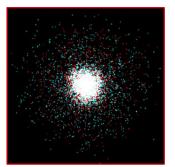
# ИССЛЕДОВАНИЕ ВЫСОКОПРОИЗВОДИТЕЛЬНОГО РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ N ТЕЛ НА БАЗЕ ПЛАТФОРМЫ OPENCL

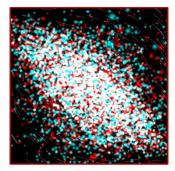
М.М. Захаров<sup>1</sup>, Д.К. Боголепов<sup>2</sup>, О.Д. Блохин<sup>2</sup>, Д.П. Сопин<sup>2</sup>

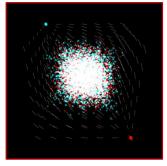
<sup>1</sup>Нижегородский государственный технический университет им. Алексеева <sup>2</sup>Нижегородский государственный университет им. Лобачевского

## Введение

ОрепСL является *первым* открытым межплатформенным стандартом для параллельных вычислений на современных процессорах, включая многоядерные центральные процессоры и графические ускорители. По мнению разработчиков стандарта, обладая низкоуровневым ("close to the metal"), высокопроизводительным и переносимым интерфейсом программирования, OpenCL должен сформировать фундаментальный слой в экосистеме параллельных вычислений. В настоящий момент стандарт реализован в продуктах таких компаний, как ATI/AMD, Apple, NVIDIA, IBM и др.







**Рис. 1**. Пример моделирования системы из  $N = 2^{14}$  тел

Целью данной работы являлось исследование программируемости графической аппаратуры с помощью OpenCL и оценка производительности в сравнении с другими решениями: шейдерные языки и технология CUDA от компании NVIDIA. В качестве тестовой была выбрана задача моделирования динамики N точечных зарядов, помещенных в магнитное поле, при этом рассчитывались взаимодействия между всеми парами зарядов. Основными физическими моделями для задачи является закон Кулона [1] и сила Лоренца [2]. Для интегрирования полученной системы дифференциальных уравнений использовался метод Эйлера, который является стандратным для тестовых программ такого рода.

#### Теоретическая оценка производительности

Перед анализом фактической производительности полезно дать некоторые теоретические оценки. Для этого следует выделить основной вычислительный код и оценить число *тактов* и элементарных операций, которые затрачиваются на его выполнение. Данные величины в общем случае различны: число тактов зависит от архитектуры, в то время как число элементарных операций является характеристикой алгоритма. В рассматриваемой задаче основной объем вычислений связан с расчетом ускорения частицы под воздействием остальных частиц системы. Далее приводится псевдокод соответствующей функции:

Функция расчета ускорения для одной частицы р и q — положение и заряд текущей частицы	Элементарных операций	Циклов ГПУ
1   for ( int i = 0; i < N; ++i )	-	_
2   {	-	_

3	float3 r = p - p [i];	3	3
4	<pre>float dist = dot ( r, r );</pre>	5	3
5	<pre>float invDist = inversesqrt ( dist + SOFTENING );</pre>	2	2
6	<pre>float invDistCube = invDist * invDist * invDist;</pre>	2	2
7	<pre>float s = q * q [i] * invDistCube;</pre>	2	2
8	acc += s * r;	6	3
9   }			
	Итого	20	15

В данной работе функция вычисления обратного квадратного корня (строка 5) оценивается в *одну* элементарную операцию и *один* такт. В большинстве работ принимаются другие оценки, учитывающие особенности конкретной архитектуры. Мы игнорируем эти различия и назначаем данной функции *минимальную* оценку, что позволит оценить производительность в GFLOPS *снизу* и число итераций в секунду *сверху*. Необходимо отметить, что современные ГПУ поддерживают инструкцию *mad*, выполняя сложение и умножение за *один* такт (строки 4 и 8).

Поскольку тело цикла в функции расчета ускорения выполняется N раз, на обработку одной частицы затрачивается  $20 \cdot N$  элементарных операций, в то время как расчет одной итерации требует  $20 \cdot N^2$  элементарных операций.

В качестве примера, построим временную оценку одной итерации для графической карты NVIDIA Quadro FX 5600 1.5 Гб:

$$\mathit{IPS} = \frac{\mathit{Числоядер} \times \mathit{Частотапроцессорa}}{\mathit{Числочастиц} \times \mathit{Числотактов на частиц} y} = \frac{128 \times 1350 \, \mathit{M\Gamma u}}{16384 \times 16384 \times 15} \approx 43 \, \mathit{umepauuu} \, \mathit{c}$$

Данная оценка предполагает, что система из  $N = 2^{14} = 16384$  тел интегрируется методом Эйлера.

#### Результаты экспериментов

Для проведения экспериментов на базе технологии CUDA и шейдерного языка OpenGL Shading Language (GLSL) использовались реализации [3] и [4] соответственно. Результаты замера производительности для метода Эйлера представлены в следующих таблинах.

**Таблица 1.** Производительность в задаче N тел (ATI/AMD Radeon HD 4890 1 Гб, драйвер 10.3)

Число частиц	OpenCL		GLSL	
	FPS	GFLOPS	FPS	GFLOPS
2048	316	26.5	3109.0	260.71
4096	152.9	51.3	1617.0	542.57
8192	67.3	90.3	392.2	526.40
16384	16.9	90.7	106.9	573.91

**Таблица 2.** Производительность в задаче N тел (NVIDIA Quadro FX 5600 1.5 Гб, драйвер 196.21)

Hugao ugamuu	Оре	nCL	CUDA		GLSL	
Число частиц	FPS	GFLOPS	FPS	GFLOPS	FPS	GFLOPS
2048	1147.7	96.27	1398	117.27	907.6	76.13
4096	583.8	195.89	672.19	225.55	319.9	107.34
8192	148.3	199.04	172.44	231.45	106.9	143.47
16384	37.3	200.25	43.39	232.98	27.8	149.25

#### Заключение

Шейдеры обеспечивают минимальные возможности программирования в задачах общего назначения (в частности, не поддерживается локальная или разделяемая память), а платформы OpenCL и CUDA идентичны по своим возможностям. Поэтому от шейдерной реализации следовало бы ожидать наименьшей производительности, в то время как CUDA и OpenCL должны демонстрировать схожие результаты.

Данные соображения в целом реализуются для карты NVIDIA Quadro FX 5600 1.5 Гб. Незначительное отставание OpenCL можно объяснить недостаточной проработкой текущей реализации в сравнении с платформой CUDA. Интересно, что при использовании технологии CUDA достигается пиковая оценка производительности в данной задаче; при использовании OpenCL достигается 87% от пика.

Для карты ATI/AMD Radeon 4890 1 Гб полученная производительность находится на крайне низком уровне: в качестве базового ориентира можно рассматривать производительность шейдеров, которая находится на уровне 570 GFLOPS. Очевидно, что текущая реализация OpenCL от ATI/AMD не обеспечивает должного уровня производительности. Столь скромный результат объясняется еще и тем, что семейство ускорителей ATI/AMD Radeon 4800 не поддерживает локальную память на физическом уровне – она отображается на область глобальной памяти.

Платформа OpenCL продолжает активно развиваться и вполне может претендовать на роль стандарта для параллельных вычислений на гетерогенных системах. Мы столкнулись с рядом проблем текущих реализаций (например, реализация NVIDIA не поддерживает исполнение на центральном процессоре, а платформа ATI/AMD не поддерживает текстуры), однако рекомендовать OpenCL к использованию и получать приемлемые результаты можно уже сейчас.

### Литература

- 1. Закон Кулона (Материал из Википедии свободной энциклопедии). <a href="http://ru.wikipedia.org/wiki/Закон Кулона">http://ru.wikipedia.org/wiki/Закон Кулона</a>
- 2. Сила Лоренца (Материал из Википедии свободной энциклопедии). http://ru.wikipedia.org/wiki/Сила Лоренца
- 3. Erich Elsen V., Vishal Mike Houston и др. N-Body Simulations on GPUs. http://arxiv.org/pdf/0706.3060
- 4. Боголепов Д.К., Турлапов В.Е. Вычисления общего назначения на графических процессорах с использованием шейдерных языков // Труды международной научной конференции "Параллельные вычислительные технологии", Нижний Новгород, 30 марта 3 апреля 2009 г., с. 339-410. http://omega.sp.susu.ac.ru/books/conference/PaVT2009/papers/short papers/012.pdf