Multiplicaión de Matrices con Memoria Compartida

Norman Patrick Harvey Arce

Julio 01, 2017

Docente Alvaro Mamani Aliaga

1 Objetivos

Para el producto de 2 de matrices tenemos la matriz A y B, en la que cada bloque de hilos realizará un cálculo para cada "sub-matriz" o *tile* (mosaico) lo que producirá una matriz resultado C.

Esto permitirá reducir el cuello de botella del ancho de banda de la memoria. Además nos obligará a realizar algunas sincronizaciones de los hilos dentro de un bloque.

La memoria compartida dentro de cada procesador se utilizará para almacenar cada submatriz antes de los cálculos, lo que acelera el acceso a la memoria global.

2 Características

Arquitectura del GPU: GeForce GT 620 (OEM)

GPU Engine Specs

- CUDA Cores: 48 cores
- Graphics Clock (MHz) 810 MHz
- Processor Clock (MHz) 1620 MHz
- Texture Fill Rate (billion/sec) 6.5

Memory Specs

- Memory Clock Up to 898MHz
- Standard Memory Config 512 MB or 1GB
- Memory Interface DDR3
- Memory Interface Width 64bit
- Memory Bandwidth (GB/sec) 14.4

3 Código

```
#define TILE_WIDTH 16
#include <iostream>
using namespace std;
__global__ void matrixMultiply(float * A, float * B, float * C, int tam)
    __shared__ float ds_A [TILE_WIDTH] [TILE_WIDTH];
    __shared__ float ds_B[TILE_WIDTH][TILE_WIDTH];
    int bx = blockIdx.x, by = blockIdx.y, tx = threadIdx.x, ty = threadIdx.y;
    int Row = by * TILE_WIDTH + ty, Col = bx * TILE_WIDTH + tx;
    float Pvalue = 0;
    for (int ph = 0; ph < tam/TILE_WIDTH; ++ph)
        ds_A[ty][tx] = A[Row*tam + ph*TILE_WIDTH + tx];
        ds_B[ty][tx] = B[(ph*TILE_WIDTH + ty)*tam + Col];
        _syncthreads();
        for (int k = 0; k < TILE_WIDTH; ++k)
            Pvalue += ds_A[ty][k] * ds_B[k][tx];
        _syncthreads();
C[Row*tam + Col] = Pvalue;
int main(int argc, char ** argv) {
    float * hostA; // The A matrix
    float * hostB; // The B matrix
```

```
float * hostC; // The output C matrix
float * deviceA;
float * deviceB;
float * deviceC;
int tam=16;
hostA = (float *) malloc(sizeof(float) * tam * tam);
hostB = (float *) malloc(size of (float) * tam * tam);
hostC = (float *) malloc(size of (float) * tam * tam);
for (int i=0; i<tam; i++)
    {
    hostA[i]=i;
    hostB[i]=tam-i;
cudaMalloc(&deviceA , sizeof(float) * tam * tam);
cudaMalloc(&deviceB, sizeof(float) * tam * tam);
cudaMalloc(&deviceC , sizeof(float) * tam * tam);
cudaMemcpy(deviceA, hostA, sizeof(float) * tam * tam, cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(deviceB, hostB, sizeof(float) * tam * tam, cudaMemcpyHostToDevice);
\dim 3 \operatorname{dim} \operatorname{Grid}((\tan -1)/\operatorname{TILE-WIDTH}+1, (\tan -1)/\operatorname{TILE-WIDTH}+1, 1);
dim3 dimBlock(TILE_WIDTH, TILE_WIDTH, 1);
matrixMultiply <<<dimGrid, dimBlock>>>(deviceA, deviceB, deviceC, tam);
cudaThreadSynchronize();
cudaMemcpy(hostC, deviceC, sizeof(float) * tam * tam, cudaMemcpyDeviceToHost);
cudaFree(deviceA);
cudaFree(deviceB);
cudaFree(deviceC);
free (hostA);
free (hostB);
free (hostC);
return 0;
```

}

4 Análisis

Existen diferentes tipos de memoria en CUDA, por ejemplo, Memoria Global, Constante, de Textura, Compartida y Registros. Siendo la **memoria global** la más lenta y los **registros** más rápidos.

El tamaño de nuestro mosaico (tile) debe ser un número que sea sub-múltiplo del tamaño de la matriz ya que de no ser así podría no abarcar a toda la matriz, o desbordar la matriz. En este último caso, se recomienda llenar con ceros los espacios sobrantes.

Además, depende del tamaño del mosaico, el porcentaje en el que se reducirá el número de accesos a memoria global del dispositivo, haciendo más eficiente el performance del algoritmo y del uso del GPU.

Para hacer el cálculo de un sub-bloque de C, necesitamos la correspondiente fila de A y la correspondiente columna de B. Ahora, si dividimos A y B en sub-bloques A_sub y B_sub, podemos actualizar los valores en C iterativamente sumando los resultados de las multiplicaciones de A_Sub \times B_Sub.

Esto es importante ya que hacemos re-uso de los datos dentro de un mosaico (tile).

El objetivo principal es compartir los datos de la sub-matriz A_sub y B_sub dentro de un "grupo de trabajo" (que en CUDA llamamos *threadblock*) a través de la memoria local. Para maximizar el beneficio del re-uso, debemos hacer los mosaicos lo más grande posible.

Por último, dependiendo del tamaño del mosaico, si fuera K=32, nos daría un factor de reducción 32 en accesos a memoria.