

ПРОГРАММИРОВАНИЕ ГРАФИЧЕСКИХ ПРОЦЕССОРОВ НА ЯЗЫКЕ МС#

Ю. Сердюк

Резюме:

Представлено расширение языка МС# конструкциями для программирования графических процессоров. Данное расширение основано на библиотеке GPU.NET, реализованной на языке С# и включающей в себя JIT-компилятор для GPU и набор функций, соответствующих функциям базовой библиотеки CUDA.

Приведены пример программы на МС#, предназначенный для исполнения на графическом процессоре, а также тестовые результаты исполнения МС#-программ на системах с GPU, включая кластерные системы.

1. ВВЕДЕНИЕ

Усложнение архитектуры вычислительных устройств для высокопроизводительных вычислений требует в настоящий момент применения целой группы технологий/библиотек для их программирования. Так, для программирования кластерных установок, имеющих узлы с графическими процессорами (компании NVIDIA), требуется применение связки технологий MPI + Pthreads + CUDA. Если, одновременно, приложения используют универсальные многоядерные процессоры, то к вышеприведенному списку могут добавляться библиотеки типа OpenMP, Intel TBB и т.п. Частично проблему унификации разнообразных программных средств, применяемых для программирования гетерогенных параллельных архитектур, решает библиотека OpenCL, но она достаточно сложна в использовании (описание стандарта OpenCL 1.1 содержит более 300 стр.) и имеет свои ограничения.

В данной работе представлено расширение асинхронной модели программирования, реализованной в языке МС#, конструкциями и средствами, которые позволяют программировать графические процессоры не выходя за рамки указанной модели. Это расширение значительно прощает программирование гетерогенных параллельных архитектур, одновременно обеспечивая достаточную эффективность исполнения МС#-программ на графических процессорах.

2. РАСШИРЕНИЕ ЯЗЫКА МС# ДЛЯ ПРОГРАММИРОВАНИЯ ГРАФИЧЕСКИХ ПРОЦЕССОРОВ

Язык программирования МС# [1] является расширением языка С# и предназначен для разработки параллельных, распределенных приложений. Параллельные приложения предназначены для исполнения на многоядерных процессорах, а распределенными приложениями называются программы, предназначенные для исполнения на вычислительных системах с распределенной памятью (кластерах).

Основным механизмом параллельности в языке МС# являются

а) **асинхронные(аsync)** методы, вызов которых приводит к порождению нового локального потока в рамках которого выполняется тело данного метода, и назначаемого обычно на отдельное ядро, и

б) **перемещаемые(movable)** методы, вызов которых аналогичен вызову async-методов, за исключением того, что новый поток может быть порожден на удаленной машине — обычно, на наименее загруженном узле кластера.

Средствами взаимодействия между параллельными процессами (**async-** и **movable-** методами) в языке МС# являются **каналы(channels)** и **обработчики(handlers)**: по каналам может быть послан произвольный набор (скалярных)значений/объектов, которые могут быть получены (возможно, с некоторой предобработкой) посредством обработчика.

Базовая идея адаптации системы программирования МС# к вычислительным архитектурам на базе графических процессоров состоит во введении дополнительного модификатора gnu, который должен быть использован в определении метода, предназначенного для исполнения на GPU. В частности, этим модификатором должны быть помечены все методы, которые вызываются из основного gnu-метода, который, в свою очередь, вызывается из хост-программы (т.е., программы, исполняющейся на основном процессоре).

Общая идеология программирования графических процессоров на языке МС# совпадает с идеологией технологии CUDA. Параметры конфигурации графического процессора устанавливаются программистом с использованием директивы #gpuconfig препроцессора языка МС#. Пример задания такой директивы приведен ниже:

```
#gpuconfig ( Device = myNumber, GridSize = ( 1, N ),
              BlockSize = ( BLOCK_SIZE, BLOCK_SIZE ) )
```

Эта директива обрабатывается компилятором языка МС#, который генерирует соответствующие вызовы функций библиотеки GPU.NET, устанавливающие параметры графического процессора.

Чтобы освободить программиста от необходимости явно программировать передачу данных из основной памяти в память графического устройства и обратно, при вызове gnu-метода к аргументам вызова,

являющимся массивами, могут применяться модификаторы *in* и *out*: модификатор *in* (применяемый по умолчанию) для некоторого массива означает, что этот массив должен быть скопирован в память графического устройства до непосредственного вызова гри-метода, а модификатор *out* для массива означает, что он должен быть скопирован из памяти графического устройства в основную память по окончании вызова гри-функции. Тем самым, в языке MC# модификатор *out*, применяемый к аргументам-массивам гри-функции, имеет другую семантику по сравнению с его аналогом в языке C#.

Сам вызов гри-методов в MC#-программах является синхронным, т.е., после вызова гри-функции исполнение вызывающей программы блокируется до тех пор, пока не завершится исполнение вызванной функции на графическом устройстве. Соответственно, при использовании в MC#-программе нескольких графических устройств соответствующие гри-методы должны вызываться из параллельных потоков, которые порождаются в MC#-программах путем вызова *async*-методов. Наконец, исполнение распределенных MC#-программ на кластере с узлами, оснащенными несколькими графическими устройствами, требует использования соответствующей иерархии методов: *movable*, *async*- и гри-методов.

Ниже представлен полный текст программы на языке MC# для сложения двух векторов целых чисел с использованием GPU:

```
using System;
public class VectorAddition {

    public static void Main ( String[] args ) {

        int N = Convert.ToInt32 ( args [ 0 ] );      // Length of vectors
        Console.WriteLine ( "N = " + N );

        int[] A = new int [ N ];
        int[] B = new int [ N ];
        int[] C = new int [ N ];

        Random rand = new Random();

        for ( int i = 0; i < N; i++ ) {
            A [ i ] = rand.Next();
            B [ i ] = rand.Next();
        }

        #gpuconfig ( BlockSize = ( N ) )
        vecadd ( A, B, out C );

        Console.WriteLine ( "A [ 0 ] = " + A [ 0 ] + " " +
                           "B [ 0 ] = " + B [ 0 ] + " " +
                           "C [ 0 ] = " + C [ 0 ] );
    }

    public static gpu vecadd ( int[] A, int[] B, int[] C ) {

        int i = ThreadIndex.X;
        C [ i ] = A [ i ] + B [ i ];

    }
}
```

С помощью директивы *#gpuconfig* программист обязан указывать параметры графического устройства специфичные только для его программы. Всем остальным таким параметрам будут присвоены стандартные значения по умолчанию (в частности, значение по умолчанию параметра *Device* равно 0).

3. ТЕСТОВЫЕ РЕЗУЛЬТАТЫ

Тестирование проводилось на 2-узловом кластере под управлением ОС Linux, где каждый узел кластера был оснащен двумя графическими картами Tesla C1060. Ниже представлен график для программы перемножения двух матриц размером 18432 x 18432 с элементами типа float. График показывает зависимость времени исполнения программы (в секундах) от количества используемых графических устройств.

В качестве межузловой сети на данном кластере применялась сеть Infiniband. Для использования данного вида сети быстрой передачи данных в MC#-программах, был сконфигурирован драйвер IPoIB (Internet Protocol over Infiniband) и был применен протокол SDP (Socket Direct protocol). Таким образом, сам код MC#-программ никак не изменяется и не требует перекомпиляции при использовании различных типов сетей передачи данных.



Рис. 1

Сам алгоритм перемножения матриц является портированием на C# соответствующего алгоритма из примеров, включенных в NVIDIA CUDA SDK, и использует разделяемую память (shared memory). В GPU.NET, массивы, размещаемые в разделяемой памяти, объявляются в виде (параметризованных) статических массивов. Пример такого объявления приведен ниже:

```
[StaticArray( SIZE )]
private static Shared1Dfloat A_submatrix;
```

Для (барьерной) синхронизации потоков в рамках одного блока используется функция *SyncThreads* класса *CudaRuntime*, а для получения индексов потоков внутри блока и индексов блока внутри решетки блоков используются статические переменные *ThreadIndex* и *BlockIndex*.

В качестве второго тестового примера использовалась программа N-Queens, вычисляющая количество всех возможных различных расстановок ферзей на шахматной доске размером $N \times N$, где ферзи попарно не атакуют друг друга. Применялся алгоритм, учитывающий симметрии при вычислении количества расстановок, и адаптированный к GPU посредством перевода исходного рекурсивного алгоритма в итеративный. Массивы, в которых сохранялась текущая конфигурация ферзей, размещались в разделяемой памяти, а список "заданий" (частичных конфигураций), который должен быть обработан одним GPU, располагался в памяти графического устройства.

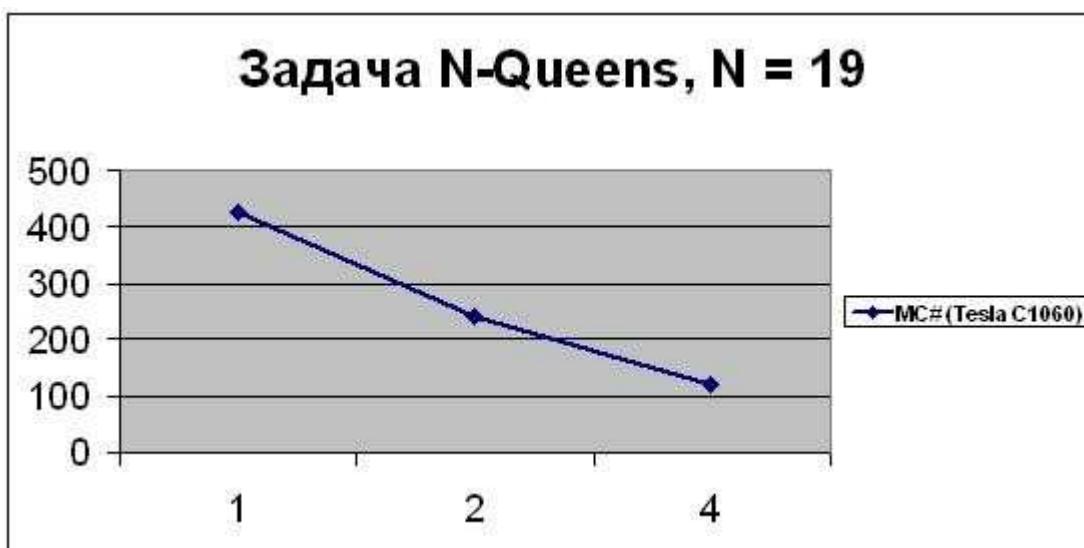


Рис. 2

Ниже на графике показано время решения задачи (в сек.) для $N = 19$ в зависимости от количества используемых графических устройств (в соответствии с архитектурой Tesla C1060, на каждом таком устройстве задача разделялась между 240 графическими ядрами):

4. ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В данной работе было представлено расширение языка MC# конструкциями для программирования графических процессоров. Попытки разработки средств программирования графических процессоров с использованием языка C# предпринимались в разных проектах. Так, в проекте CUDA.NET [2] хост-программу можно писать на языке C#, однако, для написания программы, исполняющейся на GPU, по-прежнему, необходимо использовать язык С. Суть проекта Accelerator [3] компании Microsoft состоит во введении специальных объектов -"параллельных массивов" и операций над ними, которые можно использовать в программах на языке C#. Данные операции транслируются в код, исполняемый на графическом устройстве. При данном подходе, программист не имеет возможности написать собственную функцию, предназначенную для исполнения на GPU, а потому круг задач, решаемых с помощью данного подхода, является достаточно узким.

Тестовые результаты исполнения MC#-программ на системах с GPU показали, что на специального рода задачах (например, включающих операции с матрицами) производительность MC#-программ в несколько раз выше, чем производительность программ на языке С, оттранслированных с помощью оптимизирующих компиляторов и исполняемых на универсальных многоядерных процессорах. Ниже приведен сравнительный график времени исполнения программ перемножения матриц (в сек.), реализованных на MC# и на языке С с применением OpenMP, в зависимости от размера матриц. Программа на С + OpenMP исполнялась на машине с 8 физическими ядрами (два 4-ядерных процессора Intel Xeon X5570 2.93 GHz):

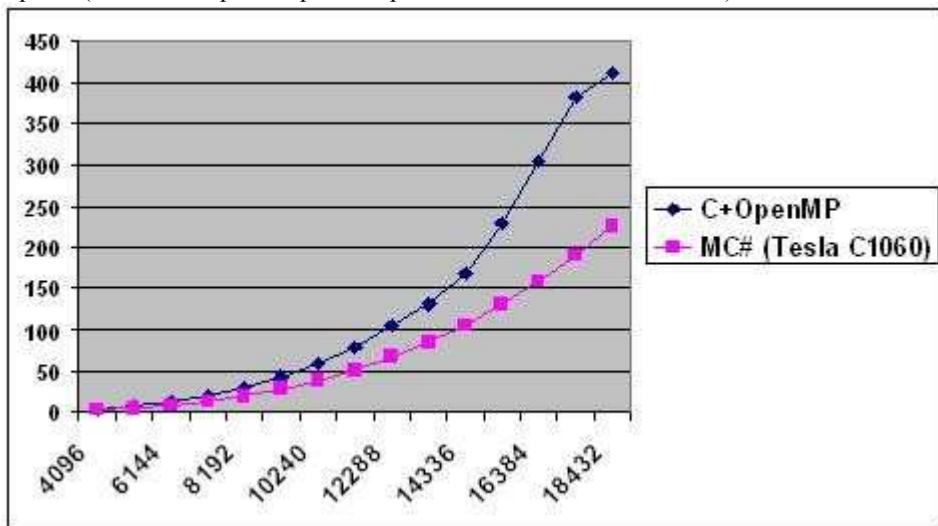


Рис. 3

Следует отметить, что на текущий момент в JIT-компиляторе для GPU не реализован этап оптимизации порождаемого кода для графического процессора, что является одним из направлений дальнейшего развития библиотеки GPU.NET, включенной в состав системы программирования MC#.

Текущую версию системы MC# можно найти на сайте www.mcsharp.net. Автор выражает благодарность Александру Петрову и Илье Виноградову за помощь в проведении экспериментов.

ЛИТЕРАТУРА.

1. А.В. Петров, Ю.П. Сердюк "Система параллельного распределенного программирования MC# 2.0", - Вычислительные методы и программирование, т.9, № 1, стр. 158 - 168.
2. <http://www.hoopoe-cloud.com/Solutions/CUDA.NET/Default.aspx>
3. D. Tarditi, S. Puri, and J. Oglesby "Accelerator: Using Data Parallelism to Program GPUs for General-Purpose Uses", - Microsoft Research Technical Report, MSR-TR-2005-184, October 2006.