

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ  
ФЕДЕРАЦИИ  
НОВОСИБИРСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ  
УНИВЕРСИТЕТ

Кафедра ВТ

Лабораторная работа №2  
**«Оценка производительности процессора»**

Факультет: АВТФ

Группа: АПИМ-25

Выполнил: Бадагов А.В., Клименко К.В.

Преподаватель: Перышкова Е.Н.

Отметка о защите:

Новосибирск 2025

**Задание:** разработать программу (benchmark) для оценки производительности подсистемы памяти.

1. Написать программу(функцию)на языке C/C++/C# для оценки производительности подсистемы памяти.

На вход программы подать следующие аргументы.

1) Подсистема памяти. Предусмотреть возможность указать подсистему для проверки

производительности: RAM (оперативная память), HDD/SSD и flash.

2) Размер блока данных в байтах, Кб или Мб. Если размерность не указана, то в байтах, если указана, то соответственно в Кбайтах или Мбайтах.

3) Число испытаний, т.е. число раз повторений измерений.

Пример вызова программы: `./memory_test -m RAM -b 1024|1Kb -l 10` или `/memory_bandwidth —memory-type RAM|HDD|SSD|flash`

`—block-size 1024|1Kb`

`—launch-count 10`

В качестве блока данных использовать одномерный массив, в котором произведение числа элементов на их размерность равна требуемому размеру блока данных. Массив инициализировать случайными значениями. Для тестирования HDD/SSD и flash создать в программе файлы в соответствующих директориях.

Измерение времени реализовать с помощью функции `clock_gettime()` или аналогичной с точность до наносекунд. Измерять время исключительно на запись элемента в память или считывание из неё, без операций генерации или преобразования данных.

На выходе программы в одну строку CSV файла со следующей структурой: `[MemoryType;BlockSize;ElementType;BufferSize;LaunchNum;Timer;WriteTime;AverageWriteTime;WriteBandwidth;`

`AbsError(write);RelError(write);ReadTime;AverageReadTime;ReadBandwidthAbsError(read);RelError(read);]`, где

`MemoryType` – тип памяти (RAM|HDD|SSD|flash) или модель устройства, на котором проводятся испытания;

`BlockSize` – размер блока данных для записи и чтения на каждом испытании;

`ElementType` – тип элементов используемых для заполнения массива данных;

`BufferSize` – размер буфера, т.е. порции данных для выполнения одной операции записи или чтения;

`LaunchNum` – порядковый номер испытания;

`Timer` – название функции обращения к таймеру (для измерения времени);

`WriteTime` – время выполнения отдельного испытания с номером `LaunchNum` [секунды];

`AverageWriteTime` – среднее время записи из `LaunchNum` испытаний [секунды];

`WriteBandwidth` – пропускная способность памяти  $(BLOCK\_SIZE/AverageWriteTime) * 10^6$  [Mb/s]

`AbsError(write)` – абсолютная погрешность измерения времени записи или СКО [секунды];

`RelError(write)` – относительная погрешность измерения времени [%];

`ReadTime` – время выполнения отдельного испытания `LaunchNum` [секунды];

`AverageReadTime` – среднее время записи из `LaunchNum` испытаний [секунды];

`ReadBandwidth` – пропускная способность памяти  $(BLOCK\_SIZE/AverageReadTime) * 10^6$  [Мб/сек.];

`AbsError(read)` – абсолютная погрешность измерения времени чтения или СКО [секунды];

`RelError(read)` – относительная погрешность измерения времени [%].

2. Написать программу (функцию) на языке C/C++/C# или скрипт (benchmark) реализующий серию испытаний программы (функции) из п.1. Оценить пропускную способность оперативной памяти при работе с блоками данных равными объёму кэш-линии, кэш-памяти L1, L2 и L3 уровня и превышающего его. Для HDD|SSD и flash провести серию из 20 испытаний с блоками данных начиная с 4 Мб с шагом 4Мб. Результаты всех испытаний сохранить в один CSV файл со структурой, описанной в п.1.

\* Для HDD|SSD и flash оценить влияние размерабуфера (BufferSize) на пропускную способность памяти.

3. На основе CSV файла построить сводные таблицы и диаграммы отражающие:

1) Зависимость пропускной способности записи и чтения от размера блока данных (BlockSize) для  
разного типа памяти;

2) Зависимость погрешности измерения пропускной способности от размера блока данных для  
разного типа памяти;

3) Зависимость погрешности измерений от числа испытаний LaunchNum;

4) \* Зависимость пропускной способности памяти от размера буфера для  
HDD|SSD и flash памяти;

4. \*\* Оценить пропускную способность файла подкачки (windows) или раздела SWAP (linux). Сравнить с пропускной способностью RAM, HDD/SSD и flash.

**Ход работы:**

*Листинг1 часть функции Main*

```
using (var writer = new StreamWriter(outputFile, append: true))
{
    if (writeHeader)
    {
        writer.WriteLine(
            "MemoryType;BlockSizeBytes;ElementType;BufferSizeBytes;" +
            "LaunchNum;Timer;" +
            "WriteTime;AverageWriteTime;WriteBandwidthMBps;AbsErrWrite;RelErrWrite;" +
            "ReadTime;AverageReadTime;ReadBandwidthMBps;AbsErrRead;RelErrRead");
    }

    if (memoryType == "RAM")
    {
        BenchmarkRam(
            memoryType,
            blockSizeBytes,
            elementType,
            runs,
            timerName,
            writer);
    }
    else if (isDisk)
    {
        BenchmarkFile(
            memoryType,
            blockSizeBytes,
            elementType,
            runs,
            timerName,
            filePath,
            writer);
    }
}
```

```
    Console.WriteLine("Done.");  
}
```

Функция *Main* организует работу всей программы. На вход она принимает массив строк *args*, который содержит аргументы командной строки, размер блока данных и число запусков испытаний, так же осуществляется проверка на корректность данных и указание место формирования .bin файла.

В листинге 1 программы приведена часть функции *Main* в которой происходит открытие CSV-файла и запуск нужной функции *BenchmarkRam* или *BenchmarkFile* по замеру времени, данные функции будут рассмотрены далее.

*new StreamWriter(outputFile, append: true)* – открывает текстовый файл для записи.

*if (writeHeader)* – условие на проверку наличия файла.

*Листинг 2 функции, проверка второго параметра block-size*

```
static long ParseSize(string s)  
{  
    s = s.Trim();  
  
    int i = 0;  
    while (i < s.Length && char.IsDigit(s[i]))  
        i++;  
  
    if (i == 0)  
    {  
        Console.WriteLine("Неправильно введен размер блока данных");  
        Environment.Exit(1); // полностью завершить программу  
    }  
    string numPart = s.Substring(0, i);  
    if (!long.TryParse(numPart, out long value) || value <= 0)  
    {  
        Console.WriteLine("Неправильно введен размер блока данных");  
        Environment.Exit(1);  
    }  
  
    string suffix = s.Substring(i).Trim().ToLowerInvariant();  
  
    if (suffix == "" || suffix == "b")  
    {  
        return value;  
    }  
    else if (suffix == "kb")  
    {  
        return value * 1024;  
    }  
    else if (suffix == "mb")  
    {  
        return value * 1024 * 1024;  
    }  
    else  
    {  
        Console.WriteLine("Неправильно введен тип блока данных");  
        Environment.Exit(1); // полностью завершить программу  
    }  
    return 0;  
}
```

Листинг 2 организует проверку второго параметра на соответствие размерности Kb, Mb и b, так же что бы значение перед размерностью было целочисленной.

*s = s.Trim();* - удаляет пробелы в начале и в конце строки.

*while (i < s.Length && char.IsDigit(s[i]))* – определяет количество цифр в строке.

*Environment.Exit(1)* – команда прерывающая работу.

*string numPart = s.Substring(0, i);* - определения введенного значения размерности блока данных.

*suffix = s.Substring(i).Trim().ToLowerInvariant();* – определение типа размерности блока данных.

Листинг 3 часть функции *BenchmarkRam*, по замеру времени

```
// Запись
for (int r = 0; r < runs; r++)
{
    sw.Restart();
    Buffer.BlockCopy(src, 0, dst, 0, src.Length);
    sw.Stop();
    writeTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
}

// Чтение
long sum = 0;
for (int r = 0; r < runs; r++)
{
    sw.Restart();
    for (int i = 0; i < dst.Length; i++)
        sum += dst[i];
    sw.Stop();
    readTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
}
```

Функция *BenchmarkRam* реализует часть задания, связанную с оценкой пропускной способности оперативной памяти при работе с блоками данных фиксированного размера. Создаются два массива *src* и *dst* длиной *blockSizeBytes*. Массив *src* инициализируется случайными значениями с помощью *Random.NextBytes*.

В листинге 3 представлены два цикла, первый выполняет *Buffer.BlockCopy(src, 0, dst, 0, src.Length)*, копирует весь блок из *src* в *dst*.

*sw.Restart()* - обнуляет и запускает таймер.

*sw.Stop()* - останавливает его.

*sw.Elapsed.TotalSeconds* – длительность испытания в секундах.

Во втором цикле проходится по массиву *dst*, и его элементы суммируются в переменную *sum*. Это обеспечивает чтение данных из памяти. Для каждого прохода измеряется время. Далее в функции запускается функция *ComputeStats* данная функция будет рассмотрена далее.

*Листинг 4 часть функции BenchmarkFile, создание данных для замера*

```
using (var fs = new FileStream(
    filePath,
    FileMode.Create,
    FileAccess.Write,
    FileShare.None,
    bufferSizeBytes,
    FileOptions.SequentialScan))
{
    long remaining = blockSizeBytes;
    while (remaining > 0)
    {
        int chunk = (int)Math.Min(buffer.Length, remaining);
        fs.Write(buffer, 0, chunk);
        remaining -= chunk;
    }
    fs.Flush(true);
}
```

В программе 4 написан цикл, в котором осуществляется формирование файла, данные которого используются для замеров.

*(int)Math.Min(buffer.Length, remaining)* – определяется минимальное значение между длиной буфера и количеством значений в сгенерированном массиве.

*fs.Write(buffer, 0, chunk)* – запись значений из буфера длиной *chunk*.

*Листинг 5 часть функции BenchmarkFile, замер времени считывания*

```
long sum = 0;
for (int r = 0; r < runs; r++)
{
    using (var fs = new FileStream(
        filePath,
        FileMode.Open,
        FileAccess.Read,
        FileShare.Read,
        bufferSizeBytes,
        FileOptions.SequentialScan))
    {
        sw.Restart();
        int read;
        while ((read = fs.Read(buffer, 0, buffer.Length)) > 0)
        {
            sum += buffer[0];
        }
        sw.Stop();
        readTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
    }
}
```

В листинге программы 5 представлена часть основной программы отвечающей за расчёт времени при считывании данных с носителя.

*while ((read = fs.Read(buffer, 0, buffer.Length)) > 0)* - в данном цикле реализуется считывание данных и замер времени.

Листинг 6 функции отвечающей за расчёт статистических параметров

```
// статистики
static (double mean, double absErr, double relErr) ComputeStats(double[] times)
{
    int n = times.Length;
    double mean = times.Average();

    double variance = 0.0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        double diff = times[i] - mean;
        variance += diff * diff;
    }
    variance /= n;

    double stdDev = Math.Sqrt(variance);
    double absErr = stdDev / Math.Sqrt(n);
    double relErr = absErr / mean * 100.0 ;

    return (mean, absErr, relErr);
}
```

$$absErr = \frac{\sqrt{\sum_{i=1}^{runs} (t_i - \bar{t})^2}}{runs} \quad (2)$$

$$relErr = \frac{absError}{\bar{t}} 100\% \quad (3)$$

$$taskPerf = \frac{insCount}{\bar{t}} \quad (4)$$

где  $\bar{t}$  – среднее значение времени выполнения перемножения матрицы.

2 Оценим пропускную способность оперативной памяти при работе с блоками данных равными объёму кэш-линии, кэш-памяти L1, L2 и L3 уровня и превышающего его см. рисунок 1. Для HDD|SSD и flash проведем серию из 20 испытаний с блоками данных начиная с 4 Мб с шагом 4Мб см. рисунок 2. Для HDD|SSDи flash оценить влияние размера буфера (BufferSize) на пропускную способность памяти.

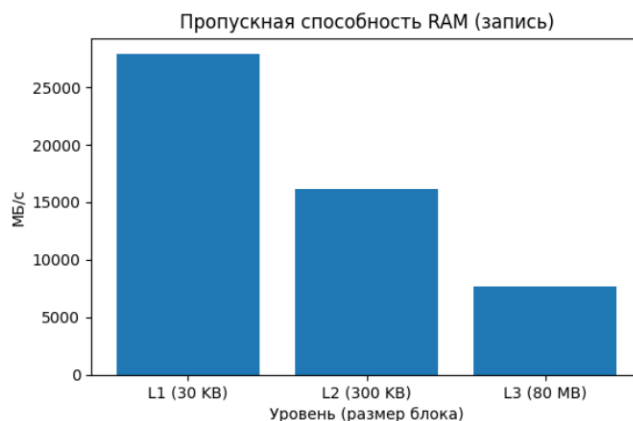


Рисунок 1 – Оценка пропускной способности оперативной памяти, при записи

В соответствии с рисунком 1 можно сделать заключение, что с увеличением объёмом кэш-линии пропускная способность уменьшается, L2 меньше L1 в 1.72, а L3 меньше L1 в 3.63 раза. L1= 27901.79 Мб/с, L2 = 16186.12 Мб/с, L3 = 7685,354 Мб/с.

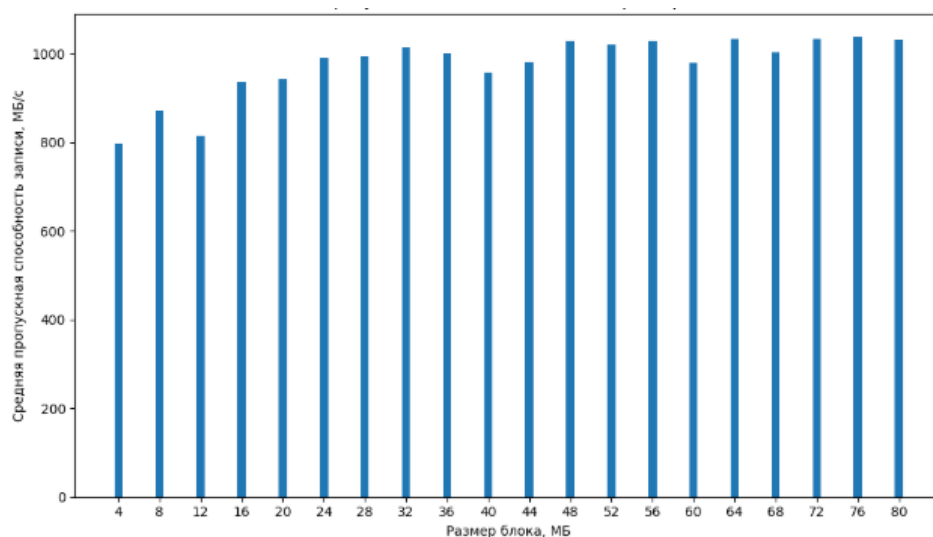


Рисунок 2 - Оценка пропускной способности SSD

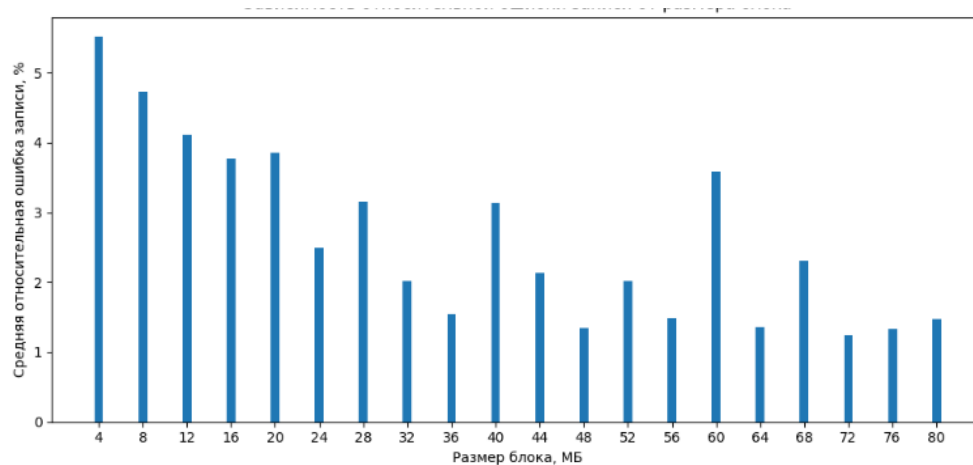


Рисунок 3 – Изменение относительной погрешности

В соответствии с рисунком 2 можно сделать заключение, что с увеличением блока данных пропускная способность имеет тенденцию увеличения, в то время как относительная ошибка имеет противоположный характер см. рисунок 3.

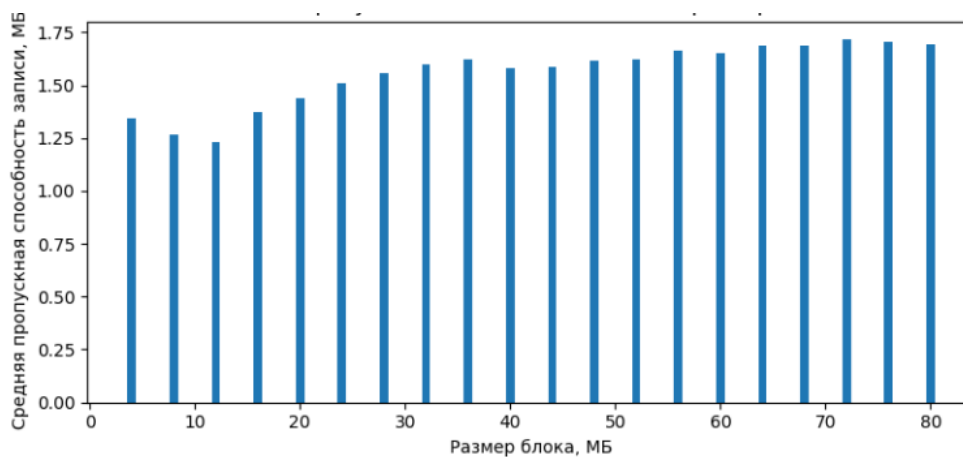


Рисунок 4 - Оценка пропускной способности FLASH  
записи



В соответствии с рисунком 4 можно сделать заключение, что с увеличением объёмом блока данных пропускная способность увеличивается на 27%. Малые блоки — заметно медленнее, блоки  $\geq 24$ –32 МБ — выход на плато, дальше увеличения размера блока почти не дают выигрыша, только мелкие колебания из-за внутренних особенностей контроллера и ОС.

3. На основе CSV файла построить сводные таблицы и диаграммы отражающие:

1) Зависимость пропускной способности записи и чтения от размера блока данных (BlockSize) для разного типа памяти;

Зависимость пропускной способности при записи для разных типов представлены с 1 по 4 рисунок.

Зависимость пропускной способности при чтении для разных типов представлены с 5 по 7 рисунок

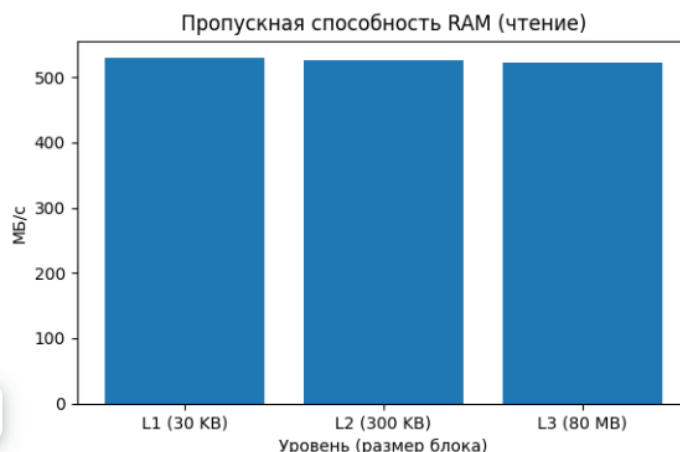


Рисунок 5 - Оценка пропускной способности оперативной памяти, при чтении  
(L1 = 529.4 МБ/с, L2 = 526.2 МБ/с, L3 = 521.4 МБ/с)

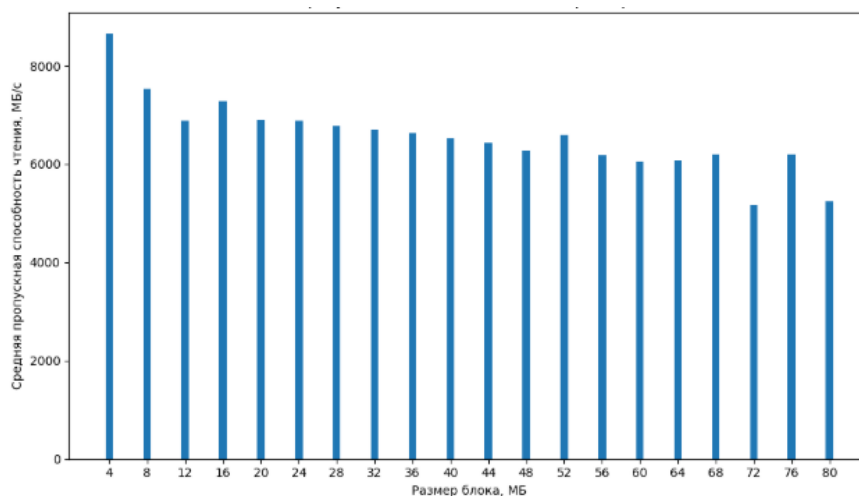


Рисунок 6 - Оценка пропускной способности SSD, при чтении



Рисунок 7 - Оценка пропускной способности FLASH, при чтении

В соответствии с полученными значениями при чтении пропускная способность падает при увеличении размера блока для каждого типа памяти.

2) Зависимость погрешности измерения пропускной способности от размера блока данных для каждого типа памяти;

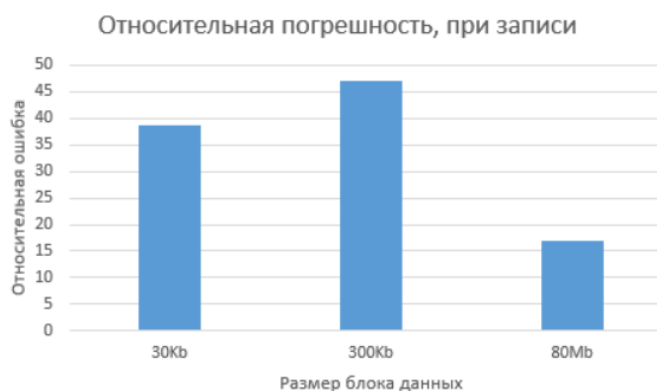


Рисунок 8 – Значение относительной погрешности при изменении блока данных RAM



Рисунок 9 – Значение относительной погрешности при изменении блока данных RAM



Рисунок 10 – Значение относительной погрешности при изменении блока данных SSD

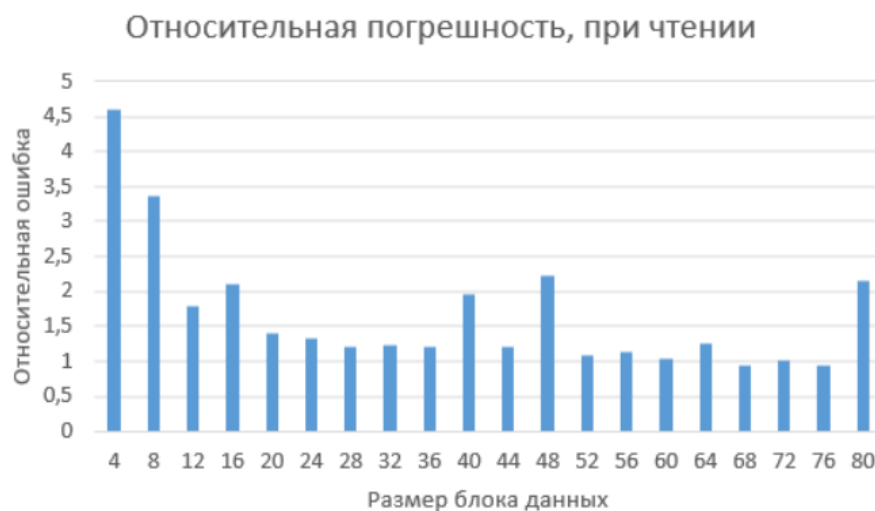


Рисунок 11 – Значение относительной погрешности при изменении блока данных SSD

Запись: при увеличении блока относительная ошибка уменьшается с 5.5 % до 1.3 % в 4 раза, общий тренд графика направлен на уменьшение.

Чтение: ошибка снижается с 4.6 % до 1 %, при этом присутствуют выбросы при которых ошибка достигает 2% - 2.1%. Значение ошибки более крупных блоков дает более стабильные замеры, чем мелкие 4–8 МБ.

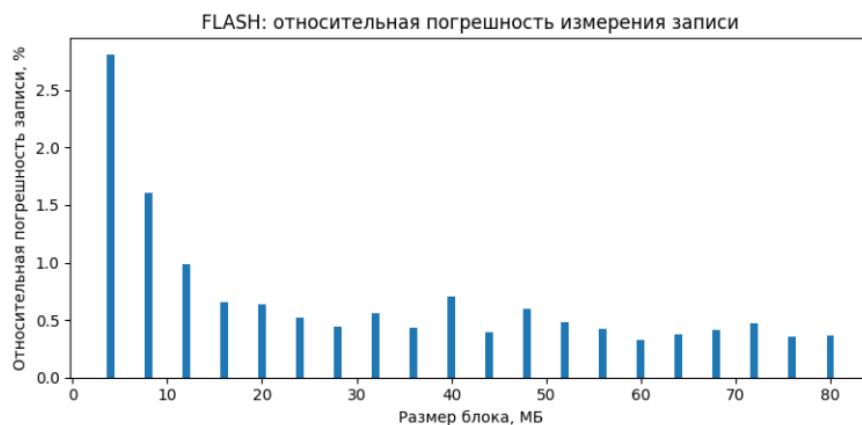


Рисунок 12 – Значение относительной погрешности при изменении блока данных FLASH

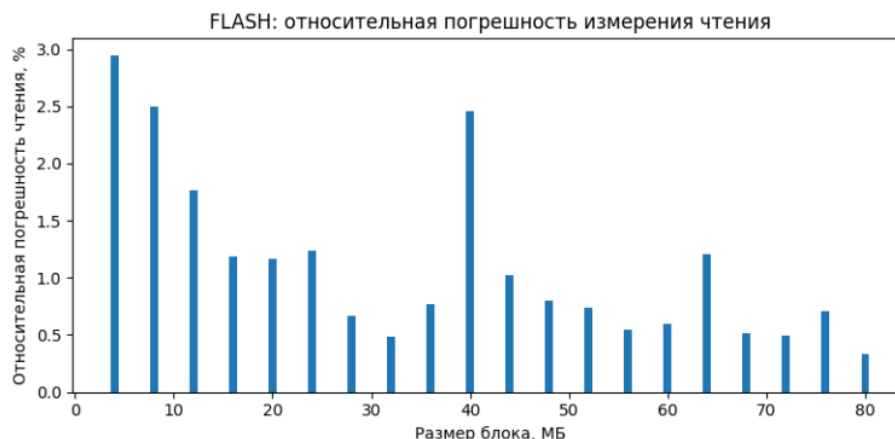


Рисунок 13 – Значение относительной погрешности при изменении блока данных FLASH

Относительная погрешность измерения у Flash значительно уменьшается с ростом блока: с 2.8%, 4МБ, до 0.3–0.5%, блоки  $\geq 20$ МБ. Это отражает переход от режима, где результат доминирует системный шум, к режиму, где измеряем стабильную стационарную скорость накопителя

### 3) Зависимость погрешности измерений от числа испытаний LaunchNum;

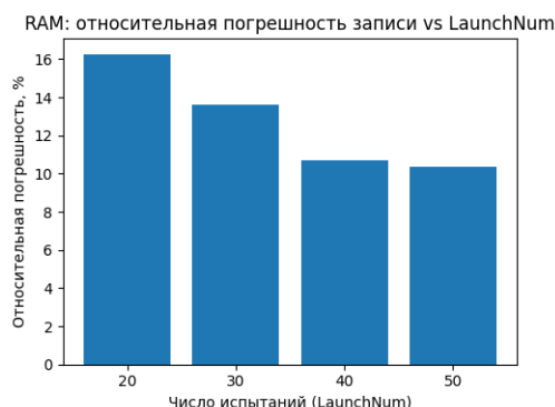


Рисунок 14 - Значение относительной погрешности при изменении количества испытаний

### RAM



Рисунок 15 - Значение относительной погрешности при изменении количества испытаний

### RAM

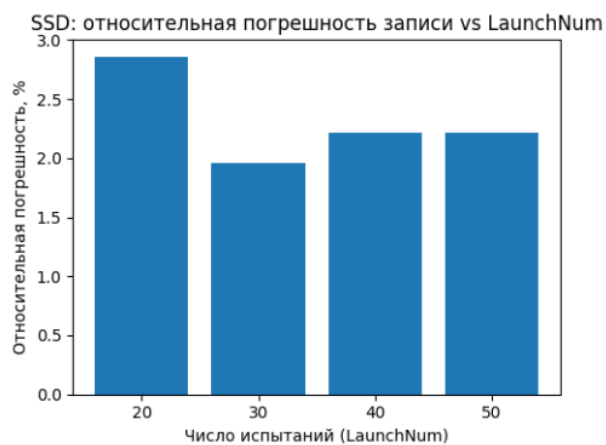


Рисунок 16 - Значение относительной погрешности при изменении количества испытаний  
SSD

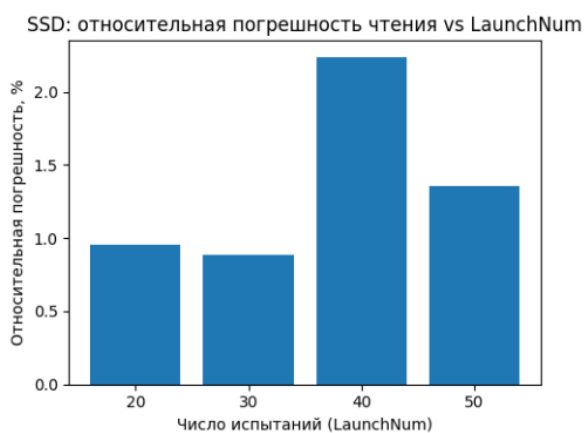


Рисунок 17 - Значение относительной погрешности при изменении количества испытаний  
SSD

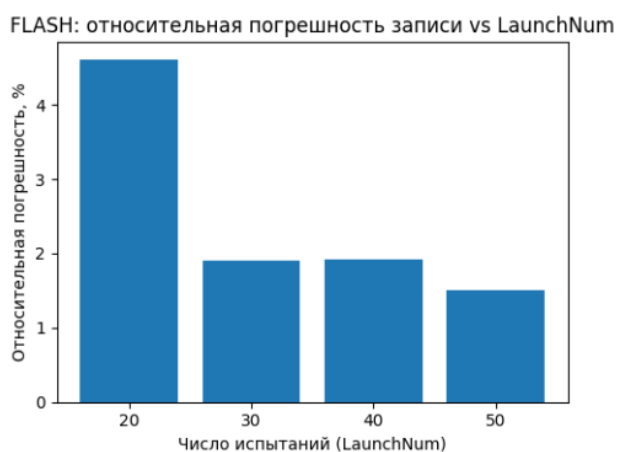


Рисунок 18 - Значение относительной погрешности при изменении количества испытаний  
FLASH

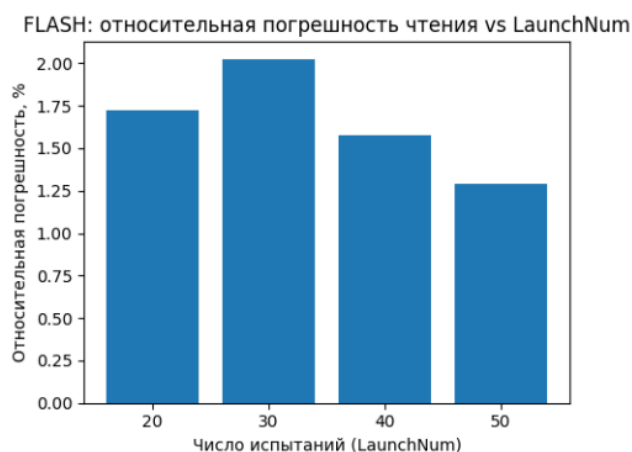


Рисунок 19 - Значение относительной погрешности при изменении количества испытаний FLASH

Минимальная погрешность при максимальном числе испытаний получается у FLASH (1.5 %), затем SSD (2.2 %), и наихудшая по относительной ошибке RAM (10 %) записи.

При чтении результаты противоположные лучший по стабильности RAM погрешность маленькая, доли процента, SSD и FLASH близки друг к другу, с ошибкой порядка 1–2 %, и слабой, но заметной пользой от увеличения числа испытаний.

Увеличение числа испытаний всегда помогает, но эффект зависит от скорости устройства:

- для RAM уменьшение ошибки записи заметно только до 40 запусков;
- для FLASH рост LaunchNum с 20 до 50 даёт очень сильное улучшение по записи;
- для SSD картина менее гладкая, так как на него сильнее влияют фоновые процессы.

4) \* Зависимость пропускной способности памяти от размера буфера для HDD|SSD и flash памяти;

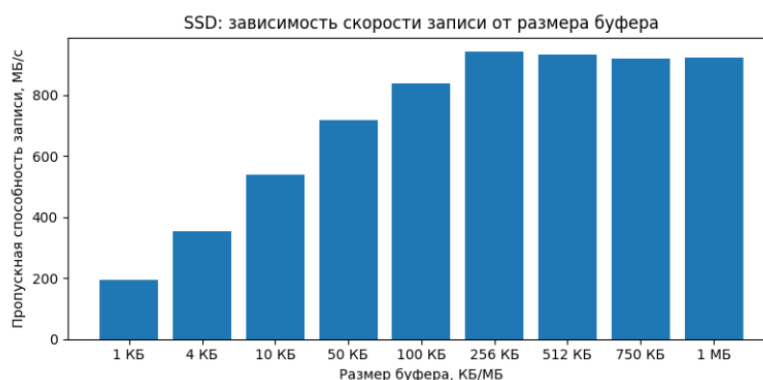


Рисунок 19 - Значение пропускной способности при изменении размера буфера SSD

До 100–256 КБ пропускная способность растёт линейно. В районе 256 КБ достигается постоянное значение около 0.9–0.95 ГБ/с. Дальнейшее увеличение буфера почти не даёт выигрыша: ограничивает уже сам SSD и интерфейс, а не размер буфера.

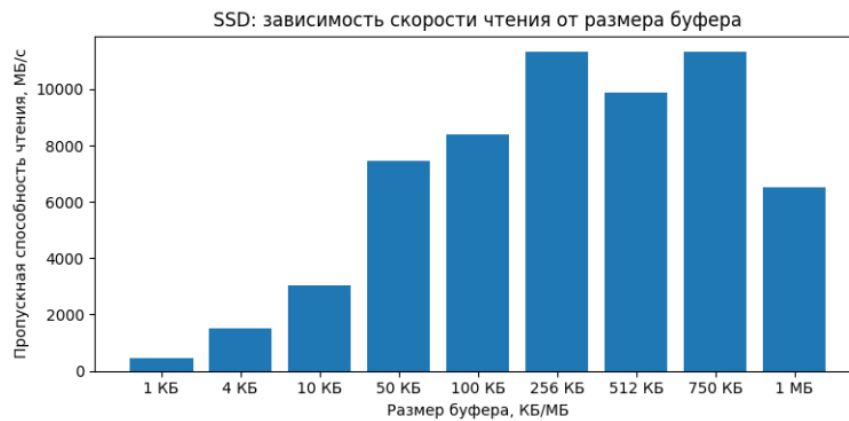


Рисунок 20 - Значение пропускной способности при изменении размера буфера SSD

Аналогично записи, рост очень резкий от 1 КБ до 50–100 КБ: маленькие буферы тратят много времени системный вызов, переключение контекста, управление кэшем файловой системы. В диапазоне 100–750 КБ достигается высокий уровень 8–11 ГБ/с. Падение при 1 МБ связано с тем, что часть больших чтений уже не помещается целиком в файловый кэш и сильнее зависит от реальной скорости SSD и текущей нагрузки системы.

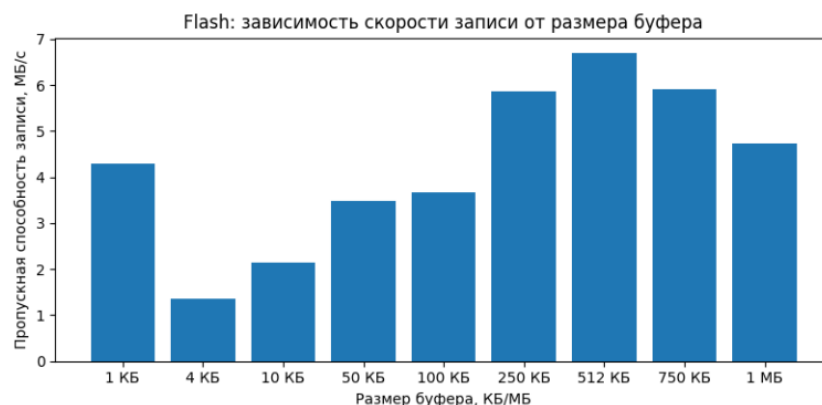


Рисунок 21 - Значение пропускной способности при изменении размера буфера FLASH

Увеличение буфера с 1 КБ до 250–512 КБ приводит к росту пропускной способности с 2–4 МБ/с до ~6–7 МБ/с: контроллеру выгодно получать данные крупными последовательными порциями. При увеличении до 750 КБ–1 МБ скорость немного падает, т.к. сложнее вписать такие запросы в свои внутренние блоки, поэтому растут задержки и время внутренних операций.

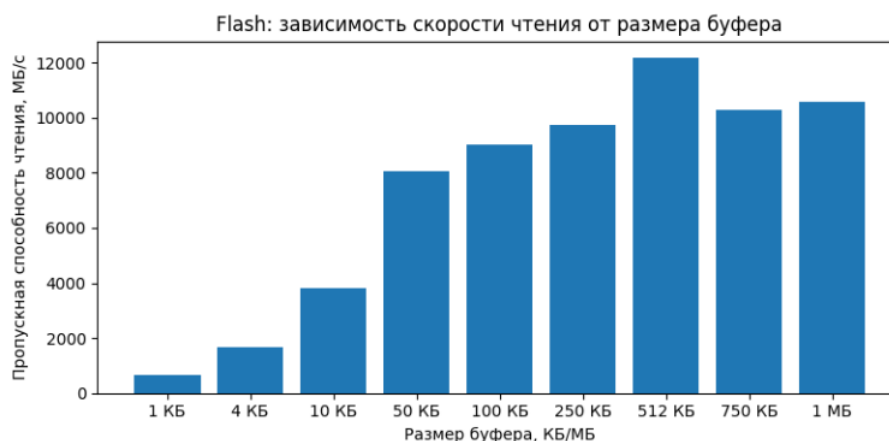


Рисунок 22 - Значение пропускной способности при изменении размера буфера FLASH

Результат похож на SSD: при малых буферах чтение сильно страдает; начиная с 50–100 КБ выходит на плато, но ещё сильнее зависит от кэша ОС; физическая пропускная способность флешки скрыта за очень быстрым повторным чтением из RAM.

**Вывод:** в ходе работы была разработана и реализована на языке C# benchmark-программа для оценки пропускной способности подсистемы памяти (RAM, SSD и flash). Программа принимает тип памяти, размер блока и число испытаний, переводит размер из байт/КБ/МБ в байты, выполняет серию операций последовательной записи и чтения массива или файла, измеряет время с помощью Stopwatch и для каждого запуска формирует строку в CSV с оценками средней скорости, абсолютной и относительной погрешности. На основе полученных данных построены зависимости пропускной способности и погрешности от размера блока, количества запусков и размера буфера. Показано, что для RAM при переходе от объёма кэш-линии к уровням L2 и L3 пропускная способность записи падает примерно в 3,5 раза, тогда как скорость чтения почти не меняется из-за доминирования накладных расходов цикла. Для SSD и flash рост блока от 4 до 80 МБ приводит к увеличению пропускной способности записи с выходом на плато, а относительная погрешность в этих условиях уменьшается в несколько раз. Анализ влияния размера буфера показал, что очень малые буферы (1–10 КБ) сильно снижают скорость, тогда как диапазон 50–256 КБ близок к оптимальному. В целом полученные результаты демонстрируют, что производительность подсистемы памяти существенно зависит не только от типа носителя, но и от выбранных параметров доступа.



## Приложение А.

### Листинг всей программы на C#

```
using System;
using System.Diagnostics;
using System.Globalization;
using System.IO;
using System.Linq;

class Program
{
    static void Main(string[] args)
    {
        if (args.Length != 3){
            Console.WriteLine("Недостаточно аргументов.");
            Console.WriteLine("Обязательные параметры:");
            Console.WriteLine("  1) MemoryType  (RAM | HDD | SSD | FLASH)");
            Console.WriteLine("  2) BlockSize   (Размер блока данных в байтах, Кб или Мб)");
            Console.WriteLine("  3) Runs        (целое число запусков)");

            if (args.Length == 0)
            {
                Console.WriteLine("Вы не указали ни одного параметра.");
            }
            else if (args.Length == 1)
            {
                Console.WriteLine($"Указан только MemoryType = {args[0]}, но не заданы BlockSize и Runs.");
            }
            else if (args.Length == 2)
            {
                Console.WriteLine($"Указаны MemoryType = {args[0]} и BlockSize = {args[1]}, но не задан Runs.");
            }
            return;
        }

        string memoryType = args[0].ToUpperInvariant();
        string blockSizeStr = args[1];
        string runsStr = args[2];

        if (!int.TryParse(runsStr, out int runs) || runs <= 0)
        {
            Console.WriteLine("Runs должен быть положительным целым числом");
            return;
        }

        long blockSizeBytes = ParseSize(blockSizeStr);

        bool isDisk =
            memoryType == "HDD" ||
            memoryType == "SSD" ||
            memoryType == "FLASH";

        if (isDisk)
        {
            long minBlock = 4L * 1024 * 1024;
            if (blockSizeBytes < minBlock)
```

```

        {
            blockSizeBytes = minBlock;
        }

        if (runs < 20)
        {
            runs = 20;
        }
    }
    string filePath;

    if (memoryType == "HDD" || memoryType == "SSD")
    {
        filePath = @"C:\lab3\memory_test.bin";
    }
    else
    {
        filePath = @"F:\lab3\memory_test.bin";
    }
    string outputFile = "memory_results.csv";
    string timerName = "Stopwatch";
    string elementType = "byte";

    Console.WriteLine("Memory benchmark");
    Console.WriteLine($"MemoryType: {memoryType}");
    Console.WriteLine($"BlockSize: {blockSizeBytes} bytes");
    Console.WriteLine($"Runs: {runs}");
    Console.WriteLine($"Output -> {outputFile}");

    bool writeHeader = !File.Exists(outputFile);

    using (var writer = new StreamWriter(outputFile, append: true))
    {
        if (writeHeader)
        {
            writer.WriteLine(
                "MemoryType;BlockSizeBytes;ElementType;BufferSizeBytes;" +
                "LaunchNum;Timer;" +

                "WriteTime;AverageWriteTime;WriteBandwidthMBps;AbsErrWrite;RelErrWrite;" +
                "ReadTime;AverageReadTime;ReadBandwidthMBps;AbsErrRead;RelErrRead");
        }

        if (memoryType == "RAM")
        {
            BenchmarkRam(
                memoryType,
                blockSizeBytes,
                elementType,
                runs,
                timerName,
                writer);
        }
        else if (isDisk)
        {
            BenchmarkFile(
                memoryType,
                blockSizeBytes,
                elementType,
                runs,

```

```

        timerName,
        filePath,
        writer);
    }
}

Console.WriteLine("Done.");
}

// Проверка второго аргумента
static long ParseSize(string s)
{
    s = s.Trim();

    int i = 0;
    while (i < s.Length && char.IsDigit(s[i]))
        i++;

    if (i == 0)
    {
        Console.WriteLine("Неправильно введен размер блока данных");
        Environment.Exit(1);    // полностью завершить программу
    }
    string numPart = s.Substring(0, i);
    if (!long.TryParse(numPart, out long value) || value <= 0)
    {
        Console.WriteLine("Неправильно введен размер блока данных");
        Environment.Exit(1);
    }

    string suffix = s.Substring(i).Trim().ToLowerInvariant();

    if (suffix == "" || suffix == "b")
    {
        return value;
    }
    else if (suffix == "kb")
    {
        return value * 1024;
    }
    else if (suffix == "mb")
    {
        return value * 1024 * 1024;
    }
    else
    {
        Console.WriteLine("Неправильно введен тип блока данных");
        Environment.Exit(1);    // полностью завершить программу
    }
    return 0;
}

// RAM
static void BenchmarkRam(
    string memoryType,
    long blockSizeBytes,
    string elementType,

```

```

    int runs,
    string timerName,
    StreamWriter writer)
{
    // Размер буфера = размер блока (для RAM)
    long bufferSizeBytes = blockSizeBytes;

    byte[] src = new byte[blockSizeBytes];
    byte[] dst = new byte[blockSizeBytes];

    // Инициализируем случайными данными
    var rnd = new Random(123);
    rnd.NextBytes(src);

    double[] writeTimes = new double[runs];
    double[] readTimes = new double[runs];

    var sw = new Stopwatch();

    // Запись
    for (int r = 0; r < runs; r++)
    {
        sw.Restart();
        Buffer.BlockCopy(src, 0, dst, 0, src.Length);
        sw.Stop();
        writeTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
    }

    // Чтение
    long sum = 0;
    for (int r = 0; r < runs; r++)
    {
        sw.Restart();
        for (int i = 0; i < dst.Length; i++)
            sum += dst[i];
        sw.Stop();
        readTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
    }

    var (meanW, absErrW, relErrW) = ComputeStats(writeTimes);
    var (meanR, absErrR, relErrR) = ComputeStats(readTimes);

    double writeBandwidthMBps = (blockSizeBytes / meanW) / (1024*1024);
    double readBandwidthMBps = (blockSizeBytes / meanR) / (1024*1024);

    // Запись в CSV
    for (int r=0; r<runs; r++)
    {
        int launchNum = r+1;

        writer.WriteLine(string.Join(";",
            memoryType,
            blockSizeBytes,
            elementType,
            bufferSizeBytes,
            launchNum,
            timerName,
            writeTimes[r],
            meanW,
            writeBandwidthMBps,
            absErrW,

```

```

        relErrW,
        readTimes[r],
        meanR,
        readBandwidthMBps,
        absErrR,
        relErrR
    ));
}
}

// HDD/SSD/FLASH
static void BenchmarkFile(
    string memoryType,
    long blockSizeBytes,
    string elementType,
    int runs,
    string timerName,
    string filePath,
    StreamWriter writer)
{
    int bufferSizeBytes = 4*1024;

    byte[] buffer = new byte[bufferSizeBytes];
    var rnd = new Random(456);
    rnd.NextBytes(buffer);

    double[] writeTimes = new double[runs];
    double[] readTimes = new double[runs];

    var sw = new Stopwatch();

    // Измерение записи
    for (int r = 0; r < runs; r++)
    {
        using (var fs = new FileStream(
            filePath,
            FileMode.Create,
            FileAccess.Write,
            FileShare.None,
            bufferSizeBytes,
            FileOptions.SequentialScan))
        {
            long remaining = blockSizeBytes;

            sw.Restart();
            while (remaining > 0)
            {
                int chunk = (int)Math.Min(buffer.Length, remaining);
                fs.Write(buffer, 0, chunk);
                remaining -= chunk;
            }
            fs.Flush(true);
            sw.Stop();

            writeTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
        }
    }
}

```

```

// Измерение чтения
long sum = 0;
for (int r = 0; r < runs; r++)
{
    using (var fs = new FileStream(
        filePath,
        FileMode.Open,
        FileAccess.Read,
        FileShare.Read,
        bufferSizeBytes,
        FileOptions.SequentialScan))
    {
        sw.Restart();
        int read;
        while ((read = fs.Read(buffer, 0, buffer.Length)) > 0)
        {
            sum += buffer[0];
        }
        sw.Stop();
        readTimes[r] = sw.Elapsed.TotalSeconds;
    }
}

var (meanW, absErrW, relErrW) = ComputeStats(writeTimes);
var (meanR, absErrR, relErrR) = ComputeStats(readTimes);

double writeBandwidthMBps = (blockSizeBytes / meanW) / (1024*1024);
double readBandwidthMBps = (blockSizeBytes / meanR) / (1024*1024);

long bufferSizeForCsv = bufferSizeBytes;

for (int r = 0; r < runs; r++)
{
    int launchNum = r + 1;

    writer.WriteLine(string.Join(";",
        memoryType,
        blockSizeBytes,
        elementType,
        bufferSizeForCsv,
        launchNum,
        timerName,
        writeTimes[r],
        meanW,
        writeBandwidthMBps,
        absErrW,
        relErrW,
        readTimes[r],
        meanR,
        readBandwidthMBps,
        absErrR,
        relErrR
    ));
}

// статистики
static (double mean, double absErr, double relErr) ComputeStats(double[] times)

```

```

{
    int n = times.Length;
    double mean = times.Average();

    double variance = 0.0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        double diff = times[i] - mean;
        variance += diff * diff;
    }
    variance /= n;

    double stdDev = Math.Sqrt(variance);
    double absErr = stdDev / Math.Sqrt(n);
    double relErr = absErr / mean * 100.0 ;

    return (mean, absErr, relErr);
}
}

```