4x16

8x8

16x4

32x2

grid x blok 2x32 100

6,272

61.728

50,655

53,279

122,848

272,864

miaru macierzy i gridu x bloku.

128

6.304

65.056

60,063

65,215

183

341,727

Rysunek 1: Tabela zależności czasów od roz-

czasów 2 ma-

Rozmiar macierzy

1024

6.4

489,783

469,056

510,88

2916,479

2048

6.432

968,927

935,455

1021,823

1227,135 2712,358 6055,231

64x1

6.368

1935,104

5868,768 16097,06 32503.39

1881,886 3802,239

2047,615 4144,416 12227,9

8192

6.336

3913.664

Podsumowanie: Podczas wykony-

wania zadania przy projekcie napotkaliśmy się na problem związany z odczytywaniem błędów. Bywało, że czasy wykonywania wychodziły 0 ms. Na początku problem wyniknął z niepoprawnej konwersji typów zmiennych. Później problem pojawił się przy odczytywaniu macierzy o dużych rozmiarach. Okazało się, że typ double zajmuje zbyt dużo pamięci, czego wynikiem był błąd. Zmieniliśmy typy macierzy z double na float i wyniki zaczęły wychodzić poprawne. Warto zabezpieczyć kod poprzez odczytywanie błędów powstałych w karcie graficznej, ponieważ dzięki temu mogliśmy zobaczyć co tak naprawdę jest nie tak.