

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана (национальный исследовательский университет)»

(МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»	
КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»	

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №2 по курсу «Архитектура ЭВМ» на тему:

«Организация памяти конвейерных суперскалярных электронных вычислительных машин»

Студент Рунов К.А.
Группа ИУ7-54Б
Преподаватели Попов А.Ю., Ибрагимов С.В.

СОДЕРЖАНИЕ

\mathbf{B}	ВЕД	ЕНИЕ	3
1	Эксперимент 1: Исследование расслоения динамической па-		
	МЯТ	И	4
	1.1	Параметры эксперимента	4
	1.2	Результат эксперимента	4
2	Экс	сперимент 2: Сравнение эффективности ссылочных и век-	
	тор	ных структур	5
	2.1	Параметры эксперимента	5
	2.2	Результат эксперимента	5
3	Экс	сперимент 3: Исследование эффективности программной	
	пре	двыборки	6
	3.1	Параметры эксперимента	6
	3.2	Результат эксперимента	6
4	Экс	сперимент 4: Исследование способов эффективного чтения	
	опе	ративной памяти	7
	4.1	Параметры эксперимента	7
	4.2	Результат эксперимента	7
5	Экс	сперимент 5: Исследование конфликтов в кеш-памяти	8
	5.1	Параметры эксперимента	8
	5.2	Результат эксперимента	8
6	Экс	сперимент 6: Сравнение алгоритмов сортировки	9
	6.1	Параметры эксперимента	9
	6.2	Результат эксперимента	9
3	4К.Л	ЮЧЕНИЕ	10

ВВЕДЕНИЕ

Цель работы — освоение принципов эффективного использования подсистемы памяти современных универсальных ЭВМ, обеспечивающей хранение и своевременную выдачу команд и данных в центральное процессорное устройство. Работа проводится с использованием программы для сбора и анализа производительности РСLAB.

1 Эксперимент 1: Исследование расслоения динамической памяти

1.1 Параметры эксперимента

- 1) Параметр 1 (максимальное расстояние между читаемыми данными): 64
- 2) Параметр 2 (шаг увеличения расстояния между читаемыми 4х байтовыми ячейками): 64
- 3) Параметр 3 (размер массива): 8

1.2 Результат эксперимента

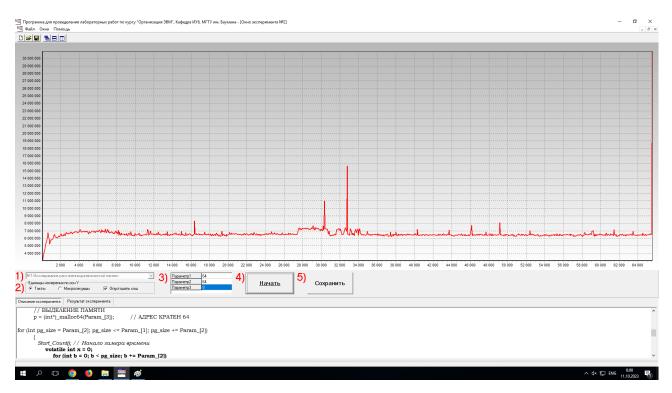


Рисунок 1 – Исследование расслоения динамической памяти

2 Эксперимент 2: Сравнение эффективности ссылочных и векторных структур

2.1 Параметры эксперимента

- 1) Параметр 1 (количество элементов в списке): 1
- 2) Параметр 2 (максимальная фрагментация списка): 256
- 3) Параметр 3 (шаг изменения фрагментации): 4

2.2 Результат эксперимента

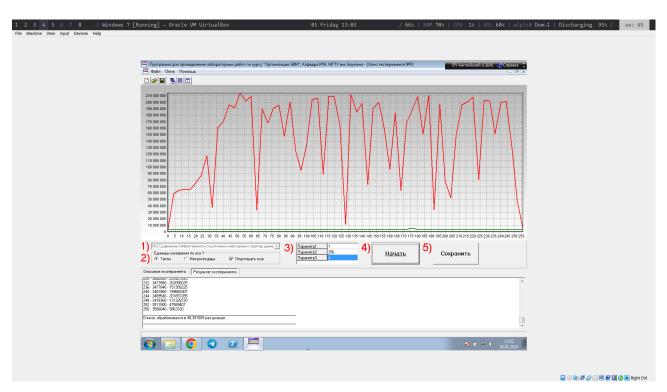


Рисунок 2 – Сравнение эффективности ссылочных и векторных структур

Список обрабатывался в 40.391009 раз дольше.

3 Эксперимент 3: Исследование эффективности программной предвыборки

3.1 Параметры эксперимента

- 1) Параметр 1 (шаг увеличения расстояния между читаемыми данными): 256
- 2) Параметр 2 (размер массива): 512

3.2 Результат эксперимента

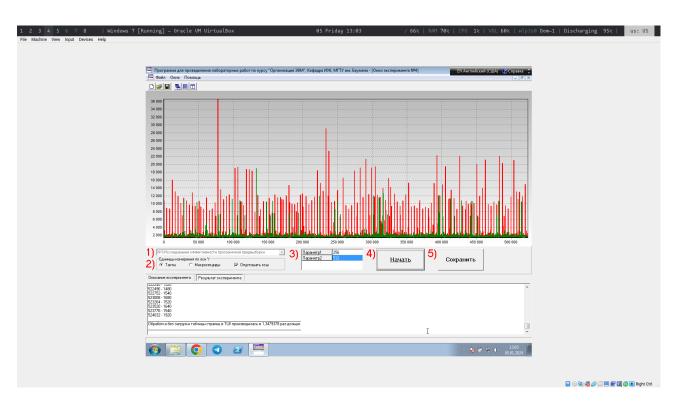


Рисунок 3 – Исследование эффективности программной предвыборки

Обработка без загрузки таблицы страниц в TLB производилась в 1.347938 раз дольше.

4 Эксперимент 4: Исследование способов эффективного чтения оперативной памяти

4.1 Параметры эксперимента

- 1) Параметр 1 (размер массива): 4
- 2) Параметр 2 (количество потоков данных): 64

4.2 Результат эксперимента



Рисунок 4 — Исследование способов эффективного чтения оперативной памяти

Неоптимизированная структура обрабатывалась в 1.1646418 раз дольше.

5 Эксперимент 5: Исследование конфликтов в кешпамяти

5.1 Параметры эксперимента

- 1) Параметр 1 (размер блока кеш-памяти): 256
- 2) Параметр 2 (размер линейки кеш-памяти): 128
- 3) Параметр 3 (количество читаемых линеек): 512

5.2 Результат эксперимента

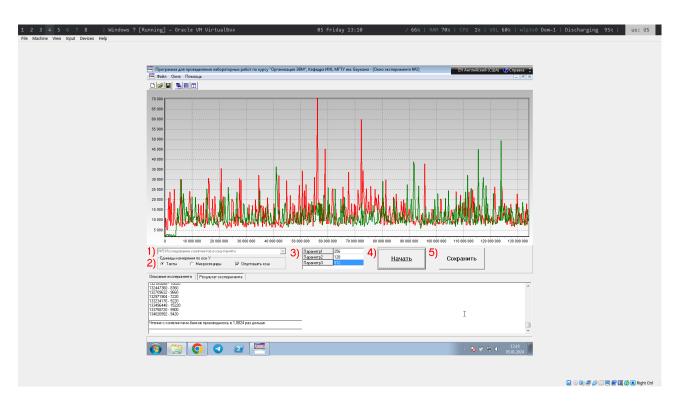


Рисунок 5 – Исследование конфликтов в кеш-памяти

Чтение с конфликтами банков производилось в 1.0824 раз дольше.

6 Эксперимент 6: Сравнение алгоритмов сортировки

6.1 Параметры эксперимента

- 1) Параметр 1 (количество 64-х разрядных элементов массивов): 1
- 2) Параметр 2 (шаг увеличения размера массива): 4

6.2 Результат эксперимента



Рисунок 6 – Сравнение алгоритмов сортировки

QuickSort работал в 1.6806711 раз дольше Radix-Counting Sort. QuickSort работал в 1.7781202 раз дольше Radix-Counting Sort, оптимизированного под 8-процессорную Θ BM.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Освоены принципы эффективного использования подсистемы памяти современных универсальных ЭВМ, обеспечивающей хранение и своевременную выдачу команд и данных в центральное процессорное устройство. Работа была проведена с использованием программы для сбора и анализа производительности РСLAB. Поставленная цель достигнута.