

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ  
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ  
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
НОВОСИБИРСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ  
ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
Факультет информационных технологий  
Кафедра параллельных вычислений**

**ОТЧЕТ**

**О ВЫПОЛНЕНИИ ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЫ**

**«ВЛИЯНИЕ КЭШ-ПАМЯТИ НА ВРЕМЯ ОБРАБОТКИ МАССИВОВ»**

студентки 2 курса, группы 21207

**Черновской Яны Тихоновны**

Направление 09.03.01 – «Информатика и вычислительная техника»

Преподаватель:

А.Ю. Власенко

Новосибирск 2022

## Содержание

1. Содержание	2
2. Цель	3
3. Исследование зависимости времени доступа к данным в памяти от их объема.	3
4. Исследование зависимости времени доступа к данным в памяти от порядка их обхода.	3
5. Задание	4
6. Описание работы	5
7. Заключение	6
8. Приложение	7
а. Приложение 1. График зависимости среднего времени доступа от размера массива	7
б. Приложение 2. Полный листинг программы	8

## Цель

1. Исследование зависимости времени доступа к данным в памяти от их объема.
2. Исследование зависимости времени доступа к данным в памяти от порядка их обхода.

## Задание

1. Написать программу, многократно выполняющую обход массива заданного размера тремя способами (прямой, обратный и случайный).
2. Для каждого размера массива и способа обхода измерить среднее время доступа к одному элементу (в тактах процессора). Построить графики зависимости среднего времени доступа от размера массива. Каждый последующий размер массива отличается от предыдущего не более, чем в 1,2 раза.
3. Определить размеры кэш-памяти точным образом (на основе документации по процессору используемой машины; утилите, отражающей характеристики процессора; системному файлу;...)
4. На основе анализа полученных графиков:
  - оценить размеры кэш-памяти различных уровней, обосновать ответ, сопоставить результат с известными реальными значениями;
  - определить размеры массива, при которых время доступа к элементу массива при случайном обходе больше, чем при прямом или обратном; объяснить причины этой разницы во временах.
5. Составить отчет по лабораторной работе. Отчет должен содержать следующее.
  - Описание алгоритмов заполнения массива тремя способами (особенно — случайным).
  - График и таблицу зависимости среднего времени доступа к одному элементу от размера массива и способов обхода.
  - Полный компилируемый листинг реализованной программы и команду для ее компиляции.
  - Вывод по результатам лабораторной работы.

## Описание работы

- 1) Перед запуском самой программы около 1 секунды был выполнен прогон пустого цикла с расчётом умножение матриц(из прошлой лабораторной работы), чтобы процессор с динамически изменяемой частотой установил её на фиксированном уровне.
- 2) Для каждого размера массива и способа обхода было измерено среднее время доступа к одному элементу (в тактах процессора)
- 3) Описание обходов:
  - a) Прямой  
Значением ячейки массива с индексом  $i$  будет  $i+1$ . В случае последнего элемента следующим элементом будет самый первый
  - b) Обратный  
То же самое, что и прямой обход, но теперь обход идёт с конца массива
  - c) Случайный  
Значением ячейки массива с индексом  $i$  будет некоторый индекс, который невозможно предугадать заранее, но индекс не выйдет за пределы массива.
- 4) Были построены графики зависимости среднего времени доступа от размера массива
- 5) Были определены размеры кэш-памяти точным образом. Сравнив с графиков, мы получили примерно одинаковые значения.

Кэш L1:	256 КБ
Кэш L2:	1,0 МБ
Кэш L3:	8,0 МБ

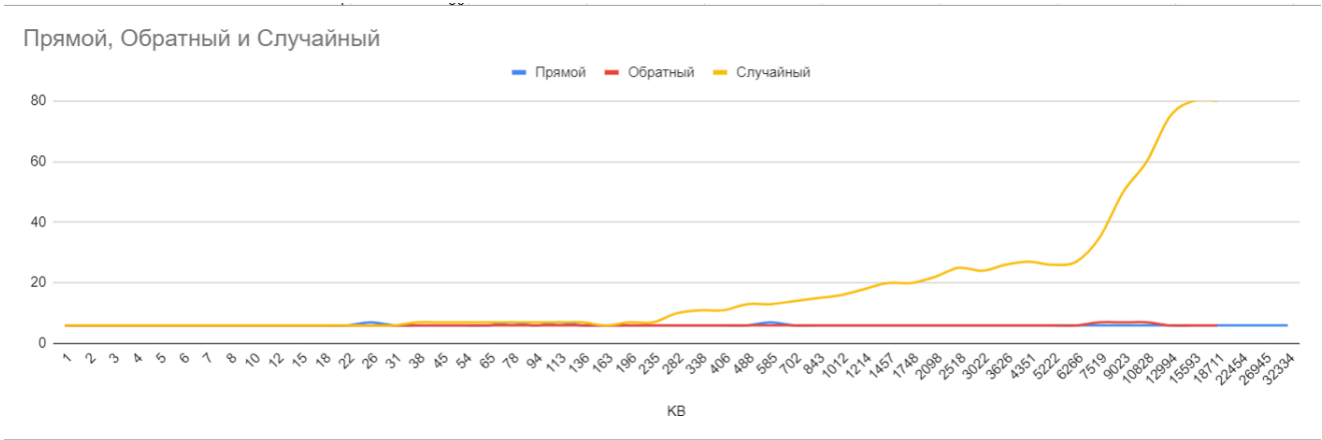
## Заключение

Из-за предвыборки данных, прямой и обратный обходы не росли с увеличением размера массива.

В случайном же порядке количество тактов процессора, затраченное на получение элемента массива, заметно растет с увеличением размера массива потому что кэш-контроллер не может корректно выполнить предвыборку данных для обхода массива в случайном порядке.

# Приложение

Приложение 1. График зависимости среднего времени доступа от размера массива



## Приложение 2. Полный листинг программы

```
1. #include <iostream>
2. #include <cstdlib>
3. #include <ctime>
4. #include <climits>
5. #include <set>
6. #include <string>
7. #include <intrin.h>
8. #pragma intrinsic(__rdtsc)
9. #include <iomanip>
10. #include <vector>
11.
12. enum MODE
13. {
14.     DIRECT,
15.     REVERSE,
16.     RANDOM
17. };
18.
19. void directTraversal(unsigned int *array, const unsigned int n)
20. {
21.     array[n - 1] = 0;
22.     for (unsigned int i = 0; i < n - 1; i++)
23.     {
24.         array[i] = i + 1;
25.     }
26. }
27.
28. void reverseTraversal(unsigned int *array, const unsigned int n)
29. {
30.     array[0] = n - 1;
31.     for (unsigned int i = n - 1; i > 0; --i)
32.         array[i] = i - 1;
33. }
34.
35. void randomTraversal(unsigned int *array, const unsigned int arraySize)
36. {
37.     std::set<unsigned int> set;
38.
39.     for (unsigned int i = 0; i < arraySize; ++i) set.insert(i);
40.     unsigned int index = rand() % set.size();
41.     unsigned int prev = *next(set.begin(), index);
42.     unsigned int start = prev;
43.
```



```

44.  for(; set.size() > 1;)
45.  {
46.      set.erase(next(set.begin(), index));
47.      index = rand() % set.size();
48.      array[prev] = *next(set.begin(), index);
49.      prev = *next(set.begin(), index);
50.
51.  }
52.  array[*set.begin()] = start;
53.
54. }
55.
56. void assign(const unsigned int *array, const unsigned int n, const unsigned int
    k)
57. {
58.     int m = 0;
59.     for (unsigned int j = 0; j < n * k; ++j)
60.         m = array[m];
61. }
62.
63. void CalcTime(MODE modeName, const unsigned int minSize, const unsigned
    int maxSize,
64.               unsigned int *array, const int k)
65. {
66.     std::cout << std::setw(7)<< std::left << "KB"
67.               << std::setw(15)<< std::left << "size"
68.               << std::setw(7)<< std::left << "time" << std::endl;
69.     unsigned int currentSize = minSize;
70.     for (; currentSize < maxSize; currentSize = (unsigned int)(currentSize * 1.2))
71.     {
72.         array = new unsigned int[currentSize];
73.
74.         if (modeName == DIRECT)         directTraversal(array, currentSize);
75.         else if (modeName == REVERSE)   reverseTraversal(array, currentSize);
76.         else                             randomTraversal(array, currentSize);
77.
78.         unsigned long long minTime = LLONG_MAX;
79.
80.         assign(array, currentSize, 3);
81.
82.         for (int j = 0; j < 3; j++)
83.         {
84.             unsigned long long start = __rdtsc();
85.             assign(array, currentSize, k);
86.             unsigned long long end = __rdtsc();
87.             unsigned long long Time = end - start;
88.             if (Time < minTime) minTime = Time;
89.         }

```

```

90.
91.     std::cout << std::setw(7) << std::left << currentSize / 256
92.         << std::setw(15) << std::left << currentSize
93.         << std::setw(7) << std::left << minTime / (k * currentSize) << std::endl;
94.
95.     free(array);
96. }
97. }
98.
99. int main()
100. {
101.     unsigned int minSize = 256;
102.     unsigned int maxSize = 32 * 1024 * 256;
103.     unsigned int k = 10;
104.     unsigned int *array;
105.
106.     std::cout << "DIRECT TRAVERSAL" << std::endl;
107.     CalcTime(DIRECT, minSize, maxSize, array, k);
108.
109.     std::cout << "REVERSE TRAVERSAL" << std::endl;
110.     CalcTime(REVERSE, minSize, maxSize, array, k);
111.
112.     std::cout << "RANDOM TRAVERSAL" << std::endl;
113.     CalcTime(RANDOM, minSize, maxSize, array, k);
114.
115. }

```