МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО» (СГУ)

Кафедра математической кибернетики и компьютерных наук

ВЫЧИСЛЕНИЯ НА ВИДЕОКАРТАХ

КУРСОВАЯ РАБОТА

студента 3 курса 351 группы направления 09.03.04 — Программная инженерия факультета КНиИТ Григорьева Алексея Александровича

Научный руководитель	
доцент	 М. С. Семенов
Заведующий кафедрой	
к. фм. н.	 С.В.Миронов

СОДЕРЖАНИЕ

BE	З ЕДЕ	НИЕ		3
1	Крат	гкая тео	рия	5
	1.1	Типова	ая модель видеокарты	5
	1.2	Основі	ные понятия OpenCL	6
2	Алго	ритмы	на видеокарте	9
	2.1	Требов	вания к алгоритмам	9
	2.2	Настро	рйка среды разработки1	2
	2.3	Иници	ализация OpenCL программы	3
	2.4	Задачи	на одномерных массивах	4
		2.4.1	Вычисление суммы ряда	4
		2.4.2	Нахождение максимального префикса	6
	2.5	Задачи	на двумерных массивах	7
		2.5.1	Транспонирование матрицы	7
		2.5.2	Умножение матриц	20
3A	КЛЮ	РИЕНИЕ	<u> </u>	24
СГ	ІИСС	к исп	ОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ2	25
Пр	жопи	ение А	Листинг программы	27
Пρ	жопи	ение Б	Листинг сборочных файлов CMake	17

ВВЕДЕНИЕ

Ранние видеокарты использовались для решения узкоспециализированных задач по отображению графических элементов на экране. До определенного момента их развитие происходило раздельно с процессорами, и функционал определялся стремительно развивавшейся игровой индустрией. С появлением у разработчиков компьютерных игр желания самостоятельно программировать шейдеры, были разработаны программные средства, способные решать широкий спектр задач.

Одновременно с этим рост производительности процессоров сильно замедлился, и в начале 2000-х закон Мура перестал действовать. Производительность было решено увеличивать за счет добавления количество ядер, либо за счет некоторых оптимизаций в них. Однако, для задач с крупными вычислениями этого было недостаточно, и сравнения производительности видеокарт и процессоров показали большую разницу в показателях 1.

Причиной этого является различие в количестве ядер, ставшее следствием слабой масштабируемости процессоров из-за проблем синхронизации потоков [1].

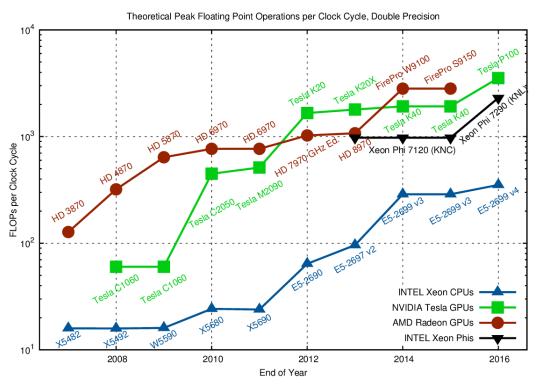


Рисунок 1 – Теоретический максимум количества операций с плавающей запятой в такт для GPU и CPU на 2016 год. График наилучшего по производительности процессора изображен снизу.

Можно заметить, что небольшое количество многофункциональных ядер процессоров не превосходит по производительности видеокарты, устроенные таким образом чтобы сотни небольших ядер работали параллельно.

В связи с тем что видеокарты созданы под решение определенного класса задач, алгоритмы должны обладать определенными свойствами чтобы решение с использованием GPU было эффективней чем на процессоре. В данной работе рассматривается архитектура вычислительных устройств видеокарты и связанных с ними особенностями, которые влияют на проектирование алгоритмов.

В практической части рассматриваются не только реализация алгоритмов на видеокарте, но и возможные оптимизации по количеству вычислений и обращений к памяти.

При выполнении курсовой работы были поставлены следующие цели:

- ознакомиться с теорией, необходимой для написания эффективных алгоритмов для видеокарты с использованием OpenCL;
- понять свойства архитектуры видеокарты и тем самым научиться оптимизировать алгоритмы;
- получить практический опыт разработки программ на видеокартах с помощью OpenCL;
- провести исследование производительности на различных видеокартах;
- сравнить преимущество, получаемое параллельными вычислениями на видеокарте с последовательными на процессоре.

1 Краткая теория

Составление эффективных алгоритмов вычисления на видеокарте в значительной степени отличается от привычных алгоритмов, исполняющихся на процессоре. При составлении программного кода необходимо учитывать как и общие особенности видеокарт, так и, возможно, характеристики конкретного устройства, для которого программируется алгоритм.

В данном разделе будет рассмотрена типовая модель видеокарты и основные понятия OpenCL, с которыми будем оперировать в данной работе.

1.1 Типовая модель видеокарты

Рассмотрим следующую архитектуру вычислительного устройства, используемого в видеокартах Nvidia 2.

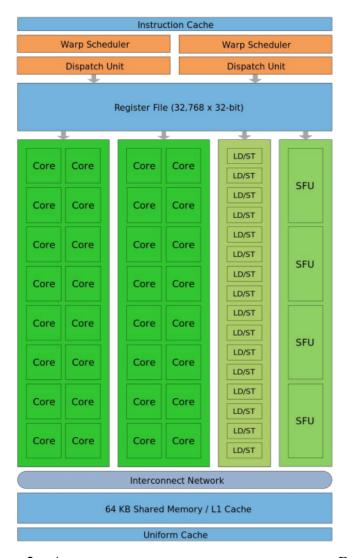


Рисунок 2 – Архитектура потокого мультипроцессора Fermi.

Вычислительное устройство в архитектуре Nvidia имеет 32 ядра (CUDA

согез), каждое из которых в состоянии работы является **потоком**. В отличии от процессора, ядра в видеокарте выполняют более узкий набор задач, что позволяет с меньшими затратами увеличить их количество в устройстве [2]. Для управления ими существует **warp scheduler**, выполняющий роль указателя на инструкции соответствуя архитектуре SIMD. Данные для вычислений потоки берут из **локальной памяти** (shared memory), общей для всех ядер. Достигается это с использованием **устройств загрузки и хранения** (load-store units), соответственно способных загружать, а также сохранять данные в локальную память. Между всеми 32 ядрами вычислительного устройства динамически распределяются **регистры**, самая быстрая память, доступная им. У мультипроцессора в наличии намного больше регистров, чем могло быть нужно для выполнения программы. Это сделано для сокрытия задержки на загрузку памяти и быстрого переключения контекста, подробнее - в разделе 2.1.

Количество вычислительных устройств в видеокарте определяется следующим соотношением:

Количество ядер в видеокарте / 32, в случае Nvidia

Количество ядер в видеокарте / 64, в случае АМD

В терминологии Nvidia, поток из всех (32) активных ядер вычислительного устройства образует **warp**, Например, видеокарта Nvidia Geforce GTX 1050 Ті имеет 768 ядер CUDA, и, соответственно, 24 вычислительных устройств. В видеокартах AMD в одном вычислительном устройстве 64 ядра, образующие во время выполнения **wavefront**

1.2 Основные понятия OpenCL

OpenCL — открытый для свободного пользования программный интерфейс для создания параллельных приложений, использующих многоядерные структуры как и центрального процессора (CPU), так и графического (GPU). Использование API необходимо для обеспечения совместимости программы с различными устройствами [3].

При построении задач, определяется рабочее пространство (NDRange), представляющее собой все возможные в рамках задачи значения индексов потоков. Размер рабочего пространства определяется программистом на этапе инициализации OpenCL программы. Рабочее пространство может представ-

лять:

- одномерный массив длиной N элементов;
- двумерную сетку размерности NxM;
- трехмерное пространство размерностью NxMxP.

Код, выполняющийся параллельно на ядрах процессора, называется **kernel**. Копия kernel выполняется для каждого потока в рабочем пространстве и называется **work-item** с глобальным ID, соответствующим некоторому ID рабочего пространства. Kernel для всех work-item в рабочем пространстве имеют одинаковый код и входные параметры, но может иметь различный путь выполнения программы соответственно своему глобальному индексу - индекс в рабочем пространстве, полученному с использованием функции get_global_id(). Kernel в отличии от остальной программы полностью выполняется на видеокарте [4].

Группа work-item называется **work-group**, и за каждой группой закреплен собственный warp (см. предыдущий раздел), в рамках которого work-item могут синхронизироваться. Для каждой рабочей группы существует ее индекс в рабочем пространстве, и каждый work-item может узнать свой локальный индекс внутри рабочей группы. Нетрудно заметить следующее соотношение:

Размер рабочей группы аналогично рабочему пространству определяется программистом.

Используя приведенную выше терминологию, можно сказать что каждое ядро, выполняя заданный kernel, является work-item в некоторой рабочей группе, на которые разделено рабочее пространство NDRange.

Рассмотрим на примере следующей схемы 3 другие виды сущностей, с которыми будет взаимодействие в OpenCL.

- Платформа драйвер, модель взаимодействия OpenCL и устройства. Распространены платформы от следующих производителей: Nvidia, Intel, AMD.
- Программа хостовая часть, организующая подготовку к вычислениям и набор kernel-подпрограмм.
- Kernel программа, исполняющаяся на видеокарте в каждом ядре.
- Контекст окружение, в котором исполняется kernel.

- Объект памяти создаваемый в контексте объект.
- Буфер произвольный массив данных.

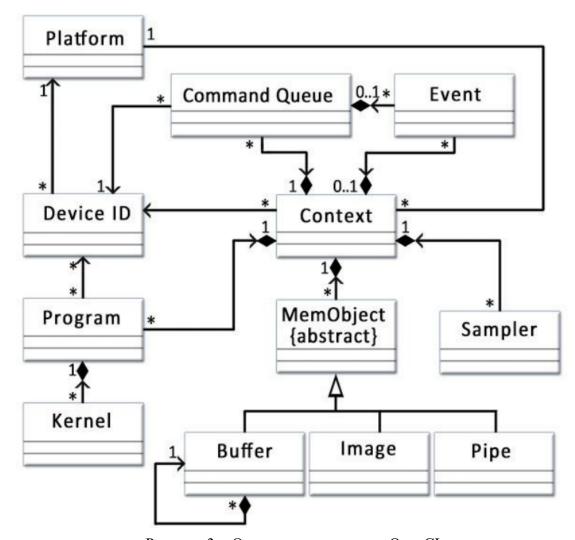


Рисунок 3 – Основные сущности в OpenCL.

2 Алгоритмы на видеокарте

В данном разделе будет рассмотрена анализ и практическая реализация алгоритмов на видеокарте, включая:

- описание общих требований к алгоритмам на основе доступа к памяти и параллельного исполнения;
- настройка среды разработки Microsoft Visual Studio 2017 под выполнение параллельных программ с использованием OpenCL;
- написание программ для задач, использующих входные данные разных размерностей.
- сравнение времени выполнения параллельных программ на различных видеокартах, а также с последовательными вычислениями на процессоре.

2.1 Требования к алгоритмам

Любой алгоритм можно вычислить на видеокарте, но эффективность в сравнении с реализацией на центральном процессоре зависит от корректности построения алгоритма для видеокарты.

Основным требованием к составлению алгоритма на видеокарте считается наличие массового параллелизма. Он заключается в том что задачу можно разбить на рабочие группы так, что не будет требоваться постоянная синхронизация между work-item из разных рабочих групп.

Следует вспомнить, что все потоки в warp выполняют одинаковые инструкции в любой момент времени. Какая инструкция будет выполняться следующей определяется с помощью warp scheduler, единого для всех потоков в warp. Рассмотрим следующий фрагмент кода:

```
if (predicate) {
    value = x[i];
}
else {
    value = y[i];
}
```

Учитывая сказанное выше, все потоки при срабатывания if-части должны выполнить внутреннюю часть, однако это не совсем так, и если у потока

предикат — False, он будет спрятан от выполнения внутренней части, аналогично и для else-части. Однако, несмотря на то что результат выполнения конструкции if-else будет верным, часть потоков будет простаивать, ожидая выполнение маскированных для них частей.

Данная ситуация называется code divergence, и она может стать причиной низкой производительности программы. Этого можно избежать, если организовать код таким образом чтобы для всех потоков предикат возвращал одинаковое значение, тогда конструкция не соответствующая ему будет пропущена указателем на инструкции. Если это невозможно, то для эффективного выполнения алгоритма рекомендуется отказаться от многочисленных ветвлений, так как сложность выполнения фрагмента алгоритма будет вычисляться как сумма if- и else- частей вместо максимума как в последовательных программах.

При выборе размера рабочих групп стоит учитывать особенности алгоритма, однако, есть некоторые общие правила, которых необходимо придерживаться.

- 1. Размер рабочей группы не должен быть меньше warp.
- 2. Размер рабочей группы должен быть кратен 32 (64 если используется AMD).

В противном случае, некоторые потоки будут простаивать, ожидая пока остальные в данной рабочей группе завершат свою работу.

Как известно, операции с памятью являются одними из самых долгих по времени выполнения, в связи с этим было решено сделать разбиение задач на рабочие группы, в результате у видеокарт появился аналог имеющегося у процессоров hyper-threading. Он заключается в использовании каждым вычислительным устройством регистров для переключения контекста при задержке, созданной обращением к памяти (latency) [5].

Другими словами, warp может быстро сохранить в регистровую память состояние выполнения в данной рабочей группе и пока выполняется долгая операция обращения к памяти, вычислительное устройство может переключиться на другой warp в рабочей группе, и если второй warp хочет выполнить операцию обращения к памяти, то происходит возвращение к первому warp при условии что доступ к памяти завершился, либо активируется третий warp и так далее. Следствие — высокая вычислительная мощность и большая про-

пускная способность видеокарты [6].

Количество одновременно активных warp в рабочей группе определяется как минимум из:

- количества регистров / количество используемых в warp регистров;
- количества локальной памяти / количество используемой локальной памяти;
- максимально допустимого количества warp (~10).

В соответствии с этим существует величина **оссирансу**, определяемая соотношением

среднее кол-во активных warp / максимальное кол-во активных warp

Не всегда высокий оссираncy означает что программа имеет высокую производительность. Например, если доступ к памяти в программе очень быстрый, только из регистров, то необходимости в сокрытии задержки и переключения контекста нет, и оссираncy будет низким.

Однако, низкий оссирансу и высокая задержка при обращении к памяти может означать что программа написана не достаточно эффективно, и ей необходимы улучшения, если это возможно сделать.

Чем больше на одном вычислителе warp—тем реже все warp оказываются в состоянии «ждем запрос памяти» и тем реже вычислитель будет простаивать, т.к. тем чаще у него находится рабочая группа в которой можно что-то посчитать [5].

Если потоки из одного warp делают запрос к памяти, то эти запросы склеются в столько запросов, сколькими кэш-линиями покрываются запрошенные данные.

Другими словами, если потоки запрашивают данные, которые в памяти лежат подряд, то достигнутая пропускная способность будет максимальная так как запросы «склеются». Размер кэш-линии обычно от 32 до 128 байт.

Если приложение использует OpenCL 1.х, то размеры NDRange должны нацело (без остатка) делиться на размеры рабочих групп. Там, где данные образуют NDRange с другим размером, необходимо самостоятельно изменить их чтобы выполнялось это условие, например, добавлением нулей или средних значений, которые не будут значимо влиять на результат вычислений [7].

В OpenCL 2.0 появилась новая возможность, в которой устранена дан-

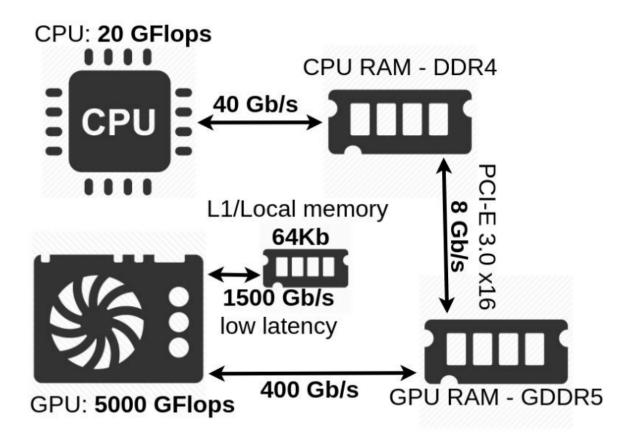


Рисунок 4 – Доступные ресурсы — память.

ная проблема. Речь идет о так называемых неоднородных рабочих группах: выполняемый модуль OpenCL 2.0 может разделить NDRange на рабочие группы неоднородного размера по любому измерению. Если разработчик укажет размер рабочей группы, на который размер NDRange не делится нацело, выполняемый модуль разделит NDRange таким образом, чтобы создать как можно больше рабочих групп с указанным размером, а остальные рабочие группы будут иметь другой размер. Например, для NDRange размером 1918х1078 рабочих элементов при размере рабочей группы 16х16 элементов среда выполнения OpenCL 2.0 разделит NDRange, как показано на приведенном ниже рисунке 5.

2.2 Настройка среды разработки

В данном разделе будет рассмотрен процесс настройки среды разработки и создания первого OpenCL-проекта.

В качестве среды разработки для программирования с использованием OpenCL выбрана Microsoft Visual Studio, язык программирования — C++.

На компьютер была установлена реализация OpenCL от Nvidia: Nvidia

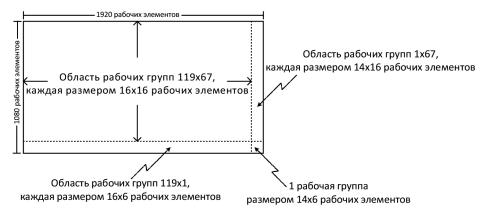


Рисунок 5 – Разделение NDRange на рабочие группы разных размеров.

GPU Computing SDK. А также программа CMake, являющаяся независимым от платформы инструментом для сборки проектов 6.

С помощью графического интерфейса выберем расположение файлов исходного кода и места сборки проекта. Директория с исходными файлами должны содержать текстовые файлы CMakeLists из приложения Б. Если OpenCL установлен корректно, то нажатие кнопки «Configure» выведет найденные на компьютеры файлы, связанные с OpenCL. Нажмем «Generate», и перейдем в папку с проектом, в котором можно увидеть созданный файл .sln проекта Microsoft Visual Studio, сконфигурированного под OpenCL.

2.3 Инициализация OpenCL программы

В данном разделе будут рассмотрены базовые функции, необходимые для инициализации параллельной программы с использованием OpenCL. Данные функции будут предварять задачи из следующих разделов.

Рассмотрим пример, взятый из руководства по OpenCL [8]. С полным кодом, содержащим комментарии, переведенными на русский язык, можно ознакомиться в приложении A, файл HelloWorld.cpp. Обратим внимание на последовательность действий в функции main(). Многие понятия из данного раздела подробно описаны в 1.2.

Сначала с помощью функции CreateContext() создается контекст на основе первой найденной на компьютере платформы. Далее для первого доступного устройства в контексте создается командная очередь clCreateCommandQueue(), а в случае неудачи запускается функция очистки и

программа завершается с кодом ошибки 1.

Из файла с исходным кодом kernel HelloWorld.cl создается OpenCL про-

13

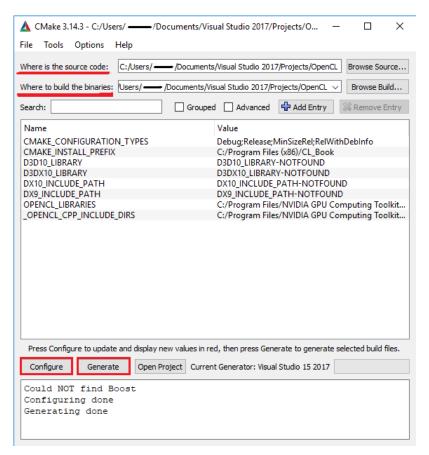


Рисунок 6 – Окно программы CMake-gui.

грамма clCreateProgramWithSource(). После этого создается и сам kernel на основе созданной «программы» clCreateKernel().

После этого создаются объекты памяти для конкретной задачи clCreateBuffer(), и каждый из них поочередно загружается в kernel с помощью clSetKernelArg(). Затем kernel ставится в очередь на выполнение clEnqueueNDRangeKernel(), и после завершения работы, выводим в консоль буфер-результат, являющимся результатом выполнения данной OpenCL программы clEnqueueReadBuffer().

2.4 Задачи на одномерных массивах

Решим задачи на одномерных массивах, демонстрируя разные возможности OpenCL.

2.4.1 Вычисление суммы ряда

Одна из самых тривиальных задач — посчитать сумму двух векторов. Даны векторы **a** и **b**, на основе их суммы должен получиться вектор **result**.

²__kernel void hello_kernel(__global const float *a,

```
__global const float *b,
__global float *result)

{
    int gid = get_global_id(0);

    result[gid] = a[gid] + b[gid];
}
```

Рассмотрим kernel для решения данной задачи. Каждый work-item, исполняя копию kernel, узнает свой глобальный ID в рабочем пространстве с помощью get_global_id(0). Таким образом он читает данные из видеопамяти соответствуя своему индексу. В основной программе выбран NDRange размерности 1024 и local_work_size, размер рабочей группы, равный 32. Эти параметры переданы в функцию clEnqueueNDRangeKernel() [9].

Пусть значения компонент первого вектор соответствуют номеру компоненты начиная с 0, а значения компонент второго вектора соответствуют удвоенному номеру компоненты в векторе. Результат работы данной программы представлен на изображении 7.

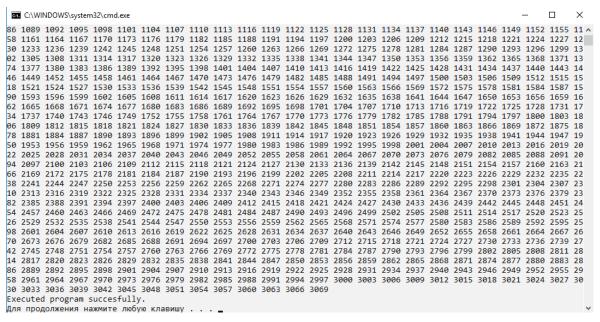


Рисунок 7 – Результат работы программы по суммированию двух векторов.

Проблем с обращением к памяти не имеется так как потоки в рамках одной рабочей группы обращаются к последовательным данным, кэш-линиям.

Таблица 1 – Сравнение времени работы kernel суммирования векторов размерности 2097152

Устройство	Размер рабочей группы	Время работы, мкс
NVIDIA Geforce 1050 Ti	1	25026
NVIDIA Geforce 560 Ti	1	44150
NVIDIA Geforce 1050 Ti	128	14345
NVIDIA Geforce 560 Ti	128	29097

2.4.2 Нахождение максимального префикса

Усложним задачу, найдя для всего массива максимальную сумму на префиксе. То есть, значение префиксной суммы для каждого элемента в массиве должно определяться суммой всех предыдущих элементов массива включая его самого.

Данная задача решается одним проходом по массиву в последовательных решениях, но требует значительной модификации алгоритма для параллельных вычислений на видеокарте.

Решим задачу рекурсивно. Пусть входными данными для kernel является: массив а с N заданными числами, массив prefs, содержащий N нулей. На каждом шаге найдем сумму и максимальный префикс для всех элементов на подмножестве, соответствующем некоторой рабочей группе. Все потоки в warp запрашивают данные с глобальной памяти, и после этого первый поток посчитает сумму элементов и максимальный префикс по всей рабочей группе, и записав результат в массивы sums и prefs размерностью меньше в WORK_GROUP_SIZE раз. В результате выполнения kernel получим сумму всех элементов и максимальный префикс в данной рабочей группе. Используя полученные данные, запустим данный kernel, в котором массив а это массив sums на предыдущем шаге. Повторим процедуру, пока в массиве prefs не останется 1 элемент — максимальный префикс на всем массиве.

Код kernel для решения данной задачи:

```
al[local_i] = a[i];
10
          barrier(CLK_GLOBAL_MEM_FENCE);
11
          if (local_i == 0) {
                   g_id = get_group_id(0);
13
                   for (int ind = 0; ind < work_group_size; ++ind) {</pre>
14
                            sum[g_id] += al[ind];
                            if (sum[g_id] > prefs[g_id]) {
                                    prefs[g_id] = sum[g_id];
17
                            }
                   }
          }
20
21 }
```

В данном фрагменте использовались функции идентификации рабочей группы, позволяющие узнать номер данной рабочей группы и ее размер, а также номер элемента, соответствующего потоку в данной рабочей группе.

2.5 Задачи на двумерных массивах

Следующий набор задач использует в качестве входных данных двумерный массив.

2.5.1 Транспонирование матрицы

Решим задачу транспонирования матрицы. Задача сводится к считыванию и записи данных в память, но как было описано ранее в разделе 2.1, эти операции являются очень медленными.

В простейшей реализация kernel будет выглядеть следующим образом:

```
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
00 08 16 24 00 08 16 24 00 08 16 24 00 08 16 24 00 08 16 24 00 08 16 24 00 08 16 24 00 08 16 24
01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25 01 09 17 25
02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26 02 10 18 26
03 11 19 27 03 11 19 27 03 11 19 27 03 11 19 27 03 11 19 27 03 11 19 27 03 11 19 27 03 11 19 27 03 11
04 12 20 28 04 12 20 28 04 12 20 28 04 12 20 28 04 12 20 28 04 12 20 28 04 12 20 28 04 12 20 28
05 13 21 29 05 13 21 29 05 13 21 29 05 13 21 29 05 13 21 29 05 13 21 29 05 13 21 29 05 13
06 14 22 30 06 14 22 30 06 14 22 30 06 14 22 30 06 14 22 30 06 14 22 30 06 14 22 30
07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31 07 15 23 31
Executed program succesfully.
Для продолжения нажмите любую клавишу . . . 💂
```

Рисунок 8 – Результат работы программы по транспонированию матрицы. Для выравнивания элементам меньше 10 добавлены незначащие нули

Результат работы программы представлен на изображении 8

В этом kernel данные считываются построчно, и записываются в столбец. Заметим, что операция считывания, очевидно, происходит в одной кэш-линии, и все work-item в рабочей группе за 1 глобальную операцию получат данные из исходной матрицы. Запись, напротив, происходит в разные строки, и данные не могут находиться в одной кэш-линии. Следовательно, на каждый активный warp произойдет 32 глобальные операции записи, и это сильно замедлит выполнение алгоритма.

Данную проблему можно решить использованием локальной памяти для транспонирования в соответствии с изображением 9. Задача переносится на tile (плитка), которые создаются в локальной памяти, доступ к которой происходит быстро [10].

Задача условно делится на 3 части, разделенные функцией «барьер»:

- 1. считывание из глобальной памяти в локальную (tile);
- 2. транспонирование в локальной памяти (tile);
- 3. запись из локальной памяти (tile) в глобальную. Код оптимизированного kernel:

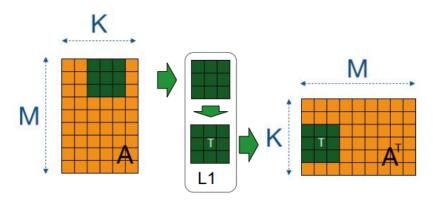


Рисунок 9 – Транспонирование матрицы с использованием «плиток».

```
int j = get_global_id(1);
     _local float tile[TILE_SIZE][TILE_SIZE];
          int local_i = get_local_id(0);
10
          int local_j = get_local_id(1);
11
12
          tile[local_j][local_i] = a[j * k + i];
13
          barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);
14
15
          float tmp = tile[local_j][i];
          tile[local_j][local_i] = tile[local_i][local_j];
          tile[local_i][local_j] = tmp;
18
          barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);
19
20
          at[i * m + j] = tile[j * TILE_SIZE][i];
21
22 }
```

В данном коде используется функция get_local_id() для определения позиции внутри рабочей группы, и, соответственно, получения элемента плитки, с которым будет работать текущий work-item

Таблица 2 – Сравнение времени работы kernel транспонирования матрицы на разных устройствах для входных данных размерности 4096x2048, рабочие группы 32x32

Устройство	Время работы, мкс
NVIDIA Geforce 1050 Ti	31648
NVIDIA Geforce 560 Ti	75519

2.5.2 Умножение матриц

Задача умножения матриц является одной из типовых задач, решение которых имеет огромное преимущество при использовании видеокарты для ее вычисления 10.

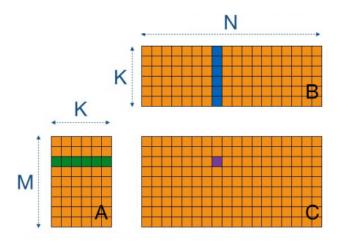


Рисунок 10 – Умножение матриц A $(M \times K)$ и B $(K \times N)$.

Как и в предыдущей задаче про транспонирование рассмотрим наиболее простое решение данной задачи. Каждый поток будет считывать для соответствующей ему ячейки результирующей матрицы строку и столбец исходной.

```
2__kernel void matmul1(__global float *a,
                  __global float *b,
                  __global float *c,
                  unsigned int M, unsigned int K, unsigned int N)
6 {
     int i = get_global_id(0);
     int j = get_global_id(1);
         float sum = 0.0f;
10
         for (int k = 0; k < K; k++) {
                  sum += a[j * K + k] * b[k * N + i];
12
13
         c[j * N * i] = sum;
14
15 }
```

Можно заметить, что для каждой ячейки результирующей матрицы ($N \times M$ ячеек) происходит $2 \times K$ обращений к памяти, в массиве A он эффективный так как его элементы берутся последовательно, а в массиве B- нет, и при

получении элементов из столбца может быть выполнено до 32 обращений к памяти вместо одного. Таким образом происходит $O(M \times N \times K)$ обращений к памяти, что является существенным фактором медленной работы алгоритма [10].

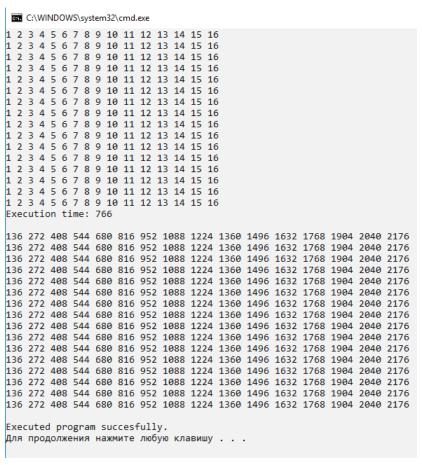


Рисунок 11 – Умножение матриц A (15 \times 15) и B (15 \times 15). Снизу изображен результат выполнения

Таблица 3 — Сравнение времени работы «наивного» kernel умножения матриц размерности 1024×1024

Устройство	Размер рабочей группы	Время работы, мкс
NVIDIA Geforce 1050 Ti	1×1	577230
NVIDIA Geforce 560 Ti	1 × 1	1274058
NVIDIA Geforce 1050 Ti	32×16	27290
NVIDIA Geforce 560 Ti	32×16	49821

Можно заметить, что от выбора размера рабочей группы сильно зависит время выполнения алгоритма. Данный результат можно объяснить тем что в первом случае каждое вычислительное устройство считывает из памяти данные для вычисления одной ячейки, а остальные потоки не работают. В случае

рабочей группы 32×16 в каждом вычислительном устройстве активны все 32 ядра, и во время выполнения создается 16 warp для каждой рабочей группы, тем самым возможно переключение контекста для сокрытия задержки к памяти.

Оптимизируем алгоритм, использовав модифицированную версию подхода, представленную в предыдущей задаче. Разобьем задачу на фрагменты в локальной памяти, используемые потоками одной рабочей группы 12.

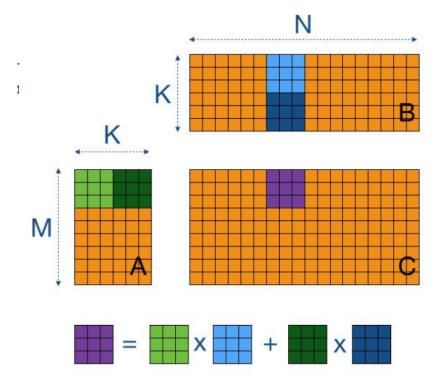


Рисунок 12 – Использование локальной памяти при умножении матриц.

Преимущество подобного решения — снижение длительности операций считывания памяти за счет того что каждый warp работает в собственной ло-кальной памяти, а также за счет считывания данных построчно (см. раздел 2.1).

Таблица 4 — Сравнение времени работы оптимизированного kernel умножения матриц размерности 1024×1024

Устройство	Размер рабочей группы	Время работы, мкс
NVIDIA Geforce 1050 Ti	32×16	13845
NVIDIA Geforce 560 Ti	32×16	30107

Код kernel для эффективного умножения матриц:

[#]define TILE_SIZE 32

²__kernel void matmul2(__global float *a,

```
__global float *b,
3
                  __global float *c,
4
                  unsigned int M, unsigned int K, unsigned int N)
6 {
     int i = get_global_id(0);
          int j = get_global_id(1);
          int local_i = get_local_id(0);
          int local_j = get_local_id(1);
          __local float tileA[TILE_SIZE][TILE_SIZE];
11
          __local float tileB[TILE_SIZE][TILE_SIZE];
12
13
         float sum = 0.0f;
          for (int tileK = 0; tileK * TILE_SIZE < K; tileK++) {</pre>
15
                  tileA[local_j][local_i] = a[j * K + (tileK * TILE_SIZE + local_i)];
16
                  tileB[local_j][local_i] = b[j * K + (tileK * TILE_SIZE + local_i)];
17
                  barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);
                  for (int k = 0; k < TILE_SIZE; k++) {</pre>
                           sum += tileA[local_j * TILE_SIZE][k]
20
                                            * tileB[local_i * TILE_SIZE][k];
21
                  }
22
          }
23
          c[j * N * i] = sum;
25 }
```

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В настоящей работе была изучена технология OpenCL для параллельных вычислений на видеокарте. Корректно построенные параллельные алгоритмы на видеокарте показывают высокую производительность за счет использования большого числа ядер. Эффективность алгоритма зависит от поддержания массового параллелизма, корректного ветвления кода, а также правильного доступа к памяти.

Была изучена архитектура видеокарты и связанные с ней понятия OpenCL, а также решены некоторые задачи с исходными данных разных размерностей путем написания высокопроизводительных OpenCL программ, состоящих из хостовых и kernel частей.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1 [FLOPs per Cycle for CPUs, GPUs and Xeon Phis].— URL: https://www.karlrupp.net/2016/08/flops-per-cycle-for-cpus-gpus-and-xeon-phis/ (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. англ.
- 2 [NVIDIA's Next Generation CUDA Compute Architecture: Fermi].— URL: https://www.nvidia.com/content/PDF/fermi_white_papers/NVIDIA_Fermi_Compute_Architecture_Whitepaper.pdf (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. англ.
- 3 [Введение | OpenCL]. URL: http://opencl.ru/node/8 (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. рус.
- 4 [The OpenCL Specification].— URL: https://www.khronos.org/registry/OpenCL/specs/ (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. англ.
- 5 [Введение в OpenCL. Архитектура видеокарты]. URL: https://compscicenter.ru/courses/video_cards_computation/2018-autumn/classes/3980/ (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. рус.
- 6 [Achieved Occupancy]. URL: https://docs.nvidia.com/gameworks/content/developertools/desktop/analysis/report/cudaexperiments/kernellevel/achievedoccupancy.htm (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. англ.
- 7 [Heoднородные рабочие группы OpenCL 2.0]. URL: https://software.intel.com/ru-ru/articles/opencl-20-non-uniform-work-groups (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. рус.
- 8 Aaftab Munshi Benedict R. Gaster, T. G. M. J. F. D. G. OpenCL Programming Guide / T. G. M. J. F. D. G. Aaftab Munshi, Benedict R. Gaster. Ann Arbor, Michigan: Edwards Brothers, 2012.
- 9 [clEnqueueNDRangeKernel]. URL: https://www.khronos.org/registry/OpenCL/sdk/1.0/docs/man/xhtml/clEnqueueNDRangeKernel.html (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. англ.

10 [Умножение матриц | Вычисления на видеокартах]. — URL: https://compscicenter.ru/courses/video_cards_computation/2018-autumn/classes/4194/ (Дата обращения 12.05.2019). Загл. с экр. Яз. рус.

приложение а

Листинг программы

Код хостовой части программы для задач с входными данными в виде одномерного массива.

```
1// HelloWorld.cpp
2//
3 //
       В данном примере продемонстрирована базовая установка и использование OpenCL
4 / /
6#include <iostream>
7#include <fstream>
8#include <sstream>
10 #ifdef __APPLE__
#include <OpenCL/cl.h>
12 #else
13 #include <CL/cl.h>
14 #endif
15
16 ///
17 // Константы
18 //
19 const int ARRAY_SIZE = 1000;
20
21 ///
22 //
     Создание OpenCL контекста на основе доступной платформы,
     использующей GPU (в приоритете) или CPU
24 //
25 cl_context CreateContext()
26 {
     cl_int errNum;
     cl_uint numPlatforms;
     cl_platform_id firstPlatformId;
     cl_context context = NULL;
31
     // Выберем OpenCL платформу, на которой будет запущен код.
32
     // В данном примере выберем первую доступную платформу.
33
     errNum = clGetPlatformIDs(1, &firstPlatformId, &numPlatforms);
     if (errNum != CL_SUCCESS || numPlatforms <= 0)</pre>
     {
```

```
std::cerr << "Failed to find any OpenCL platforms." << std::endl;</pre>
37
          return NULL;
38
     }
39
     // Создадим OpenCL контекст на заданной платформе.
41
     // Попробуем создать основанный на GPU контекст и в случае
42
     // неудача попробуем создать основанный на СРИ контекст
43
     cl_context_properties contextProperties[] =
     {
45
          CL_CONTEXT_PLATFORM,
          (cl_context_properties)firstPlatformId,
     };
     context = clCreateContextFromType(contextProperties, CL_DEVICE_TYPE_GPU,
50
                                          NULL, NULL, &errNum);
51
     if (errNum != CL_SUCCESS)
52
     {
          std::cout << "Could not create GPU context, trying CPU..." << std::endl;</pre>
          context = clCreateContextFromType(contextProperties, CL_DEVICE_TYPE_CPU,
55
                                              NULL, NULL, &errNum);
          if (errNum != CL_SUCCESS)
57
          {
              std::cerr << "Failed to create an OpenCL GPU or CPU context." << std::end
              return NULL;
60
          }
     }
62
     return context;
65 }
66
67 ///
     Создание командной очередь для первого доступного
69 //
     устройства из контекста
71 cl_command_queue CreateCommandQueue(cl_context context, cl_device_id *device)
72 {
     cl_int errNum;
     cl_device_id *devices;
74
     cl_command_queue commandQueue = NULL;
75
     size_t deviceBufferSize = -1;
76
```

77

```
// Получить размер буфера устройства
78
      errNum = clGetContextInfo(context, CL_CONTEXT_DEVICES, 0, NULL, &deviceBufferSize
79
      if (errNum != CL_SUCCESS)
80
      {
          std::cerr << "Failed call to clGetContextInfo(...,GL_CONTEXT_DEVICES,...)";</pre>
82
          return NULL;
      }
84
      if (deviceBufferSize <= 0)</pre>
86
          std::cerr << "No devices available.";</pre>
          return NULL;
      }
      // Выделить память под буфер устройства
92
      devices = new cl_device_id[deviceBufferSize / sizeof(cl_device_id)];
93
      errNum = clGetContextInfo(context, CL_CONTEXT_DEVICES, deviceBufferSize, devices,
      if (errNum != CL_SUCCESS)
      {
96
          delete [] devices;
          std::cerr << "Failed to get device IDs";</pre>
          return NULL;
      }
100
101
      // Выбор первого доступного устройства
102
      commandQueue = clCreateCommandQueue(context, devices[0], 0, NULL);
103
      if (commandQueue == NULL)
      {
105
          delete [] devices;
          std::cerr << "Failed to create commandQueue for device 0";</pre>
107
          return NULL;
      }
110
      *device = devices[0];
111
      delete [] devices;
112
      return commandQueue;
113
114 }
116 ///
      Создание OpenCL программы из файла-kernel
117 //
118 //
```

```
119 cl_program CreateProgram(cl_context context, cl_device_id device, const char* fileNam
120 {
      cl_int errNum;
121
      cl_program program;
123
      std::ifstream kernelFile(fileName, std::ios::in);
124
      if (!kernelFile.is_open())
125
      {
          std::cerr << "Failed to open file for reading: " << fileName << std::endl;
          return NULL;
128
      }
129
130
      std::ostringstream oss;
      oss << kernelFile.rdbuf();</pre>
132
133
      std::string srcStdStr = oss.str();
134
      const char *srcStr = srcStdStr.c_str();
135
      program = clCreateProgramWithSource(context, 1,
                                              (const char**)&srcStr,
137
                                              NULL, NULL);
138
      if (program == NULL)
139
      {
          std::cerr << "Failed to create CL program from source." << std::endl;
          return NULL;
142
      }
143
144
      errNum = clBuildProgram(program, 0, NULL, NULL, NULL, NULL);
      if (errNum != CL_SUCCESS)
147
          char buildLog[16384];
148
          clGetProgramBuildInfo(program, device, CL_PROGRAM_BUILD_LOG,
                                   sizeof(buildLog), buildLog, NULL);
151
          std::cerr << "Error in kernel: " << std::endl;</pre>
152
          std::cerr << buildLog;
153
          clReleaseProgram(program);
          return NULL;
      }
156
157
      return program;
158
159 }
```

```
160
161 ///
      Создание объектов-памяти для kernel
162 //
      Kernel принимает 3 аргумента: result (вывод), а (ввод),
163 //
      and b (ввод)
164 //
165 //
166 bool CreateMemObjects(cl_context context, cl_mem memObjects[3],
                          float *a, float *b)
168 {
      memObjects[0] = clCreateBuffer(context, CL_MEM_READ_ONLY | CL_MEM_COPY_HOST_PTR,
169
                                        sizeof(float) * ARRAY_SIZE, a, NULL);
170
      memObjects[1] = clCreateBuffer(context, CL_MEM_READ_ONLY | CL_MEM_COPY_HOST_PTR,
171
                                        sizeof(float) * ARRAY_SIZE, b, NULL);
172
      memObjects[2] = clCreateBuffer(context, CL_MEM_READ_WRITE,
173
                                        sizeof(float) * ARRAY_SIZE, NULL, NULL);
174
175
      if (memObjects[0] == NULL || memObjects[1] == NULL || memObjects[2] == NULL)
176
      {
          std::cerr << "Error creating memory objects." << std::endl;</pre>
          return false;
      }
180
181
      return true;
183 }
184
185 ///
      Очистка от созданных OpenCL ресурсов
187 //
188 void Cleanup(cl_context context, cl_command_queue commandQueue,
                cl_program program, cl_kernel kernel, cl_mem memObjects[3])
189
190 {
      for (int i = 0; i < 3; i++)
191
      {
192
          if (memObjects[i] != 0)
193
               clReleaseMemObject(memObjects[i]);
194
      }
195
      if (commandQueue != 0)
          clReleaseCommandQueue(commandQueue);
198
      if (kernel != 0)
199
          clReleaseKernel(kernel);
```

```
201
      if (program != 0)
202
          clReleaseProgram(program);
      if (context != 0)
205
          clReleaseContext(context);
206
207
208 }
209
210 ///
211 //
            main() для HelloWorld
212 //
213 int main(int argc, char** argv)
214 {
      cl_context context = 0;
215
      cl_command_queue commandQueue = 0;
      cl_program program = 0;
217
      cl_device_id device = 0;
      cl_kernel kernel = 0;
      cl_mem memObjects[3] = { 0, 0, 0 };
      cl_int errNum;
221
222
      // Создание OpenCL контекста для первой доступной платформы
      context = CreateContext();
      if (context == NULL)
225
      {
226
          std::cerr << "Failed to create OpenCL context." << std::endl;</pre>
          return 1;
      }
229
230
      // Создание очереди команд для первого доступного устройства
231
      // в заданном контексте
232
      commandQueue = CreateCommandQueue(context, &device);
233
      if (commandQueue == NULL)
234
      {
235
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
          return 1;
      }
238
239
      // Создание OpenCL программы из файла исходного кода HelloWorld.cl для kernel
240
      program = CreateProgram(context, device, "HelloWorld.cl");
241
```

```
if (program == NULL)
242
      {
243
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
244
          return 1;
      }
246
247
      // Create OpenCL kernel
248
      kernel = clCreateKernel(program, "hello_kernel", NULL);
      if (kernel == NULL)
      {
251
          std::cerr << "Failed to create kernel" << std::endl;</pre>
252
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
253
          return 1;
      }
255
256
      // Создание объектов памяти, используемых kernel.
257
      // Сначала создаются объекты памяти, содержащие данные
258
      // для аргументов kernel
      float result[ARRAY_SIZE];
260
      float a[ARRAY_SIZE];
261
      float b[ARRAY_SIZE];
262
      for (int i = 0; i < ARRAY_SIZE; i++)</pre>
      {
264
          a[i] = (float)i;
265
          b[i] = (float)(i * 2);
266
      }
267
      if (!CreateMemObjects(context, memObjects, a, b))
      {
270
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
271
          return 1;
      }
273
274
      // Задание аргументов kernel (a, b, result).
275
      errNum = clSetKernelArg(kernel, 0, sizeof(cl_mem), &memObjects[0]);
276
      errNum |= clSetKernelArg(kernel, 1, sizeof(cl_mem), &memObjects[1]);
      errNum |= clSetKernelArg(kernel, 2, sizeof(cl_mem), &memObjects[2]);
      if (errNum != CL_SUCCESS)
280
          std::cerr << "Error setting kernel arguments." << std::endl;</pre>
281
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
```

```
return 1;
283
      }
284
285
      size_t globalWorkSize[1] = { ARRAY_SIZE };
      size_t localWorkSize[1] = { 1 };
287
288
      // Поставить kernel в очередь на исполнение
289
      errNum = clEnqueueNDRangeKernel(commandQueue, kernel, 1, NULL,
                                          globalWorkSize, localWorkSize,
                                          O, NULL, NULL);
292
      if (errNum != CL_SUCCESS)
293
294
          std::cerr << "Error queuing kernel for execution." << std::endl;</pre>
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
296
          return 1;
297
      }
298
299
      // Считать выходной буфер в основную программу
      errNum = clEnqueueReadBuffer(commandQueue, memObjects[2], CL_TRUE,
301
                                      0, ARRAY_SIZE * sizeof(float), result,
302
                                      O, NULL, NULL);
303
      if (errNum != CL_SUCCESS)
      {
305
          std::cerr << "Error reading result buffer." << std::endl;</pre>
306
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
307
          return 1;
308
      }
      // Вывод результирующего буфера
311
      for (int i = 0; i < ARRAY_SIZE; i++)</pre>
312
      {
313
          std::cout << result[i] << " ";
      }
315
      std::cout << std::endl;</pre>
316
      std::cout << "Executed program succesfully." << std::endl;</pre>
317
      Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
      return 0;
320
321 }
```

Kernel для задачи вычисления суммы двух векторов.

34

Kernel для задачи вычисления максимального префикса в массиве.

```
1__kernel void maxprefix(__global const float a,
                  __global float sums,
                  __global float prefs) {
          int work_group_size = get_local_size(0);
          __local float al[work_group_size];
          int i = get_global_id(0);
          int local_i = get_local_id(0);
          al[local_i] = a[i];
          barrier(CLK_GLOBAL_MEM_FENCE);
11
          if (local_i == 0) {
12
                  g_id = get_group_id(0);
13
                  for (int ind = 0; ind < work_group_size; ++ind) {</pre>
14
                           sum[g_id] += al[ind];
                           if (sum[g_id] > prefs[g_id]) {
16
                                   prefs[g_id] = sum[g_id];
17
                           }
18
                  }
          }
21 }
```

Код хостовой части программы для задач с входными данными в виде двумерного массива.

```
1// HelloWorld.cpp
2//
3// В данном примере продемонстрирована базовая установка и использование OpenCL
4//
5
6#include <iostream>
7#include <fstream>
```

```
8#include <sstream>
9#include <chrono>
12 #include <OpenCL/cl.h>
13 #else
14 #include <CL/cl.h>
15 #endif
16
17 ///
18 // Константы
19 //
20 //const int ARRAY_SIZE = 4096;
21 //const int ROWS_COUNT = 2048;
22 const int ARRAY_SIZE = 4096;
23 const int ROWS_COUNT = 2048;
24 #pragma comment(linker, "/STACK:100000000")
25
26 / / /
27 //
     Создание OpenCL контекста на основе доступной платформы,
     использующей GPU (в приоритете) или CPU
28 //
29 //
30 cl_context CreateContext()
31 {
     cl_int errNum;
32
     cl_uint numPlatforms;
     cl_platform_id firstPlatformId;
     cl_context context = NULL;
     // Выберем OpenCL платформу, на которой будет запущен код.
37
     // В данном примере выберем первую доступную платформу.
     errNum = clGetPlatformIDs(1, &firstPlatformId, &numPlatforms);
     if (errNum != CL_SUCCESS || numPlatforms <= 0)</pre>
     {
41
         std::cerr << "Failed to find any OpenCL platforms." << std::endl;</pre>
42
         return NULL;
     }
     // Создадим OpenCL контекст на заданной платформе.
46
     // Попробуем создать основанный на GPU контекст и в случае
47
     // неудача попробуем создать основанный на СРИ контекст
```

```
cl_context_properties contextProperties[] =
49
     {
50
          CL_CONTEXT_PLATFORM,
51
          (cl_context_properties)firstPlatformId,
53
     };
54
     context = clCreateContextFromType(contextProperties, CL_DEVICE_TYPE_GPU,
55
                                          NULL, NULL, &errNum);
     if (errNum != CL_SUCCESS)
57
     {
58
          std::cout << "Could not create GPU context, trying CPU..." << std::endl;</pre>
59
          context = clCreateContextFromType(contextProperties, CL_DEVICE_TYPE_CPU,
                                               NULL, NULL, &errNum);
          if (errNum != CL_SUCCESS)
          {
              std::cerr << "Failed to create an OpenCL GPU or CPU context." << std::end
              return NULL;
          }
     }
67
68
     return context;
70 }
71
72 ///
73 //
     Создание командной очередь для первого доступного
74 //
     устройства из контекста
75 //
76 cl_command_queue CreateCommandQueue(cl_context context, cl_device_id *device)
77 {
     cl_int errNum;
78
     cl_device_id *devices;
     cl_command_queue commandQueue = NULL;
     size_t deviceBufferSize = -1;
81
82
     // Получить размер буфера устройства
83
     errNum = clGetContextInfo(context, CL_CONTEXT_DEVICES, 0, NULL, &deviceBufferSize
     if (errNum != CL_SUCCESS)
     {
86
          std::cerr << "Failed call to clGetContextInfo(...,GL_CONTEXT_DEVICES,...)";</pre>
87
          return NULL;
88
     }
```

```
90
      if (deviceBufferSize <= 0)</pre>
91
92
          std::cerr << "No devices available.";</pre>
          return NULL;
      }
      // Выделить память под буфер устройства
      devices = new cl_device_id[deviceBufferSize / sizeof(cl_device_id)];
      errNum = clGetContextInfo(context, CL_CONTEXT_DEVICES, deviceBufferSize, devices,
      if (errNum != CL_SUCCESS)
100
      {
101
          delete [] devices;
102
          std::cerr << "Failed to get device IDs";</pre>
103
          return NULL;
104
      }
105
106
      // Выбор первого доступного устройства
      commandQueue = clCreateCommandQueue(context, devices[0], 0, NULL);
108
      if (commandQueue == NULL)
109
110
          delete [] devices;
111
          std::cerr << "Failed to create commandQueue for device 0";</pre>
          return NULL;
113
      }
114
115
      *device = devices[0];
      delete [] devices;
      return commandQueue;
119 }
120
121 ///
      Создание OpenCL программы из файла-kernel
122 //
124 cl_program CreateProgram(cl_context context, cl_device_id device, const char* fileNam
125 {
      cl_int errNum;
      cl_program program;
127
128
      std::ifstream kernelFile(fileName, std::ios::in);
129
      if (!kernelFile.is_open())
```

```
{
131
           std::cerr << "Failed to open file for reading: " << fileName << std::endl;
132
           return NULL;
133
      }
135
      std::ostringstream oss;
136
      oss << kernelFile.rdbuf();</pre>
137
138
      std::string srcStdStr = oss.str();
139
      const char *srcStr = srcStdStr.c_str();
140
      program = clCreateProgramWithSource(context, 1,
141
                                               (const char**)&srcStr,
142
                                               NULL, NULL);
143
      if (program == NULL)
144
      {
145
           std::cerr << "Failed to create CL program from source." << std::endl;</pre>
146
           return NULL;
      }
149
      errNum = clBuildProgram(program, 0, NULL, NULL, NULL, NULL);
150
      if (errNum != CL_SUCCESS)
151
      {
152
           char buildLog[16384];
153
           clGetProgramBuildInfo(program, device, CL_PROGRAM_BUILD_LOG,
154
                                   sizeof(buildLog), buildLog, NULL);
155
156
           std::cerr << "Error in kernel: " << std::endl;</pre>
           std::cerr << buildLog;</pre>
           clReleaseProgram(program);
159
           return NULL;
160
      }
161
      return program;
163
164 }
165
166 ///
167 //
      Создание объектов-памяти для kernel
      Kernel принимает 3 аргумента: result (вывод), а (ввод),
      and b (ввод)
169 //
170 //
171 bool CreateMemObjects(cl_context context, cl_mem memObjects[2], float *a)
```

```
172 {
      memObjects[0] = clCreateBuffer(context, CL_MEM_READ_ONLY | CL_MEM_COPY_HOST_PTR,
173
                                         sizeof(float) * ARRAY_SIZE * ROWS_COUNT, a, NULL);
174
      memObjects[1] = clCreateBuffer(context, CL_MEM_READ_WRITE,
175
                                         sizeof(float) * ARRAY_SIZE * ROWS_COUNT, NULL, NULL
176
177
      if (memObjects[0] == NULL || memObjects[1] == NULL)
178
      {
179
           std::cerr << "Error creating memory objects." << std::endl;</pre>
180
           return false;
181
      }
182
183
      return true;
185 }
186
187 ///
      Очистка от созданных OpenCL ресурсов
189 //
190 void Cleanup(cl_context context, cl_command_queue commandQueue,
                cl_program program, cl_kernel kernel, cl_mem memObjects[3])
192 {
      for (int i = 0; i < 3; i++)
193
      {
           if (memObjects[i] != 0)
195
               clReleaseMemObject(memObjects[i]);
196
      }
197
      if (commandQueue != 0)
           clReleaseCommandQueue(commandQueue);
200
      if (kernel != 0)
201
           clReleaseKernel(kernel);
      if (program != 0)
204
           clReleaseProgram(program);
205
206
      if (context != 0)
207
           clReleaseContext(context);
210 }
211
212 ///
```

```
213 //
            main() для HelloWorld
214 //
215 int main(int argc, char** argv)
216 {
      cl_context context = 0;
217
      cl_command_queue commandQueue = 0;
218
      cl_program program = 0;
      cl_device_id device = 0;
      cl_kernel kernel = 0;
      cl_mem memObjects[2] = { 0, 0 };
222
      cl_int errNum;
223
224
      // Создание OpenCL контекста для первой доступной платформы
      context = CreateContext();
226
      if (context == NULL)
227
      {
228
          std::cerr << "Failed to create OpenCL context." << std::endl;</pre>
229
          return 1;
      }
231
232
      // Создание очереди команд для первого доступного устройства
233
      // в заданном контексте
234
      commandQueue = CreateCommandQueue(context, &device);
      if (commandQueue == NULL)
236
      {
237
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
238
          return 1;
      }
241
      // Создание OpenCL программы из файла исходного кода HelloWorld.cl для kernel
242
      program = CreateProgram(context, device, "Transpose.cl");
243
      if (program == NULL)
      {
245
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
246
          return 1;
247
      }
248
      // Create OpenCL kernel
      cl_int ciErrNum;
251
      kernel = clCreateKernel(program, "transpose1", &ciErrNum);
252
      if (kernel == NULL)
253
```

```
{
254
          std::cerr << "Failed to create kernel" << std::endl;</pre>
255
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
256
          return 1;
      }
258
259
      // Создание объектов памяти, используемых kernel.
260
      // Сначала создаются объекты памяти, содержащие данные
      // для аргументов kernel
      float a[ARRAY_SIZE * ROWS_COUNT];
263
      float at[ARRAY_SIZE * ROWS_COUNT];
264
      for (int i = 0; i < ROWS_COUNT; i++)</pre>
265
      {
          for (int j = 0; j < ARRAY_SIZE; j++)</pre>
267
          {
268
               a[i * ARRAY_SIZE + j] = (float)j;
269
               if (a[i * ARRAY_SIZE + j] < 10) {
                   //std::cout << 0;
               }
272
               //std::cout << a[i * ARRAY_SIZE + j] << " ";
273
274
          //std::cout << std::endl;</pre>
      }
277
      // Измеряем время работы алгоритма
278
      auto t1 = std::chrono::high_resolution_clock::now();
279
      if (!CreateMemObjects(context, memObjects, a))
      {
282
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
283
          return 1;
      }
285
286
      // Задание аргументов kernel (a, b, result).
287
      errNum = clSetKernelArg(kernel, 0, sizeof(cl_mem), &memObjects[0]);
288
      errNum |= clSetKernelArg(kernel, 1, sizeof(cl_mem), &memObjects[1]);
      errNum |= clSetKernelArg(kernel, 2, sizeof(int), &ARRAY_SIZE);
      errNum |= clSetKernelArg(kernel, 3, sizeof(int), &ROWS_COUNT);
291
      if (errNum != CL_SUCCESS)
292
      {
293
          std::cerr << "Error setting kernel arguments." << std::endl;</pre>
```

```
Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
295
          return 1;
296
      }
297
      size_t globalWorkSize[2] = { ARRAY_SIZE, ROWS_COUNT };
299
      size_t localWorkSize[2] = { 32, 32 };
300
      // Поставить kernel в очередь на исполнение
      errNum = clEnqueueNDRangeKernel(commandQueue, kernel, 2, NULL,
303
                                          globalWorkSize, localWorkSize,
304
                                          O, NULL, NULL);
305
      if (errNum != CL_SUCCESS)
306
      {
          std::cerr << "Error queuing kernel for execution." << std::endl;</pre>
308
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
309
          return 1;
310
      }
311
      // Считать выходной буфер в основную программу
313
      errNum = clEnqueueReadBuffer(commandQueue, memObjects[1], CL_TRUE,
314
                                      0, ARRAY_SIZE * ROWS_COUNT * sizeof(float), at,
315
                                      O, NULL, NULL);
      if (errNum != CL_SUCCESS)
317
      {
318
          std::cerr << "Error reading result buffer." << std::endl;</pre>
319
          Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
320
          return 1;
      }
323
      auto t2 = std::chrono::high_resolution_clock::now();
324
      std::cout << "Execution time: "</pre>
325
          << std::chrono::duration_cast<std::chrono::microseconds>(t2 - t1).count()
          << std::endl;
327
328
      // Вывод результирующего буфера
329
      //std::cout << std::endl;</pre>
330
      //for (int i = 0; i < ROWS_COUNT; i++)</pre>
      //{
332
      //
             for (int j = 0; j < ARRAY_SIZE; j++) {
333
      //
                 if (at[i * ARRAY_SIZE + j] < 10) {
334
      //
                      std::cout << 0;
335
```

```
//
336
      //
                  std::cout << at[i * ARRAY_SIZE + j] << " ";
337
      //
      //
             std::cout << std::endl;</pre>
      //}
340
      std::cout << std::endl;</pre>
341
      std::cout << "Executed program succesfully." << std::endl;</pre>
      Cleanup(context, commandQueue, program, kernel, memObjects);
344
      return 0;
345
346 }
```

Kernel для «наивной» реализации задачи транспонирования матрицы.

Kernel для эффективной реализации задачи транспонирования матрицы.

```
1#define TILE_SIZE 32
2__kernel void transpose2(__global float *a,
                                                    __global float *at,
                                                    unsigned int m, unsigned int n)
4
5 {
         int i = get_global_id(0);
         int j = get_global_id(1);
     _local float tile[TILE_SIZE] [TILE_SIZE];
         int local_i = get_local_id(0);
         int local_j = get_local_id(1);
11
12
         tile[local_j][local_i] = a[j * k + i];
13
         barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);
15
```

```
float tmp = tile[local_j][i];
tile[local_j][local_i] = tile[local_i][local_j];
tile[local_i][local_j] = tmp;
barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);

at[i * m + j] = tile[j * TILE_SIZE][i];

tile[local_i][local_j] = tmp;
barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);
```

Kernel для «наивной» реализации задачи умножения матриц.

Kernel для эффективной реализации задачи умножения матриц.

```
1#define TILE_SIZE 32
2__kernel void matmul2(__global float *a,
                  __global float *b,
                  __global float *c,
                  unsigned int M, unsigned int K, unsigned int N)
6 {
     int i = get_global_id(0);
         int j = get_global_id(1);
         int local_i = get_local_id(0);
         int local_j = get_local_id(1);
         __local float tileA[TILE_SIZE][TILE_SIZE];
11
         __local float tileB[TILE_SIZE][TILE_SIZE];
12
13
         float sum = 0.0f;
         for (int tileK = 0; tileK * TILE_SIZE < K; tileK++) {</pre>
```

```
tileA[local_j][local_i] = a[j * K + (tileK * TILE_SIZE + local_i)];
16
                  tileB[local_j][local_i] = b[j * K + (tileK * TILE_SIZE + local_i)];
17
                  barrier(CLK_LOCAL_MEM_FENCE);
                  for (int k = 0; k < TILE_SIZE; k++) {</pre>
19
                           sum += tileA[local_j * TILE_SIZE][k]
20
                                            * tileB[local_i * TILE_SIZE][k];
21
                  }
22
          }
23
          c[j * N * i] = sum;
24
25 }
```

приложение Б

Листинг сборочных файлов CMake

Код сборочного файла CMakeLists.txt

```
1# This is an example project to show and test the usage of the FindOpenCL
2# script.
3
4 cmake_minimum_required( VERSION 2.6 )
5 project( CL_Book )
6
7 set(CMAKE_MODULE_PATH "${CMAKE_SOURCE_DIR}/cmake")
8
9 find_package( OpenCL REQUIRED )
10
11 include_directories( ${OPENCL_INCLUDE_DIRS} )
12 include_directories( "${CMAKE_SOURCE_DIR}/khronos" )
13
14 SUBDIRS(src)
```

Пример сборочного файла CMakeLists.txt для проекта с транспонированием матрицы

```
cmake_minimum_required(VERSION 3.14)
2add_executable( Transpose Transpose.cpp )
3 target_link_libraries( Transpose ${OPENCL_LIBRARIES} )
4
5 configure_file(Transpose.cl ${CMAKE_CURRENT_BINARY_DIR}/Transpose.cl COPYONLY)
```