Министерство науки и высшего образования Российской Федерации

Муромский институт федерального государственного бюджетного образовательного учреждения высшего образования

«Владимирский государственный университет имени Александра Григорьевича и Николая Григорьевича Столетовых» (МИВлГУ)

Факультет	ИТ
Кафедра	ИС

OTYET

По преддипломной практике

Руководитель	
Щаников С.А.	
(фамилия,	инициалы)
(подпись)	(дата)
Студент	ИС-117
•	(группа)
Минеев Р.Р.	
(фамилия,	инициалы)
(подпись)	(дата)

Оглавление

Введение	. 3
1. Анализ технического задания	. 4
1.1. Зачем нейросетям краш-тест	. 4
1.2. Обзор методов организации параллельных вычислений	. 4
1.3. Выбор средства	. 6
1.4. Пара слов о	. 6
2. Проектирование	. 8
3. Тестирование	. 9
Заключение	10
Список использованной литературы	11

		1								
Из	Пиот	№ докум.	Подп.	Дата	МИВУ 09.03.02-00.000					
			тюди.	дата		-			-	
Сту	удент	Минеев Р.Р				Лите	pa	Лист	Листов	
Рук	сов.	Щаников С.А			Отчет по преддипломной	У		2	-	
Ког	нс				практике					
Н.к	онтр.				1	МИ ВлГУ		J		
Утв.						ИС-117				

Введение			
Значимость ра	боты, как она может ул	ıучшить мир	

- 1. Анализ технического задания
- 1.1. Зачем нейросетям краш-тест

1.2. Обзор методов организации параллельных вычислений

Необходимость разделять вычислительные задачи и выполнять их одновременно (параллельно) возникла задолго до появления первых вычислительных машин.

Существует 3 метода распараллеливания расчетов:

- распараллеливание по задачам (такое распараллеливание актуально для сетевых серверов и других вычислительных систем, выполняющих одновременно несколько функций либо обслуживающих многих пользователей);
- распараллеливание по инструкциям (аппаратно реализовано в современных центральных процессорах общего назначения, поскольку оно эффективно при исполнении программ, интенсивно обменивающихся разнородной информацией с другими программами и с пользователем компьютера);
 - распараллеливание по данным.

Потоковая обработка данных особенно эффективна для алгоритмов, обладающих следующими свойствами, характерными для задач физического и математического моделирования:

- большая плотность вычислений велико число арифметических операций, приходящихся на одну операцию ввода-вывода (например, обращение к памяти). Во многих современных приложениях обработки сигналов она достигает 50:1, причем со сложностью алгоритмов увеличивается;
- локальность данных по времени каждый элемент загружается и обрабатывается за время, малое по отношению к общему времени обработки, после чего он больше не нужен. В результате в памяти потокового процессора для

						Лист
					МИВУ 09.03.02-00.000	1
Из	Лист	№ докум.	Подп.	Дата		4

каждого «вычислителя» можно хранить только данные, необходимые для обработки одного элемента, в отличие от центральных процессоров с моделью произвольно зависимых данных.

Со времени своего появления в начале 1980-х годов, персональные компьютеры развивались в основном как машины для выполнения программ, сложных по внутренней структуре, содержащих большое количество ветвлений, интенсивно взаимодействующих с пользователем, но редко связанных с потоковой обработкой большого количества однотипных данных. Центральные процессоры ПК оптимизировались для решения именно таких задач, поэтому характеризовались следующим:

- большим количеством блоков для управления исполнением программы (кеширование данных, предсказание ветвлений и т.п.) и сравнительно малым количеством блоков для вычислений;
- архитектурой, оптимальной для программ со сложным потоком управления (обработка разнородных команд и данных, организация взаимодействия программ между собой и с пользователем);
 - памятью с максимальной скоростью произвольного доступа к данным.

Увеличение производительности СРU в основном было связано с увеличением тактовой частоты и размеров высокоскоростной кешпамяти (память, расположенная прямо на процессоре). Программирование СРU для ресурсоемких научных вычислений подразумевает тщательное структурирование данных и порядка инструкций для эффективного использования всех уровней кеш-памяти.

Ядра современных центральных процессоров являются суперскалярными, поддерживая векторную обработку (расширения SSE и 3DNow!), сами же СРU обычно содержат несколько ядер. Таким образом, в совокупности центральные процессоры могут реализовывать десятки параллельных вычислительных потоков. Однако графические процессоры включают в себя тысячи параллельных «вычислителей». Кроме того, при поточно-параллельных расчетах графические процессоры имеют преимущество благодаря следующим особенностям архитектуры:

Из	Лист	№ докум.	Подп.	Дата

- память GPU оптимизирована на максимальную пропускную способность (а не на скорость произвольного доступа, как у CPU), что ускоряет загрузку потока данных;
- бо́льшая часть транзисторов графического процессора предназначена для вычислений, а не для управления исполнением программы;
- при запросах к памяти, за счет конвейерной обработки данных, не происходит приостановки вычислений.

Однако обработка ветвлений (исполнение операций условного перехода) на GPU менее эффективна, поскольку каждый управляющий блок обслуживает не один, а несколько вычислителей.

Таким образом, производительность одного GPU при хорошо распараллеливаемых вычислениях аналогична кластеру из сотен обычных вычислительных машин, причем графические процессоры сейчас поддерживают практически все операции, используемые в алгоритмах общего назначения:

- распространенные математические операции и функции вещественного аргумента. В рамках SM 4.0 поддерживаются целые числа и логические операции, а в SM 4.1 и CUDA также и вещественные числа двойной (64-битной) точности;
- организацию циклов. В SM 3 длина циклов ограничена 255 итерациями, в SM 4 длина циклов не ограничена;
- операции условного перехода (которые исполняются сравнительно медленно, поскольку в составе GPU блоков управления меньше, чем вычислительных блоков).

1.3. Выбор средства

1.4. Пара слов о ...

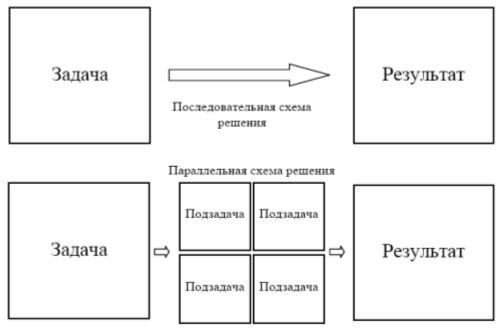
https://elibrary.ru/download/elibrary_21502913_61591470.pdf

						Лист
					МИВУ 09.03.02-00.000	6
КИ	Лист	№ докум.	Подп.	Дата		O

https://elibrary.ru/download/elibrary_23636603_72998025.pdf https://elibrary.ru/download/elibrary_13919877_96111886.pdf https://cs.petrsu.ru/~kulakov/courses/parallel/lect/arch.pdf https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%93%D1%80%D0%B8%D0%B4 https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%98%D1%81%D1%82%D0%BE%D1%80%D0%B8%D1%8 F %D0%BF%D0%B0%D1%80%D0%B0%D0%BB%D0%BB%D0%B5%D0%BB%D1%8C%D0%B D%D1%8B%D1%85 %D0%B8 %D1%80%D0%B0%D1%81%D0%BF%D1%80%D0%B5%D0%B4 %D0%B5%D0%BB%D1%91%D0%BD%D0%BD%D1%8B%D1%85 %D0%B2%D1%8B%D1%87% D0%B8%D1%81%D0%BB%D0%B5%D0%BD%D0%B8%D0%B9 https://elib.spbstu.ru/dl/2/5187.pdf/info https://kpfu.ru/portal/docs/F_1709436329/mcc18a.pdf http://python-3.ru/page/multiprocessing https://habr.com/ru/company/otus/blog/501056/ http://window.edu.ru/resource/944/76944/files/book9.pdf https://elibrary.ru/download/elibrary_13919877_96111886.pdf Лист МИВУ 09.03.02-00.000 7 Из Лист № докум. Полп. Дата

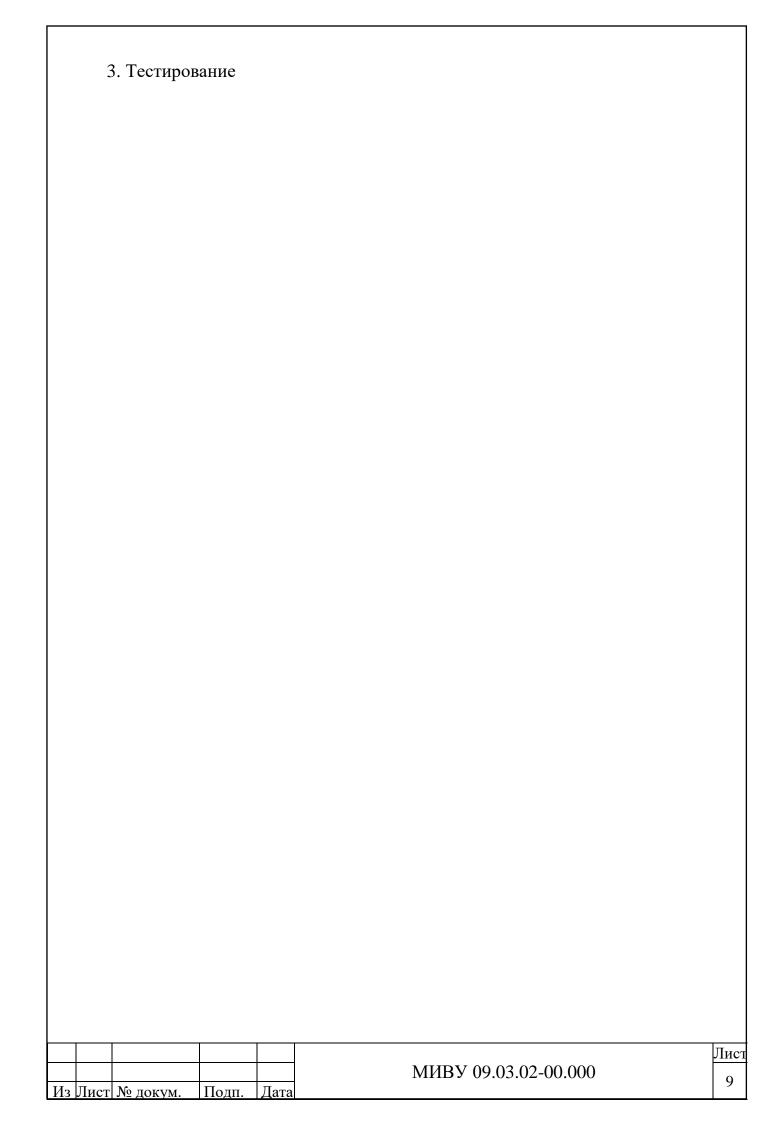
2. Проектирование

Тут про классы и архитектуру разрабатываемой системы



Пример способа распределённых вычислений

17	п	NC .	П	п
<i>I</i> /13	ЛИСТ	№ докум.	Подп.	Дата



	,	Заключение	e						
					МИЕ	ВУ 09.03.	02-00.00	00	Лис 10
Из	Пиот	№ покум	Поли	Пото					10

	(Список исп	ользова	анной	й литератуј	эы			
II.	П	№ локум.	Потт	П		МИВ	У 09.03.02-0	0.000	Лист 11