Технология CUDA для высокопроизводительных вычислений на кластерах с графическими процессорами

Колганов Александр alexander.k.s@mail.ru часть 7

Иерархия памяти

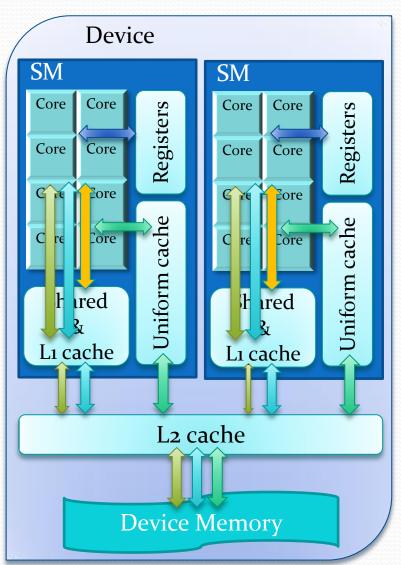






Докальная

Регистровая



Ответьте на вопросы

- Какова длина кеш-линии L1?
- В чем проблема разреженного доступа к глобальной памяти?
- Зачем нужная локальная память?
- Когда неявно используется локальная память?
- Что такое «однородное»(uniform) обращение в память?
- В чем особенность константной памяти?
- Когда неявно используется константная память?
- Что такое банк-конфликт порядка n?
- Зачем нужна синхронизация внутри блока при работе с общей памятью?
- Факторы, влияющие на Оссирапсу

время выполнения задачи = время работы ядра + обмен данными между CPU и GPU

- Как сократить накладные расходы на обмен данными между CPU и GPU?
 - Ускорение копирований
 - Выполнение копирований параллельно с вычислениями

Pinned-память

DMA & zero-copy

- "Zero-сору"- копирование памяти без участия центрального процессора
 - Копирование выполняется спец. контроллером, процессор переключается на другие задачи
- DMA (Direct memory access) прямой доступ к оперативной памяти, без участия ЦП
 - Реализуется через zero-copy операции
 - Скорость передачи увеличивается, так как данные не пересылаются в ЦП и обратно

DMA и виртуальная память

- Виртуальная память организованна в страницы, отображаемые на физические страницы ОП
- Виртуальные страницы могут быть
 - Перемещены в оперативной памяти
 - Отгружены на диск (swapping)

В таких условиях реализовать DMA очень сложно!

DMA и виртуальная память

- Запретим перемещение страниц по ОП и их выгрузку на диск
 - Привяжем страницы виртуальной памяти к страницам физической
 - Эти физические страницы теперь недоступны ОС для размещения новых виртуальных страниц (paging)

page-able → page-locked

Для page-locked памяти DMA реализуемо без существенных накладных расходов

Page-locked память & CUDA

• «Pinned» - синоним, «прикрепленный»

 В CUDA можно напрямую выделить page-locked (pinned) память на хосте или сделать таковой память, выделенную ранее

 Операции копирования Host ← → Device с ней происходят быстрее и могут выполняться параллельно с работой ядер

cudaHostRegister

 "Залочить" память, предварительно выделенную обычным способом:

Mapped pinned-память

- Pinned-память можно отобразить в виртуальное адресное пространство GPU
- Нити смогут обращаться к ней напрямую, без необходимости копирования в память GPU
 - Необходимые копирования будут неявно выполняться асинхронно, параллельно с работой ядра
- С хоста память будет так же доступна

Mapped pinned-память

• Pinned-память можно отобразить в виртуальное адресное пространство GPU

Mapped pinned-память

- Для активации возможности маппирования pinned-памяти:
 - До первого вызова функции из cuda-runtime (т.е. до инициализации устройства) установить флаг инициализации cudaDeviceMapHost:

```
cudaSetDeviceFlags(cudaDeviceMapHost);
cudaSetDevice(0);// инициализируется с флагами
```

• Проверить свойство устройства canMapHostMemory:

```
cudaDeviceProp deviceProp;
cudaGetDeviceProperties(0, &deviceProp);
if (deviceProp.canMapHostMemory) {
    ...
}
```

Portable pinned-память

- По-умолчанию, преимущества pinned-памяти доступны только для устройства, которое было активным в момент выделения
- Чтобы блок мог pinned-памяти одинаково использоваться всеми устройствами, нужно передавать флаг cudaHostRegisterPortable

Прямое выделение pinned-памяти

• Самое простое:

```
float *ptr = NULL;
cudaMallocHost(&ptr, n * sizeof(float));
```

• С флагами:

Возможные флаги:

- cudaHostAllocDefault: эмулирование cudaMallocHost().
- cudaHostAllocPortable: аналогично cudaHostRegisterPortable
- cudaHostAllocMapped: аналогично cudaHostRegisterMapped
- cudaHostAllocWriteCombined: см. далее

Write-combined память

- При указании флага cudaHostAllocWriteCombined выделится write-combined pinned память:
 - Записи в такую память производятся не сразу, а складываются в спец. буфер (write-combine buffer)
 - В некоторый момент, записи в буфере «комбинируются» и в итоге выполняются с минимальным числом обращений в память

Write-combined память

- В мультипроцессорных системах кэши следят за обычной памятью через шину (snooping), выполняя протокол обеспечения когерентности
- Write-combined память не кешируется
 - => Кэши не следят за этой памятью через шину

Write-combined память

- Освобождаются ресурсы кэшей L1 и L2 ЦП
- Кэши не следят за такой памятью через шину
 - Копирование такой памяти через шину выполняется на 40% быстрее
- Медленное чтение с хоста

Если аппаратура позволяет выделять такую память, то стоит использовать её для буферов, записываемых на хосте и пересылаемых на GPU (или читаемых напрямую через mapped память)

cudaMemcpy* и pinned-память

- Копировании обычной (pageable) памяти с хоста на GPU происходит через DMA к промежуточному буферу в pinned-памяти
- Управление хосту возвращается после выполнения копирований в этот буфер, но необязательно до завершения DMA

cudaMemcpy* и pinned-память

- Копировании обычной (pageable) памяти с хоста на GPU происходит через DMA к промежуточному буферу в pinned-памяти
 - Поэтому копирование сразу из pinned-памяти быстрее не нужно выделять память под буфер и копировать в него данные

Тест

```
float *hostPtr = (float *)malloc(numberOfBytes);
cudaEventRecord(startPageable, 0);
cudaMemcpy(devicePtr, hostPtr, numberOfBytes,
                          cudaMemcpyHostToDevice);
cudaEventRecord(stopPageable, 0);
cudaHostRegister(hostPtr, numberOfBytes, 0);
cudaEventRecord(startPinned, 0);
cudaMemcpy(devicePtr, hostPtr, numberOfBytes,
                          cudaMemcpyHostToDevice);
cudaEventRecord(stopPinned, 0);
cudaDeviceSynchronize();
```

Тест

Copy from pinned 339.375580

```
float elapsedPinned, elapsedPageable;
cudaEventElapsedTime(&elapsedPageable, startPageable,
                          stopPageable);
cudaEventElapsedTime(&elapsedPinned, startPinned,
                          stopPinned);
printf("Copy from pageable %f\n", elapsedPageable);
printf("Copy from pinned %f\n", elapsedPinned);
$./a.out
Copy from pageable 947.509155
```

Замечания

 Выделение pinned-памяти занимает больше времени, чем обычный malloc

- Доступный для выделения объем сильно ограничен
- Чрезмерное использование page-locked памяти деградирует систему
 - Для освобождения использовать cudaFreeHost(), cudaHostUnregister()

UVA

- На 64-битной архитектуре, начиная с поколения Fermi (сс 2.0), используется единое виртуальное адресное пространство для памяти хоста и всех устройств
 - Unified Virtual Address space, UVA
- Если UVA включено, тоcudaDeviceProp::unifiedAddressing == 1

- Без UVA для каждого указателя хранятся метаданные о том где реально расположена память, на которую он указывает
- C UVA эта информация «вшита» в значение указателя
 - Диапазоны адресов всех GPU и CPU не пересекаются

• Чтобы узнать где реально расположена память:

```
struct cudaPointerAttributes {
    enum cudaMemoryType memoryType;
    int device;
    void *devicePointer;
    void *hostPointer;
}
```

- memoryType cudaMemoryTypeHost | cudaMemoryTypeDevice
- device устройство, на котором расположена память
- devicePointer NULL, если не доступна с текущего устройства
- hostPointer NULL, если не доступна с хоста

Pinned-память и UVA

- С UVA память, выделенная через cudaHostAlloc()
 - Автоматически является portable
 - Автоматически является mapped
 - Доступна с хоста и с любого GPU по одному и тому же указателю (т.к. адресное пространство единое)
 - Не нужно использовать cudaHostGetDevicePointer()
 - Исключение cudaHostAllocWriteCombined

Pinned-память и UVA

- Для памяти, залоченной через cudaHostRegister и для write-combined памяти указатели для хоста и для устройства являются разными
 - Нужен cudaHostGetDevicePointer()

Без UVA и mapped памяти:

С mapped памятью:

```
cudaSetDeviceFlags(cudaDeviceMapHost);
cudaDeviceProp deviceProp;
cudaGetDeviceProperties(device, &deviceProp);
if (deviceProp.canMapHostMemory ) {
  float *ptr = NULL;
  cudaHostAlloc(&ptr, 1024, cudaHostAllocMapped)
  float *ptrForDevice = NULL;
   cudaHostGetDevicePointer(&ptrForDevice, ptr, 0);
  kernel<<<...>>>(ptrForDevice,...);
```

С mapped памятью и UVA:

```
cudaSetDeviceFlags(cudaDeviceMapHost)
cudaDeviceProp deviceProp;
cudaGetDeviceProperties(device, &deviceProp);
if (deviceProp.unifiedAddressing ) {
   float *ptr = NULL;
   cudaHostAlloc(&ptr, 1024, cudaHostAllocMapped)
   kernel<<<<...>>>(ptr,...);
}
```

```
float *ptrForDevice = NULL;
if (deviceProp.unifiedAddressing ) {
   ptrForDevice = ptr
} else if (deviceProp.canMapHostMemory ) {
   cudaHostGetDevicePointer(&ptrForDevice, ptr, 0);
} else {
   cudaMalloc(&ptrForDevice, 1024);
   cudaMemcpy(ptrForDevice, ptr, 1024,
                 cudaMemcpyHostToDevice)
kernel<<<<...>>>(ptrForDevice,...);
```

cudaMemcpy* и UVA

- С UVA система в состоянии сама определить где находится память
 - Можно указывать cudaMemcpyDefault в cudaMemcpyKind:

Выводы

Выводы

время выполнения задачи =

время работы ядра + обмен данными между CPU и GPU

- page-locked (pinned) память позволяет
 - Уменьшить время обмена данными
 - Упростить хост-код при использовании mapped pinned памяти и доступе к ней напрямую из ядер
 - Не нужно возиться с пересылкой данных на GPU и обратно
 - C UVA обращаемся к памяти с хоста и с устройства по одному указателю