

**Московский физико-технический институт (государственный университет)  
Физтех-школа радиотехники и компьютерных технологий  
Кафедра информатики и вычислительной техники**

**Использование мета-данных режима безопасных  
вычислений архитектуры «Эльбрус» для контроля  
корректности аргументов библиотечных процедур**

**Выпускная квалификационная работа  
(магистерская диссертация)**

**студент: Ситников П. В.  
научный руководитель: Жмурин А. В.  
консультант: Федоров А. В.**

**Москва, 2023**

# Введение

## Особенности РБВ

- Мета-данные это теги, определяющие тип данных в архитектуре Эльбрус
- Обращение к памяти только через дескриптор
- Аппаратное прерывание
  - При выходе за границы массива
  - Обращение к памяти не через дескриптор
  - Работа с неинициализированными данными

Дескриптор

База - 64 бита	
Размер	Смещение
32 бита	32 бита

Указатель

Указатель - 64 бита
---------------------

# Введение

## Проблемы совместимости по исходному коду

- Дескриптор и указатель несовместимы
- Портирование кода трудоемко
  - Статический анализ компилятора не покрывает ошибки, возникающие при динамическом формировании структур
  - Внутри библиотеки возникает прерывание, если аргументом библиотечной функции подана неправильная структура

### Дескриптор

База - 64 бита	
Размер 32 бита	Смещение 32 бита

### Указатель

Указатель - 64 бита
---------------------

# Введение

- В системных библиотеках контроль аргументов отсутствует
- Программист подает в процедуру системной библиотеки некорректные аргументы
- Программа падает внутри системной библиотеки
- Причина возникновения прерывания неизвестна
- Компания затрачивает время на объяснение пользователю, что аргументы некорректны
- Требуется контроль аргументов на раннем этапе и выдача диагностических предупреждений

# Цель работы

Разработать метод контроля корректности аргументов библиотечных процедур с использованием мета-данных режима безопасных вычислений архитектуры «Эльбрус».

## Задачи

- Разработать принцип контроля аргументов
- Разработать способы динамической отладки кода в РБВ
  - Инструментацией кода приложения путем добавления заголовочного файла отладочной библиотеки
  - Динамической линковкой отладочной библиотеки к приложению
- Выполнить оценку деградации производительности
- Разработать генератор проверочных функций

# Проверочный код

## Алгоритм контроля аргументов

- Контроль аргументов с помощью метаданных (тегов)
- Для каждой функции строится функция контроля корректности аргументов
- При работе приложения подменяется запуск библиотечной процедуры на проверочную
- После контроля аргументов вызов процедуры библиотеки
- В случае выявления несоответствий выдается предупреждение с указанием места ошибки

# Проверочный код

## Базовые проверки

- Аргумент-дескриптор должен быть дескриптором
- Аргумент-функция должен быть функцией
- Контроль достаточности размера дескриптора
- Если известна структура аргумента-дескриптора, проверка дескриптора на заданный тип структуры

# Проверочный код

## Пример

**void \*memcpy(void \*dst, const void \* src, size\_t len)**

- Dst и src должны быть дескрипторами
- Src должен быть проинициализирован
- Размер дескриптора dst должен быть  $\geq$  len
- Размер дескриптора src должен быть  $\geq$  len

**size\_t strlen(const char \*string)**

- String должен быть дескриптором
- String должен быть проинициализирован
- String должен содержать нулевой байт



# Метод отладки приложения

## Инструментация кода

- Отладочная библиотека с набором функций контроля аргументов, компилируемая вместе с отлаживаемой программой
- Программист добавляет `include` в свой код.
  - + Точная локализация ошибки
  - + Возможность инструментации отдельных файлов
  - Необходима пересборка отладочного кода программы
  - Инструментация каждого файла

# Метод отладки приложения

## Динамическая линковка библиотеки

- Отладочная библиотека с набором функций контроля аргументов, линкуемая к отлаживаемой программе
- + Не требует пересборки кода для работы в отладочном режиме. Перезапуск осуществляется изменением переменной среды `LD_PRELOAD`
- Затруднена локализация ошибки, если код оптимизирован

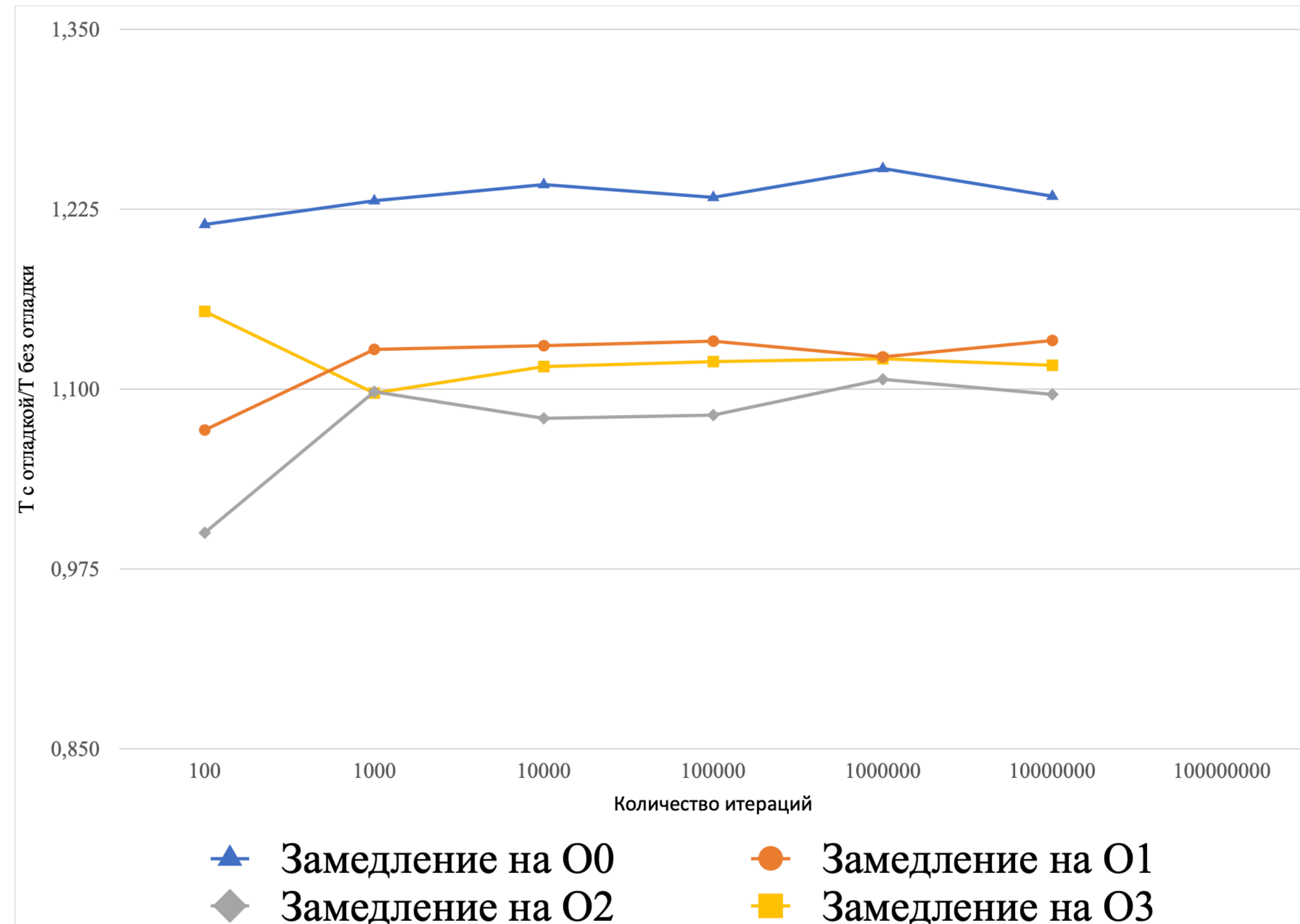
# Оценка деградации производительности

- Синтетический стресс-тест
- Алгоритм
  - Сохранить время начала выполнения кода
  - Вызвать несколько библиотечных функций  $N$  раз  $N = 100, 1000, 10000, 100000, 1000000$
  - Сохранить время окончания выполнения кода
  - Вычислить время выполнения цикла
- Замеры производились на функциях, активно работающих с памятью: `strlen`, `memcpy`, `memcpy`
- Верхняя оценка времени

# Оценка деградации производительности

## Инструментация кода

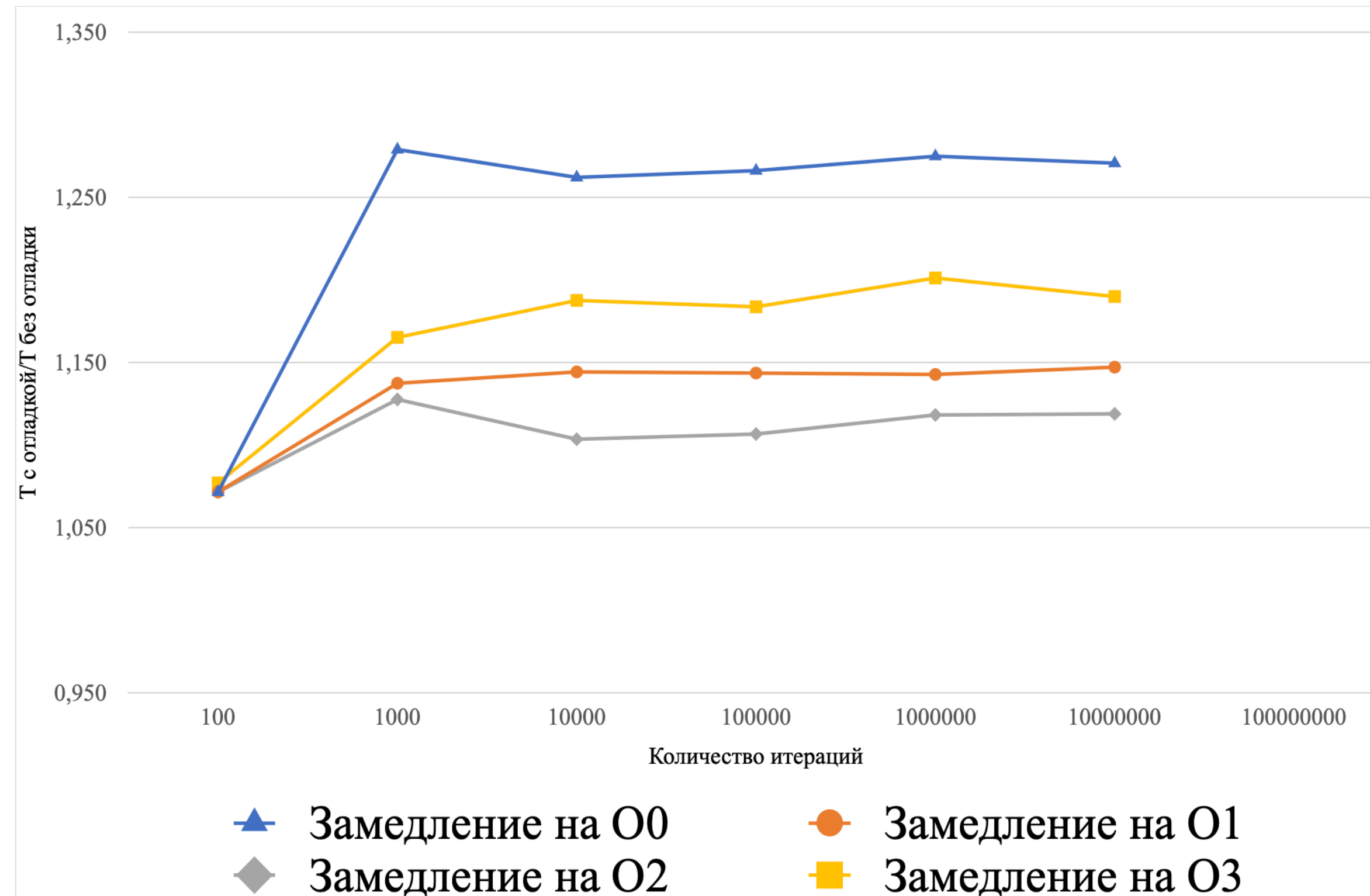
- 25% для O0
- 13% для O1
- 10% для O2
- 12% для O3



# Оценка деградации производительности

## Динамическая линковка

- 28% для O0
- 15% для O1
- 12% для O2
- 20% для O3



# Генератор проверочных функций

- Большое количество процедур и библиотек
  - Glibc содержит более 200 процедур
- Простая структура базового кода контроля корректности аргументов
  - Создание заготовки отладочной библиотеки можно автоматизировать
  - Кардинально снижает затраты на разработку отладочных библиотек и снижает ошибки

# Генератор проверочных функций

## Генератор

- Реализован на языке python
- Задание
  - Описание прототипа функций в формате yaml
  - Заготовка отладочной библиотеки
- Результат – отладочная библиотека на языке C с проверочными функциями
- Применим для режима инструментации кода и для режима динамической линковки библиотеки

# Генератор проверочных функций

## Задание генератора

### memcpy:

ret\_type: void\*

### args:

- { type: void\*, name: dst }
- { type: const void\*, name: src }
- { type: size\_t, name: len }

### argchecks:

- { check: descriptor, arg: [ dst, src ] }
- { check: descriptor\_size, arg: ap\_size(src) >= len }
- { check: descriptor\_size, arg: ap\_size(dst) >= len }

## Сгенерированный фрагмент

```
void *e2k_pm_memcpy(char * e2k_file, int e2k_line, const char * e2k_func , void* dst, const void* src, size_t len){  
  
    //проверки  
    int is_descriptor_dst = check_for_descriptor(e2k_file, e2k_line, e2k_func, 1, s1);  
    if (!is_descriptor_dst) {  
        return NULL;  
    }  
  
    int is_descriptor_src = check_for_descriptor(e2k_file, e2k_line, e2k_func, 2, s2);  
    if (!is_descriptor_src) {  
        return NULL;  
    }  
  
    if (!(e2k_get_ap_size(dst) >= len)) {  
        e2k_ptr128_print_error(e2k_file, e2k_line, e2k_func, 1, ARG_IS_LESS_THAN_MAXLEN);  
        return NULL;  
    }  
  
    if (!(e2k_get_ap_size(src) >= len)) {  
        e2k_ptr128_print_error(e2k_file, e2k_line, e2k_func, 2, ARG_IS_LESS_THAN_MAXLEN);  
        return NULL;  
    }  
  
    // Вызов оригинальной функции  
    #ifndef __PIC__  
        return memcpy(s1, s2, len);  
    #else  
        return libc_memcpy(s1, s2, len);  
    #endif  
}
```

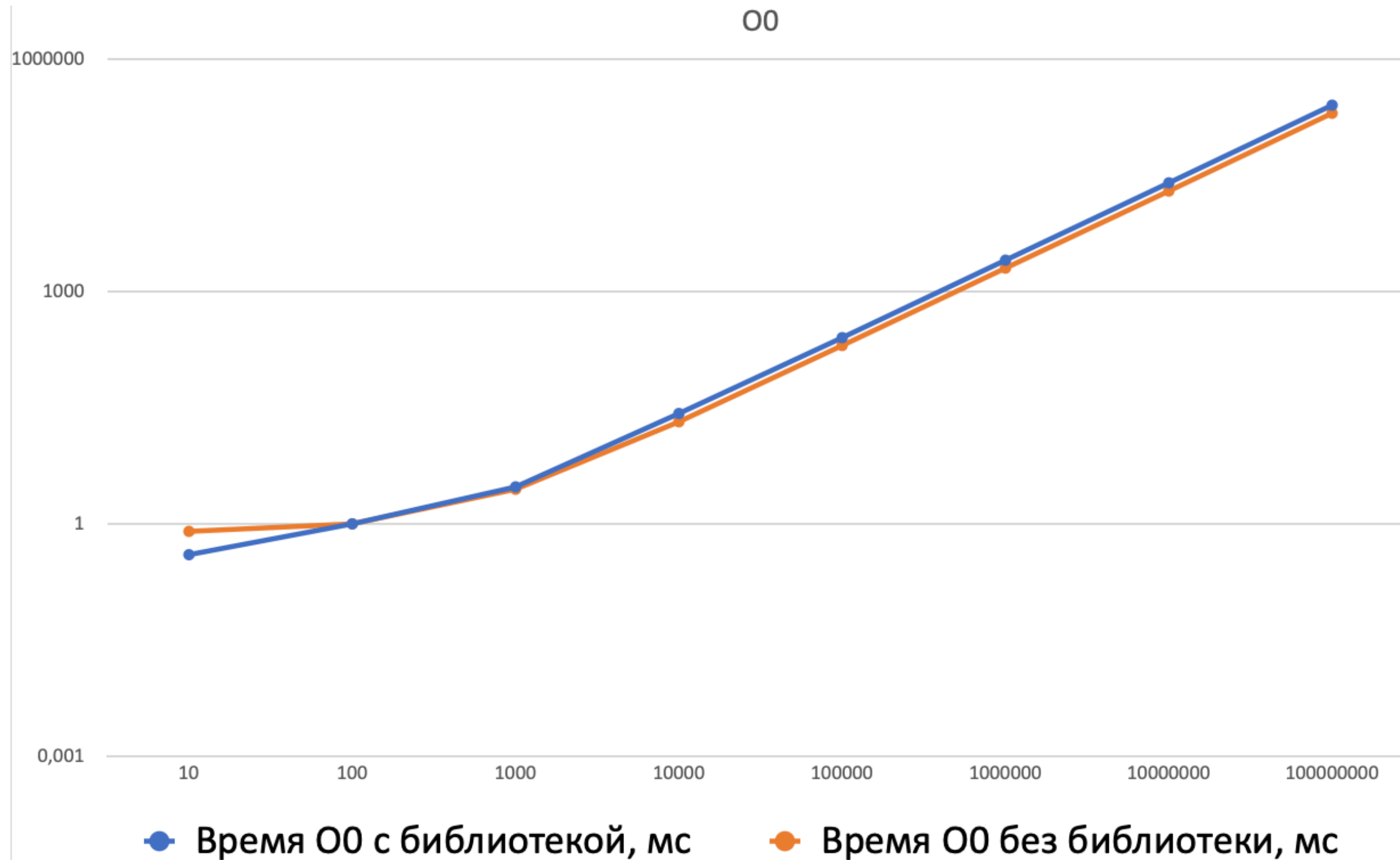


# Результаты

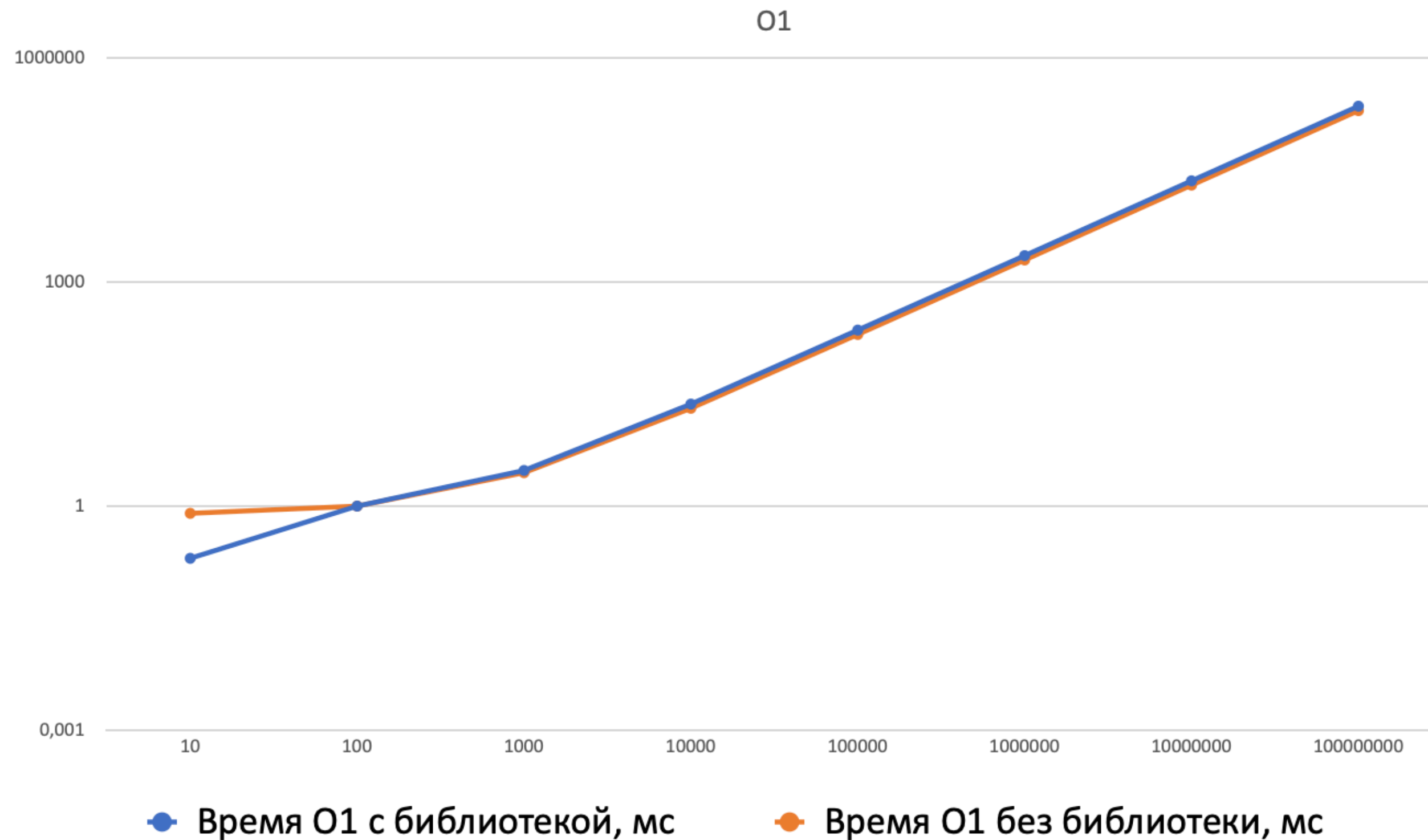
- Разработан принцип контроля аргументов
- Прототипирован метод отладки защищенного кода инструментарием кода приложения.
- Прототипирован метод отладки защищенного кода линковкой отладочной библиотеки
- Выполнена оценка деградации производительности
- Реализован генератор проверочных функций для базовых проверок

# Время работы программы

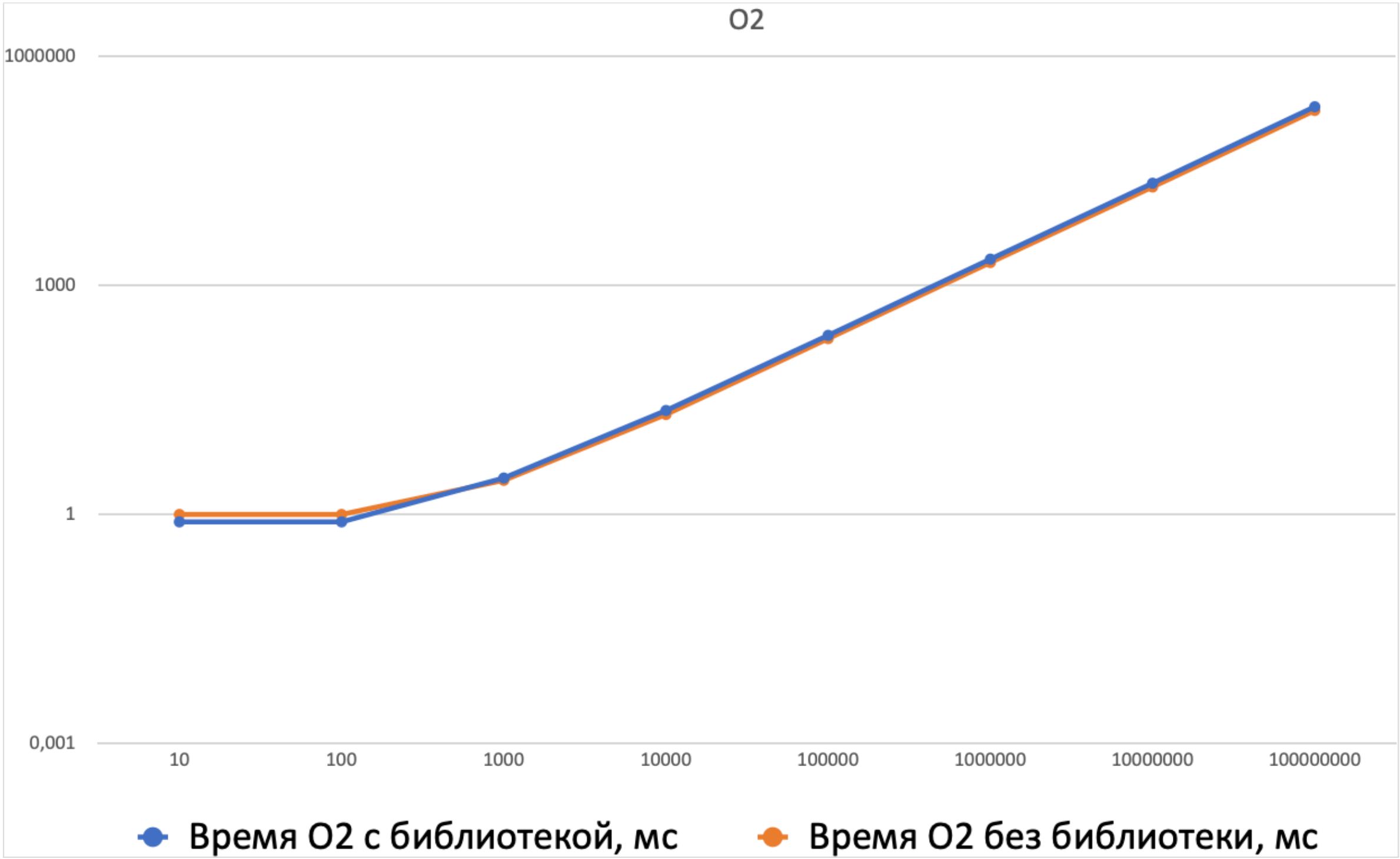
OO



# Время работы программы O1

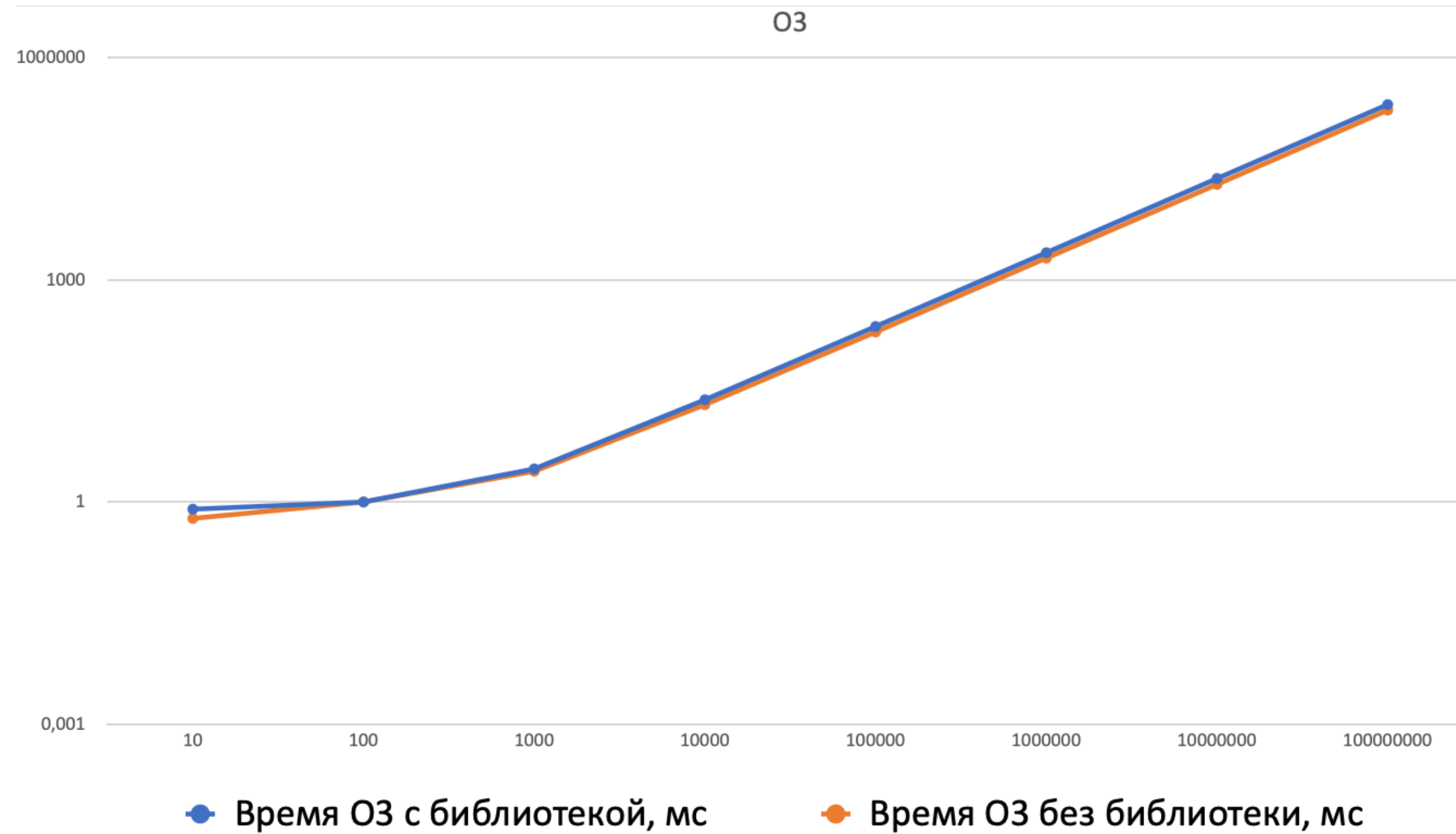


# Время работы программы O2



# Время работы программы

## ОЗ



# Оценка деградации производительности

## Алгоритм

- Сохранить текущее время
- В цикле вызвать несколько библиотечных функций N раз  
N = 100, 1000, 10000, 100000, 1000000
- Получить текущее время
- Вычислить время выполнения цикла
- Замеры производились на функциях `strlen`, `memcpy`, `memset`

# Применимость статического метода

- Иногда при динамической линковке идет конфликт библиотек, важен порядок линковки. В таком случае можно часть библиотек отлаживать статически, часть динамически