

Иерархия памяти CUDA

Шевченко Александр

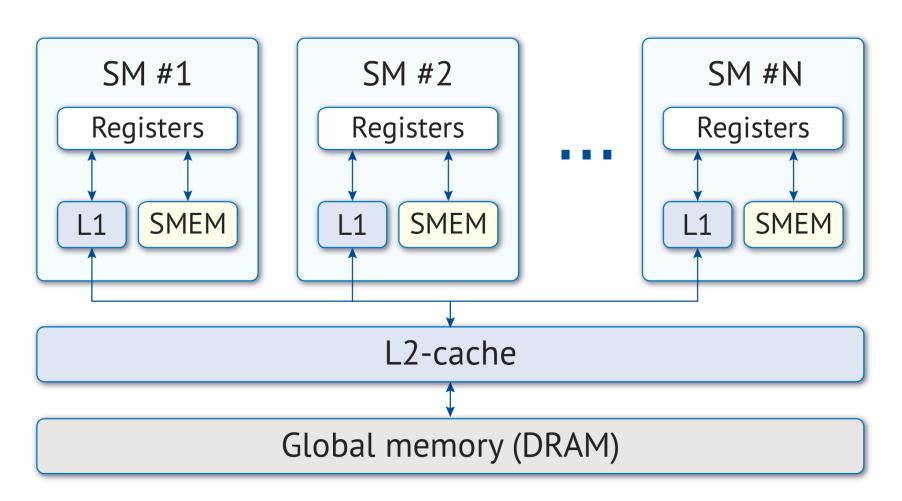


Типы памяти

Тип памяти	Расположение	Доступ	Види- мость	Время жизни
Регистры	SM	R/W	Нить	Нить
Локальная	DRAM GPU	R/W	Нить	Нить
Глобальная	DRAM GPU	R/W		
Разделяемая	SM	R/W	Блок	Блок
Константная	DRAM GPU	R/O		
Текстурная	DRAM GPU	R/O		
Общее адресное пространство	DRAM Host	R/W	Везде	



Иерархия памяти





Регистровый файл



Регистровый файл

В зависимости от Compute Capability, каждый мультипроцессор содержит 32768 (2.х-3.0), 65536 (3.5, 5.2) 32-битных регистров.

🔊 Доступ к регистрам других нитей запрещён.

Регистры распределяются между нитями блоков во время компиляции.



Регистровый файл

В регистры по умолчанию попадают все переменные, которые создаются при исполнении функций на GPU

```
__global___ void sum_kernel(int *A, int *B, int *C) {
    int threadLinearIdx =
        blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x; //определить свой индекс
    int elemA = A[threadLinearIdx]; //считать нужный элемент A
    int elemB = B[threadLinearIdx]; // считать нужный элемент B
    C[threadLinearIdx] = elemA + elemB; //записать результат суммирования
}
```

Если регистров недостаточно, данные буферизуются в локальной памяти



Локальная память



Локальная память

- Используется в случае нехватки регистров
- Расположена в DRAM GPU.
 Время доступа: 400-800 тактов.
- Не может быть использована явно на уровне CUDA-программы
- Обладает упрощенной схемой адресации
- 🔊 Негативный эффект может быть сглажен кешами



Глобальная память



Глобальная память

- Основное хранилище данных GPU
- 🔊 Функции работы с глобальной памятью
 - cudaMalloc
 - cudaFree
 - cudaMemcpy



Глобальная память. Цифры

🔊 Размер глобальной памяти

<=12 Гб

Окорость передачи данных через РСІ-Е 3.0:

6-10 Гб/с

🔊 Скорость чтения из глобальной памяти:

150-250 Гб/с

Ширина шины памяти DRAM GPU

до 384 бит

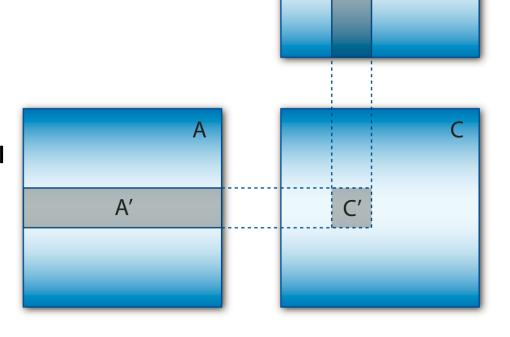


Произведение матриц

Произведение двух матриц одинакового размера

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^{n} a_{ik} b_{kj}$$

Используютсяодномерные массивы



В



Умножение матриц. Реализация

```
global void matmull (float* a, float* b, int n, float* c) {
 // Индексы блока
  int bx = blockIdx.x, by = blockIdx.y;
 // Индексы нити внутри блока
  int tx = threadIdx.x, ty = threadIdx.y;
 // Смещение для a[i][0]
  int ia = n * (BLOCK SIZE * by + ty);
 // Смещение для b[0][i]
  int ib = BLOCK SIZE * bx + tx;
  // Переменная для накопления результата
  float sum = 0.0f;
 // Перемножить строку и столбец
  for (int k = 0; k < n; k++)
      sum += a [ia + k] * b [ib + k * n];
  // Смещение для записываемого элемента
  int ic = n * BLOCK SIZE * by + BLOCK SIZE * bx;
 // Сохранить результат в глобальной памяти
 c[ic + n * ty + tx] = sum;
```



Дополнение по массивам

Можно переложить на компилятор вопросы работы с многомерными массивами:

```
float* ptr = malloc(sizeof(float) * nx * ny);
float (*arr)[nx] = (float(*)[nx])ptr;
arr[2][3] = 1.0f;
```

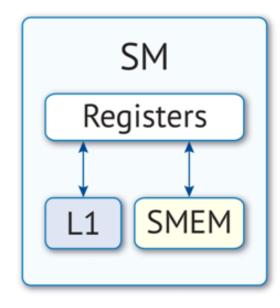


Разделяемая память



Разделяемая память

- Располагается на мультипроцессоре=> быстрая
- - 48 Кбайт (16 Кбайт L1 кэш)
 - 32 Кбайт (32 Кбайт L1 кэш)
 - 16 Кбайт (48 Кбайт L1 кэш)



Является программно управляемым кэшем.
Одно из самых важных средств оптимизации





Выделение разделяемой памяти

Отатически

• В GPU коде статический массив или переменная:

```
__shared__ int f[32]; //массив
__shared__ float sum; //переменная
```

Динамически

• В GPU коде динамический массив:

```
extern shared int g[];
```

• Размер указывается при запуске ядра:

```
kernel <<<100, 100, 40*sizeof(int)>>>();
```



Особенности использования

- № Переменные, помеченные shared :
 - При объявлении вне функций ведут себя как статические (размер должен быть указан)
 - Приватны для каждого блока
 - Существуют только на время жизни блока
 - Не могут быть инициализированы при определении



Особенности использования

 Одновременно могут использоваться статические и динамические переменные в shared-памяти

```
__global___ void kernel() {
    __shared__ float f;
    extern __shared__ int buf [];
}
...
kernel<<<10, 15, 30*sizeof(int)>>>();
```



Особенности использования

Все динамические указатели будут указывать на начало динамически выделенного блока

```
__global__ void kernel() {
    extern __shared__ int buf1 [];
    extern __shared__ int buf2 [];
    buf2 = buf1 + 10;
}
...
kernel<<<10, 15, 30*sizeof(int)>>>();
```



Синхронизация

void __syncthreads()

- Локальная барьерная синхронизация для всех нитей блока
- Может вызываться только из Device-кода
- Может вызываться в условном операторе только если все нити блока дойдут до этой строчки
- Стоит вставлять синхронизацию между операциями чтения и записи в разделяемую память



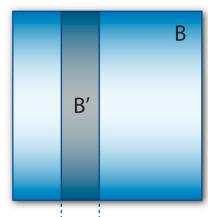


Типичное использование

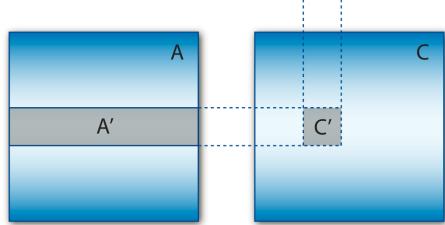
- Нити блока совместно загружают данные в разделяемую память
- Syncthreads()
- 🔊 Работа с разделяемой памятью
 - В том числе синхронизации, если нужно
- syncthreads()
- Выгрузка результатов расчета в глобальную память



Постоянно используются элементы матриц А и В, которые формируют полосы



Размер полос для реальных задач превышает размер разделяемой памяти



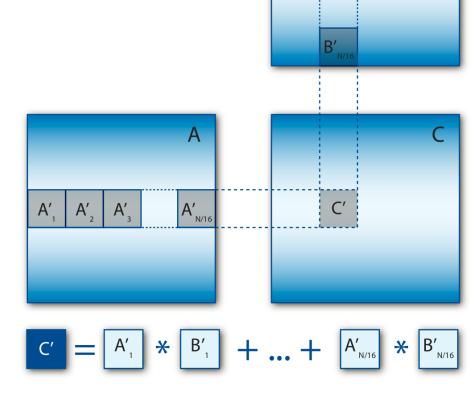


B'₂

Разбиваем каждую полосу на квадратные матрицы (например, 16х16)

$$C_{ij} = \sum_{k=1}^{n} A_{ik} B_{kj}$$

Для работы нужны всего две матрицы 16х16 в разделяемой памяти





- На каждый элемент результата:
- Прошлая реализация:
 - 2N арифметических операций
 - 2N обращений к глобальной памяти
- 🔊 Реализация с разделяемой памятью
 - 2N арифметических операций
 - 2N / 16 обращений к глобальной памяти
 - Нужна явная синхронизация

```
global void matmul2(float* a, float* b, int n, float* c) {
int bx = blockIdx.x, by = blockIdx.y;
int tx = threadIdx.x, ty = threadIdx.y;
int aBegin = n * BLOCK SIZE * by; // Индекс начала первой
                                // подматрицы А
int aEnd = aBegin + n - 1;
int aStep = BLOCK SIZE; // Шаг перебора подматриц А
int bBegin = BLOCK SIZE * bx; // Индекс первой подматрицы В
int bStep = BLOCK SIZE * n; // Шаг перебора подматриц В
float sum = 0.0f;
                          // Вычисляемый элемент С'
shared float as [BLOCK SIZE] [BLOCK SIZE];
shared float bs [BLOCK SIZE] [BLOCK SIZE];
```

```
for (int ia = aBegin, ib = bBegin; ia <= aEnd;</pre>
     ia += aStep, ib += bStep) { // Цикл по всем подматрицам
  // Загрузить по одному элементу A и B в shared-память.
  as [ty][tx] = a [ia + n * ty + tx];
 bs [ty][tx] = b [ib + n * ty + tx];
  // Дождаться, пока обе матрицы будут загружены
  syncthreads();
  // Вычислить элемент произведения загруженных подматриц.
  for (int k = 0; k < BLOCK SIZE; k++)
    sum += as [ty][k] * bs [k][tx];
  // Дождаться пока все нити блока вычислят свои элементы
  syncthreads();
int ic = n * BLOCK SIZE * by + BLOCK SIZE * bx;
c [ic + n * ty + tx] = sum; // Записать результат
```



Быстродействие

Метод	Время, мс
Без использования разделяемой памяти	324.63
С использованием разделяемой памяти	93.26
С использованием CUBLAS	30.84

Время решения задачи 2048x2048, GPU: Tesla C2070



Спасибо за внимание!

Шевченко Александр aleksandr.shevchenko@phystech.edu