

Банки общей памяти



Банки общей памяти

- Для увеличения полосы пропускания устройство, на котором расположена общая память, разделено на подмодули («**банки**»)
 - n – число банков
 - m – сколько последовательных байтов может отдать каждый банк за цикл
- Адресное пространство общей памяти разделено на n непересекающихся подмножеств, расположенных в разных банках
- Банки работают независимо друг-от-друга и могут вместе выдать максимум $n*m$ байтов за один цикл

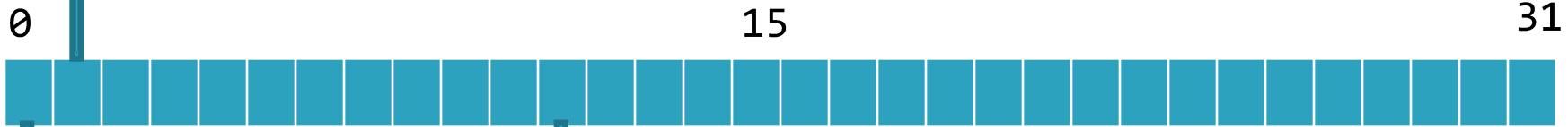
Банки общей памяти на Fermi

- 32 банка, каждый банк может выдать за 2 такта ядер **одно** 32-битное слово (4 последовательных байта)
- Последовательные 32-битные слова располагаются в последовательных банках
 - Номер банка для слова по адресу $addr: (addr / 4) \% 32$
- За два такта ядер общая память может отдать 128 байт

Банк 1

4	
132	
260	
388	
516	
...	

Банк 0	Банк 1	Банк 2	Банк 3	...
0	4	8	12	...
128	132	136	140	...
256	260	264	268	...
...



Банк 0

0	
128	
256	
384	
512	
...	

Банк 11

44	
172	
300	
428	
556	
...	

Обращения в общую память

- Обращение выполняется одновременно всеми нитями варпа (SIMT)
- Банки работают параллельно
 - Если варпу нитей нужно получить 32 4-байтных слова, расположенных **в разных банках**, то такой запрос будет выполнен одновременно всеми банками
 - Каждый банк выдаст соответствующее слово
 - Пропускная способность = **32 x пропускная способность банка**
- Поддерживается рассылка (broadcast):
 - Если часть нитей (или все) обращаются к одному и тому же 4-х байтному слову, то нужное слово будет считано из банка и раздано соответствующим нитям (broadcast) без накладных расходов

Банк конфликты!

- Если хотя бы два нужных варпу слова расположены в одном банке, то такая ситуация называется «**банк конфликтом**» и обращение в память будет «**сериализовано**»:
 - Такое обращение аппаратно разбивается на серию обращений, не содержащих банк конфликтов
 - Если число обращений, на которое разбит исходный запрос, равно n , то такая ситуация называется **банк-конфликтом порядка n**
 - Пропускная способность при этом падает в n раз

Банки общей памяти на Kepler

- 32 банка, каждый банк может выдать за 1 такт ядер 8 байтов
 - На Kepler частота ядер в 2 раза меньше, чем на Fermi
- Два режима разбиения общей памяти на банки:
 - Последовательные 32-битные слова располагаются в последовательных банках: $(addr / 4) \% 32$
 - Последовательные 64-битные слова располагаются в последовательных банках: $(addr / 8) \% 32$
- За два такта ядер общая память может отдать 256 байт

Примеры банк-конфликтов

```
extern __shared__ float char[];  
float data = shared[BaseIndex + s * threadIdx.x];// конфликты  
зависят от s
```

► Нити `threadIdx.x` и (`threadIdx.x + n`) обращаются к элементам из одного и того же банка когда $s \cdot n$ делится на 32 (число банков).

- $S = 1$:

```
shared[BaseIndex + threadIdx.x] // нет конфликта
```

- $S = 2$:

```
shared[BaseIndex + 2*threadIdx.x] // конфликт 2-го порядка
```

Например, между нитями `threadIdx.x=0` и (`threadIdx.x = 16`) –
попадают в один warp!

Распространенная проблема

- Пусть в общей памяти выделена плоская плотная матрица шириной, кратной 32, и соседние нити warp обращаются к соседним элементам **столбца**

```
__shared__ int matrix[32][32]
matrix[threadIdx.x][4] = 0;
```

Распространенная проблема

- Пусть в общей памяти выделена плоская плотная матрица шириной, кратной 32, и соседние нити warp обращаются к соседним элементам **столбца**

```
__shared__ int matrix[32][32]
matrix[threadIdx.x][4] = 0;
```

Банк конфликт 32-го порядка



Распространенная проблема

```
__shared__ int matrix[32][32]  
matrix[threadIdx.x][4] = 0;
```

Банк конфликт 32-го порядка



Решение: набивка

```
__shared__ int matrix[32][32 + 1]  
matrix[threadIdx.x][4] = 0; //нет конфликта
```

Распространенная проблема

Пусть банков 10, матрица 10x10

