

Московский Авиационный Институт
(Национальный Исследовательский Университет)
Институт №8 “Компьютерные науки и прикладная математика”
Кафедра №806 “Вычислительная математика и программирование”

Лабораторная работа №4 по курсу
«Операционные системы»

Группа: М8О-211Б-23

Студент: Королев И.А.

Преподаватель: Бахарев В.Д.

Оценка: _____

Дата: 06.01.25

Москва, 2024

Постановка задачи

Вариант 8.

Цель работы:

Приобретение практических навыков в: 1) Создании аллокаторов памяти и их анализу; 2) Создании динамических библиотек и программ, использующие динамические библиотеки.

Задание

Исследовать два аллокатора памяти: необходимо реализовать два алгоритма аллокации памяти и сравнить их по следующим характеристикам:

- Фактор использования
- Скорость выделения блоков
- Скорость освобождения блоков
- Простота использования аллокатора

Требуется создать две динамические библиотеки, реализующие два аллокатора, соответственно. Библиотеки загружаются в память с помощью интерфейса ОС (dlopen / LoadLibrary) для работы с динамическими библиотеками. Выбор библиотеки, реализующей аллокатор, осуществляется чтением первого аргумента при запуске программы (argv[1]). Этот аргумент должен содержать путь до динамической библиотеки (относительный или абсолютный). Если аргумент не передан или по переданному пути библиотеки не оказалось, то указатели на функции, реализующие API аллокатора ниже, должны быть присвоены функциям, которые оборачивают системный аллокатор ОС (mmap / VirtualAlloc) в этот API. Эти аварийные оберточные функции должны быть реализованы внутри программы, которая загружает динамические библиотеки (см. пример на GitHub Gist). Каждый аллокатор памяти должен иметь функции аналогичные стандартным функциям malloc и free (realloc, опционально). Перед работой каждый аллокатор инициализируется свободными страницами памяти, выделенными стандартными средствами ядра (mmap / VirtualAlloc). Необходимо самостоятельно разработать стратегию тестирования для определения ключевых характеристик аллокаторов памяти. При тестировании нужно свести к минимуму потери точности из-за накладных расходов при измерении ключевых характеристик, описанных выше. Каждый аллокатор должен обладать следующим интерфейсом (могут быть отличия в зависимости от особенностей алгоритма):

Allocator* allocator_create(void *const memory, const size_t size) (инициализация аллокатора на памяти memory размера size);

void allocator_destroy(Allocator *const allocator) (деинициализация структуры аллокатора);

void* allocator_alloc(Allocator *const allocator, const size_t size) (выделение памяти аллокатором памяти размера size);

void allocator_free(Allocator *const allocator, void *const memory) (возвращает выделенную память аллокатору);

Необходимо реализовать:

8. Списки свободных блоков (наиболее подходящее) и алгоритм Мак-Кьюзика Кэрелса;

Общий метод и алгоритм решения

Использованные системные вызовы:

- **mmap()** – для выделения блока памяти (аналог malloc), используется для резервирования памяти для аллокатора.
- **munmap()** – для освобождения ранее выделенной памяти (аналог free), применяется для очистки ресурсов, выделенных через mmap().
- **dlopen()** – для загрузки динамической библиотеки во время выполнения программы, используется для подключения аллокатора из внешней библиотеки.
- **dlsym()** – для получения указателей на функции из динамически загруженной библиотеки, позволяет использовать функции аллокатора.
- **dlclose()** – для закрытия загруженной динамической библиотеки, освобождает ресурсы, связанные с загрузкой библиотеки.

Реализованы аллокаторы:

1. Аллокатор msk: Является улучшенной версией алгоритма «Блоки по 2n»

- a. Храним массив страниц

Страница может быть свободной и хранить ссылку на следующую свободную страницу

Может быть разбита на блоки - в массиве содержится размер блока, на которые разбита страница

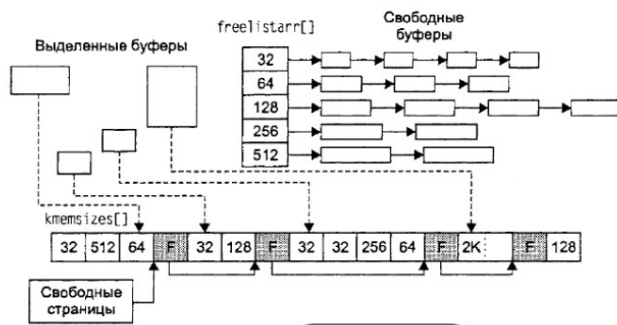
Указатель на то, что страница является частью крупного блока памяти

- b. Храним массив с указателями на списки свободных блоков

Блоки имеют размер равный степени 2

Блоки внутри одной страницы имеют одинаковый размер

Иллюстрация



2. Аллокатор списка свободных блоков (наиболее подходящее): Управляет распределением памяти с использованием списка свободных блоков.

- a. Основные элементы:

Список свободных блоков хранится как связанный список, где каждый блок содержит указатель на следующий свободный блок.

В блоках содержатся данные о размере свободного блока и его состоянии (свободен или занят).

б. Работа с памятью:

Разделение памяти на блоки фиксированного размера или переменного размера в зависимости от конфигурации.

При выделении блок берется из списка, а остаток (если есть) добавляется обратно в список.

При освобождении память возвращается в список, а соседние свободные блоки могут объединяться



3. Сравнение аллокаторов:

Характеристика	Аллокатор списка свободной памяти	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса (mck)
1. Фактор использования памяти	Зависит от стратегии управления фрагментацией: при слабой дефрагментации может быть высоким уровнем внешней фрагментации.	Эффективнее благодаря распределению памяти по степеням 2, что минимизирует внешнюю фрагментацию, но увеличивает внутреннюю (из-за округления размера).
2. Скорость выделения блоков	Может быть медленной из-за необходимости поиска подходящего блока в списке. Особенно замедляется при большом количестве блоков.	Очень высокая, так как доступ к блокам осуществляется через массив списков (по степени 2), что делает выбор блока практически мгновенным.
3. Скорость освобождения блоков	Может быть замедлена из-за необходимости поиска места для вставки освобожденного блока и возможного слияния соседних блоков.	Быстрая, так как освобожденный блок просто добавляется в соответствующий список свободных блоков.
4. Простота использования аллокатора	Прост в реализации и использовании, особенно для небольших задач или систем с ограниченными требованиями.	Сложнее в реализации, так как требует управления массивом страниц и списками свободных блоков, но упрощает использование для пользователя.

Итог:

- **Фактор использования памяти:** Мак-Кьюзик-Кэрелс лучше за счет минимизации внешней фрагментации.
- **Скорость выделения и освобождения блоков:** Мак-Кьюзик-Кэрелс значительно быстрее.
- **Простота использования:** Аллокатор списка свободной памяти проще в реализации и подходит для небольших систем.

Вот сравнение двух подходов: **алгоритма Мак-Кьюзика-Кэрелса** и **блоков размером 2^n** по указанным критериям.

1. Фактор использования памяти

Фактор использования памяти оценивает, насколько эффективно используется доступная память, минимизируя фрагментацию.

Алгоритм Мак-Кьюзика-Кэрелса

- Этот алгоритм использует "**слоящиеся списки**" (slab allocation), где память разбивается на фиксированные блоки, соответствующие частым размерам запросов.
- Фрагментация минимальная, так как для каждого размера выделяется отдельный список блоков.
- Затраты на память зависят от того, насколько хорошо аллокатор предугадывает типичные запросы.
- Подходит для систем, где запросы памяти предсказуемы и небольшие.

Блоки по 2^n

- Память разбивается на блоки степеней двойки (2^n), а каждый запрос округляется до ближайшей степени 2.
- Этот подход страдает от **внутренней фрагментации**: если запрашивается 33 байта, выделяется блок размером 64 байта.
- При небольших запросах фрагментация может стать существенной.

Итого Алгоритм Мак-Кьюзика-Кэрелса лучше в факторе использования

2. Скорость выделения блоков

Скорость выделения зависит от алгоритма поиска свободных блоков и структуры данных, которая поддерживает аллокатор.

Алгоритм Мак-Кьюзика-Кэрелса

- Использует предварительно выделенные списки блоков. Если в списке для определенного размера есть свободные блоки, выделение происходит мгновенно.
- Если блоков нет, требуется выделение из пула или новой страницы памяти, что занимает больше времени.
- Эффективен при повторных запросах типичных размеров.

Блоки по 2^n

- Для округления размера до степени двойки достаточно простой арифметической операции, после чего выполняется выделение из соответствующего списка блоков.
- Простота структуры (битовая карта или массив списков) делает этот метод быстрым.
- Однако при необходимости выделения больших блоков могут быть накладные расходы на объединение блоков или выделение новой страницы.

Таким образом:

При частых малых запросах: **Блоки по 2^n** быстрее.

При разнообразных запросах: **Мак-Кьюзик-Кэрелс** эффективнее, так как он лучше подстраивается под размеры запросов.

3. Скорость освобождения блоков

Скорость освобождения зависит от структуры данных, в которую возвращаются блоки.

Алгоритм Мак-Кьюзика-Кэрелса

- Освобождение происходит путем возврата блока в соответствующий список. Это занимает константное время ($O(1)$).
- Если освобождается весь список, возможно возврат страницы памяти в систему, что увеличивает затраты.

Блоки по 2^n

- Освобождение также выполняется за константное время, так как блоки возвращаются в заранее определенные списки.
- Никаких дополнительных операций, кроме обновления списка, не требуется.

4. Простота использования аллокатора

Алгоритм Мак-Кьюзика-Кэрелса

- Требуется ручная настройка размеров списков и анализа типичных запросов.
- Если размер блока не соответствует доступным в списках, выделение будет дорогим.
- Сложнее в реализации, но хорошо работает в системах с предсказуемыми нагрузками.

Блоки по 2^n

- Прост в реализации, так как каждый запрос автоматически округляется до ближайшей степени 2.
- Не требует сложной настройки, подходит для общего назначения. Однако из-за внутренней фрагментации может потребоваться дополнительный анализ использования памяти.

Итого Блоки по 2^n проще в реализации и использовании.

Сравним производительность двух аллокаторов:

1. Аллокатор списка свободной памяти (`libfree_list.so`)
2. Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса (`libmck.so`)

Методика:

Для каждого аллокатора были запущены несколько последовательных тестов с использованием утилиты `hyperfine` для измерения времени выполнения операций выделения и освобождения памяти.

Результаты тестов:

1. Аллокатор списка свободной памяти (`libfree_list.so`):
 - o Среднее время выполнения: 0.5 ms
 - o Стандартное отклонение: 0.2 ms
 - o Минимальное время: 0.3 ms
 - o Максимальное время: 1.2 ms
 - o Количество запусков: 3720
2. Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса (`libmck.so`):
 - o Среднее время выполнения: 0.2 ms
 - o Стандартное отклонение: 0.1 ms
 - o Минимальное время: 0.2 ms
 - o Максимальное время: 0.9 ms

- о Количество запусков: 4825

Сравнение скорости выделения и освобождения блоков:

Тест	Операция	Аллокатор списка свободной памяти (ns)	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса (ns)	Более быстрый
Test 1	Allocate	150	80	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса
	Free	60	40	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса
Test 2	Allocate	100	60	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса
	Free	150	40	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса
Test 3	Allocate	130	50	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса
	Free	100	30	Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса

Выводы:

- **Время выполнения:** Аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса показал значительно более высокую скорость выполнения операций по сравнению с аллокатором списка свободной памяти.
- **Скорость выделения:** МСК быстрее в 1.5-3 раза благодаря оптимизированной структуре массивов.
- **Скорость освобождения:** МСК также превосходит список свободной памяти из-за отсутствия необходимости сложного объединения блоков.
- Таким образом, **аллокатор Мак-Кьюзика-Кэрелса** демонстрирует лучшую производительность для задач с интенсивным использованием операций выделения и освобождения памяти.

Код программы

allocator.h

```
#ifndef OSLABS_ALLOCATOR_H
#define OSLABS_ALLOCATOR_H

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdbool.h>
#include <sys/mman.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <limits.h>
#include <stdint.h>
#include <time.h>

typedef struct Allocator Allocator;

typedef Allocator *allocator_create_f(void *const memory, const size_t size);
typedef void allocator_destroy_f(Allocator *const allocator);
typedef void *allocator_alloc_f(Allocator *const allocator, const size_t size);
typedef void allocator_free_f(Allocator *const allocator, void *const memory);
typedef size_t get_used_memory_f();

#endif //OSLABS_ALLOCATOR_H
```

allocator_freelist.c

```
#ifdef _MSC_VER
#define EXPORT __declspec(dllexport)
#else
#define EXPORT
#endif

#include "allocator.h"

// Структура для свободного блока памяти
typedef struct FreeBlock {
    size_t size; // Размер блока
    struct FreeBlock *next; // Указатель на следующий свободный блок
} FreeBlock;

// Структура аллокатора
struct Allocator {
    void *memory_start; // Начало памяти
    size_t memory_size; // Общий размер памяти
    FreeBlock *free_list; // Список свободных блоков
};

// Функция для создания аллокатора
EXPORT Allocator* allocator_create(void *const memory, const size_t size) {
    if (!memory || size < sizeof(FreeBlock)) return NULL;

    Allocator *allocator = malloc(sizeof(Allocator));
    if (!allocator) return NULL;

    allocator->memory_start = memory;
    allocator->memory_size = size;

    // Создаем один большой свободный блок на всю память
    allocator->free_list = (FreeBlock *)memory;
    allocator->free_list->size = size;
    allocator->free_list->next = NULL;

    return allocator;
}

// Функция для поиска "наиболее подходящего" свободного блока
FreeBlock* find_best_fit(FreeBlock **head, size_t size, FreeBlock ***prev) {
    FreeBlock *best_fit = NULL;
    FreeBlock **best_fit_prev = NULL;
    FreeBlock **current = head;

    while (*current) {
        if ((*current)->size >= size) {
            if (!best_fit || (*current)->size < best_fit->size) {
                best_fit = *current;
                best_fit_prev = current;
            }
        }
        current = &((*current)->next);
    }

    if (prev) *prev = best_fit_prev;
    return best_fit;
}

// Функция для выделения памяти
EXPORT void* allocator_alloc(Allocator *const allocator, const size_t size) {
    if (!allocator || size == 0) return NULL;

    FreeBlock **prev = NULL;
    FreeBlock *best_fit = find_best_fit(&allocator->free_list, size + sizeof(FreeBlock),
    &prev);
```



```

    if (!best_fit) {
        // Нет подходящего блока
        return NULL;
    }

    size_t remaining_size = best_fit->size - size - sizeof(FreeBlock);

    if (remaining_size >= sizeof(FreeBlock)) {
        // Разделяем блок
        FreeBlock *new_block = (FreeBlock *)((char *)best_fit + sizeof(FreeBlock) +
size);
        new_block->size = remaining_size;
        new_block->next = best_fit->next;

        if (prev) {
            *prev = new_block;
        }
    } else {
        // Используем весь блок
        if (prev) {
            *prev = best_fit->next;
        }
    }

    best_fit->size = size;
    return (void *)((char *)best_fit + sizeof(FreeBlock));
}

// Функция для освобождения памяти
EXPORT void allocator_free(Allocator *const allocator, void *const memory) {
    if (!allocator || !memory) return;

    FreeBlock *block_to_free = (FreeBlock *)((char *)memory - sizeof(FreeBlock));
    FreeBlock **current = &allocator->free_list;

    // Ищем место для вставки блока в упорядоченный список
    while (*current && *current < block_to_free) {
        current = &(*current->next);
    }

    block_to_free->next = *current;
    *current = block_to_free;

    // Объединяем с соседними блоками, если возможно
    if ((char *)block_to_free + sizeof(FreeBlock) + block_to_free->size == (char
*)block_to_free->next) {
        block_to_free->size += sizeof(FreeBlock) + block_to_free->next->size;
        block_to_free->next = block_to_free->next->next;
    }

    // Объединяем с предыдущим блоком, если возможно
    if (current != &allocator->free_list && (char *)(*current) + sizeof(FreeBlock) +
(*current)->size == (char *)block_to_free) {
        (*current)->size += sizeof(FreeBlock) + block_to_free->size;
        (*current)->next = block_to_free->next;
    }
}

EXPORT void allocator_destroy(Allocator *const allocator) {
    if (allocator) {
        allocator->memory_start = NULL;
        allocator->free_list = NULL;
        allocator->memory_size = 0;
        free(allocator);
    }
}

```

allocator_mck.c

```
#ifdef _MSC_VER
#define EXPORT __declspec(dllexport)
#else
#define EXPORT
#endif

#include "allocator.h"

#define ALIGN_SIZE(size, alignment) (((size) + (alignment) - 1) & ~((alignment) - 1))
#define FREE_LIST_ALIGNMENT 8

typedef struct Block {
    size_t size;
    struct Block *next_block;
} Block;

struct Allocator {
    char *base_addr;           // Базовый адрес памяти
    size_t total_size;         // Общий размер памяти
    Block *free_list_head;     // Голова списка свободных блоков
};

EXPORT Allocator *allocator_create(void *memory_region, const size_t region_size) {
    if (memory_region == NULL || region_size < sizeof(Allocator)) {
        return NULL;
    }

    Allocator *allocator = (Allocator *) memory_region;
    allocator->base_addr = (char *) memory_region + sizeof(Allocator);
    allocator->total_size = region_size - sizeof(Allocator);
    allocator->free_list_head = (Block *) allocator->base_addr;

    // Инициализация списка
    allocator->free_list_head->size = allocator->total_size - sizeof(Block);
    allocator->free_list_head->next_block = NULL;

    return allocator;
}

EXPORT void *allocator_alloc(Allocator *allocator, size_t alloc_size) {
    if (allocator == NULL || alloc_size == 0) {
        return NULL;
    }

    size_t aligned_size = ALIGN_SIZE(alloc_size, FREE_LIST_ALIGNMENT);
    Block *previous_block = NULL;
    Block *current_block = allocator->free_list_head;

    while (current_block != NULL) {
        if (current_block->size >= aligned_size) { // достаточно ли места в блоке
            size_t remaining_size = current_block->size - aligned_size;

            if (remaining_size >= sizeof(Block) + FREE_LIST_ALIGNMENT) {
                // Разделяем блок
                Block *new_block = (Block *)((char *)current_block + aligned_size +
sizeof(Block));
                new_block->size = remaining_size;
                new_block->next_block = current_block->next_block;
                if (previous_block != NULL) {
                    previous_block->next_block = new_block;
                } else {
                    allocator->free_list_head = new_block;
                }
            } else {
                // Используем весь блок
                if (previous_block != NULL) {

```

```

        previous_block->next_block = current_block->next_block;
    } else {
        allocator->free_list_head = current_block->next_block;
    }
}

return (void *)((char *)current_block + sizeof(Block));
}

previous_block = current_block;
current_block = current_block->next_block;
}

return NULL; // не смогли выделить память
}

EXPORT void allocator_free(Allocator *allocator, void *memory_block) {
    if (allocator == NULL || memory_block == NULL) {
        return;
    }

    Block *block_to_free = (Block *)((char *)memory_block - sizeof(Block));
    Block *current = allocator->free_list_head;
    Block *prev = NULL;

    while (current != NULL && current < block_to_free) {
        prev = current;
        current = current->next_block;
    }

    if (prev != NULL && (char *)prev + prev->size + sizeof(Block) == (char *)block_to_free) {
        prev->size += block_to_free->size + sizeof(Block);
        block_to_free = prev;
    } else {
        block_to_free->next_block = current;
        if (prev != NULL) {
            prev->next_block = block_to_free;
        } else {
            allocator->free_list_head = block_to_free;
        }
    }

    if (current != NULL && (char *)block_to_free + block_to_free->size + sizeof(Block) == (char *)current) {
        block_to_free->size += current->size + sizeof(Block);
        block_to_free->next_block = current->next_block;
    }
}

EXPORT void allocator_destroy(Allocator *allocator) {
    if (allocator != NULL) {
        allocator->base_addr = NULL;
        allocator->total_size = 0;
        allocator->free_list_head = NULL;
    }
}

```

Lab4.c

```
#include "allocator.h"
#include <dlfcn.h>

#define SNPRINTF_BUF 256

typedef void *(*allocator_create_t)(void *const memory, const size_t size);
typedef void *(*allocator_alloc_t)(void *const allocator, const size_t size);
typedef void (*allocator_free_t)(void *const allocator, void *const memory);
typedef void (*allocator_destroy_t)(void *const allocator);

typedef struct {
    char first_name[52];
    char last_name[52];
    char group[15];
} Student;

void write_message(const char *message) {
    write(STDOUT_FILENO, message, strlen(message));
}

void write_error(const char *message) {
    write(STDERR_FILENO, message, strlen(message));
}

long long calculate_time_diff_ns(const struct timespec start, const struct timespec end)
{
    return (end.tv_sec - start.tv_sec) * 1000000000LL + (end.tv_nsec - start.tv_nsec);
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    if (argc < 2) {
        write_error("Usage: <program> <path_to_allocator_library>\n");
        return 52;
    }

    void *allocator_lib = dlopen(argv[1], RTLD_LAZY);
    if (allocator_lib == NULL) {
        write_error("Error loading library: ");
        write_error(dlerror());
        write_error("\n");
        return 1;
    }

    allocator_create_t allocator_create = (allocator_create_t) dlsym(allocator_lib,
"allocator_create");
    allocator_alloc_t allocator_alloc = (allocator_alloc_t) dlsym(allocator_lib,
"allocator_alloc");
    allocator_free_t allocator_free = (allocator_free_t) dlsym(allocator_lib,
"allocator_free");
    allocator_destroy_t allocator_destroy = (allocator_destroy_t) dlsym(allocator_lib,
"allocator_destroy");

    if (!allocator_create || !allocator_alloc || !allocator_free || !allocator_destroy)
    {
        write_error("Error locating functions: ");
        write_error(dlerror());
        write_error("\n");
        dlclose(allocator_lib);
        return 1;
    }

    size_t pool_size = 4 * 1024 * 1024; // 4 MB
    void *memory_pool = mmap(NULL, pool_size, PROT_READ | PROT_WRITE, MAP_PRIVATE |
```

```

MAP_ANONYMOUS, -1, 0);
if (memory_pool == MAP_FAILED) {
    write_error("Memory allocation for pool failed (mmap)\n");
    dlclose(allocator_lib);
    return 1;
}
write_message("POOL SIZE is 4 MB = 4 * 1024 * 1024\n");

void *allocator = allocator_create(memory_pool, pool_size);
if (!allocator) {
    write_error("Allocator creation failed\n");
    munmap(memory_pool, pool_size);
    dlclose(allocator_lib);
    return 1;
}

struct timespec start, end;

write_message("\n=====TEST1=====\\n\\n");
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
Student *stud_array = (Student *) allocator_alloc(allocator, 5 * sizeof(Student));
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);

if (stud_array) {
    char buffer[SNPRINTF_BUF];
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to allocate: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);

    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        snprintf(stud_array[i].first_name, sizeof(stud_array[i].first_name), "Ivan
%d", i + 1);
        snprintf(stud_array[i].last_name, sizeof(stud_array[i].last_name), "Korolev
%d", i + 1);
        snprintf(stud_array[i].group, sizeof(stud_array[i].group), "M80-21%d-23",
i);
    }

    write_message("Students before shuffle:\\n");
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        snprintf(buffer, sizeof(buffer), "Name: %s, Last Name: %s, Group: %s\\n",
stud_array[i].first_name, stud_array[i].last_name,
stud_array[i].group);
        write_message(buffer);
    }

    Student temp = stud_array[0];
    stud_array[0] = stud_array[4];
    stud_array[4] = temp;

    write_message("Students after shuffle:\\n");
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        snprintf(buffer, sizeof(buffer), "Name: %s, Last Name: %s, Group: %s\\n",
stud_array[i].first_name, stud_array[i].last_name,
stud_array[i].group);
        write_message(buffer);
    }

    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
    allocator_free(allocator, stud_array);
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to free block: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);
} else {
    write_error("Memory allocation for students failed\\n");
}

```

```

write_message("\n=====TEST2=====\\n\\n");
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
long double *long_double_array = (long double *) allocator_alloc(allocator, 20 *
sizeof(long double));
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);

if (long_double_array) {
    char buffer[SNPRINTF_BUF];
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to allocate: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);

    for (int i = 0; i < 20; i++) {
        long_double_array[i] = i + 1;
    }
    write_message("array before mulp52:\\n");
    for (int i = 0; i < 20; i++) {
        char buffer[SNPRINTF_BUF];
        snprintf(buffer, sizeof(buffer), "long_double_array[%d] = %Lf\\n", i,
long_double_array[i]);
        write_message(buffer);
    }
    for (int i = 0; i < 20; i++) {
        long_double_array[i] *= 52;
    }
    write_message("array after mulp52:\\n");
    for (int i = 0; i < 20; i++) {
        char buffer[SNPRINTF_BUF];
        snprintf(buffer, sizeof(buffer), "long_double_array[%d] = %Lf\\n", i,
long_double_array[i]);
        write_message(buffer);
    }
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
    allocator_free(allocator, long_double_array);
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to free block: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);
} else {
    write_error("Memory allocation for long double array failed\\n");
}
write_message("\\n=====TEST3=====\\n\\n");
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
long double *large_array = (long double *) allocator_alloc(allocator, 5001 *
sizeof(long double));
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);

if (large_array) {
    char buffer[SNPRINTF_BUF];
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to allocate: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);
    large_array[5000] = 52;
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "large_array[5000] = %Lf\\n",
large_array[5000]);
    write_message(buffer);
    write_message("Large array (5001 long double) allocated and freed successfully\\
n");

    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
    allocator_free(allocator, large_array);
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to free block: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);
} else {
    write_error("Memory allocation for large array failed\\n");
}

```

```

write_message("\n=====TEST4=====\\n\\n");
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);

void *block1 = allocator_alloc(allocator, 3 * 1024 * 1024);

clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);

if (block1) {
    char buffer[SNPRINTF_BUF];
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to allocate: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);

    write_message("Memory allocated (3 * 1024 * 1024 bytes)\\n");
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
    allocator_free(allocator, block1);
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "[[LOG]]Time to free block: %lld ns\\n",
calculate_time_diff_ns(start, end));
    write_message(buffer);
    write_message("Memory freed (3 * 1024 * 1024 bytes)\\n");
} else {
    write_error("Memory allocation failed\\n");
}

allocator_destroy(allocator);
write_message("Allocator destroyed\\n");
munmap(memory_pool, pool_size);
dlclose(allocator_lib);
return 0;
}

```

Протокол работы программы

```

root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# hyperfine --warmup 10 './lab4
./libfree_list.so' './lab4 ./libmck.so'

```

Benchmark 1: ./lab4 ./libfree_list.so

Time (mean ± σ): 6.1 ms ± 3.9 ms [User: 0.7 ms, System: 0.1 ms]

Range (min ... max): 2.9 ms ... 20.2 ms 148 runs

Warning: Command took less than 5 ms to complete. Results might be inaccurate.

Warning: The first benchmarking run for this command was significantly slower than the rest (18.7 ms). This could be caused by (filesystem) caches that were not filled until after

the first run. You should consider using the '--warmup' option to fill those caches before the actual benchmark. Alternatively, use the '--prepare' option to clear the caches before each timing run.

Benchmark 2: ./lab4 ./libmck.so

Time (mean ± σ): 4.8 ms ± 2.6 ms [User: 0.6 ms, System: 0.1 ms]

Range (min ... max): 2.5 ms ... 14.9 ms 401 runs

Warning: Command took less than 5 ms to complete. Results might be inaccurate.

Warning: Statistical outliers were detected. Consider re-running this benchmark on a quiet PC without any interferences from other programs. It might help to use the '--warmup' or '--prepare' options.

Summary

'./lab4 ./libmck.so' ran

1.28 ± 1.07 times faster than './lab4 ./libfree_list.so'

```
root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# gcc -shared -fPIC -o libfree_list.so allocator_freelist.c
```

```
root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# gcc -shared -fPIC -o libmck.so allocator_mck.c
```

```
root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# gcc -o lab4 lab4.c -ldl
```

```
root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# ./lab4 ./libfree_list.so
```

POOL SIZE is 4 MB = 4 * 1024 * 1024

=====TEST1=====

[[LOG]]Time to allocate: 786 ns

Students before shuffle:

Name: Ivan1, Last Name: Korolev1, Group: M8O-210-23

Name: Ivan2, Last Name: Korolev2, Group: M8O-211-23

Name: Ivan3, Last Name: Korolev3, Group: M8O-212-23

Name: Ivan4, Last Name: Korolev4, Group: M8O-213-23

Name: Ivan5, Last Name: Korolev5, Group: M8O-214-23

Students after shuffle:

Name: Ivan5, Last Name: Korolev5, Group: M8O-214-23

Name: Ivan2, Last Name: Korolev2, Group: M8O-211-23

Name: Ivan3, Last Name: Korolev3, Group: M8O-212-23

Name: Ivan4, Last Name: Korolev4, Group: M8O-213-23

Name: Ivan1, Last Name: Korolev1, Group: M8O-210-23

[[LOG]]Time to free block: 136 ns

=====TEST2=====

[[LOG]]Time to allocate: 222 ns

array before mulp52:

long_double_array[0] = 1.000000

long_double_array[1] = 2.000000

long_double_array[2] = 3.000000

long_double_array[3] = 4.000000

long_double_array[4] = 5.000000

long_double_array[5] = 6.000000

long_double_array[6] = 7.000000

long_double_array[7] = 8.000000

long_double_array[8] = 9.000000

long_double_array[9] = 10.000000

long_double_array[10] = 11.000000

long_double_array[11] = 12.000000

long_double_array[12] = 13.000000

long_double_array[13] = 14.000000

long_double_array[14] = 15.000000

long_double_array[15] = 16.000000

long_double_array[16] = 17.000000

long_double_array[17] = 18.000000

long_double_array[18] = 19.000000

long_double_array[19] = 20.000000

array after mulp52:

long_double_array[0] = 52.000000

long_double_array[1] = 104.000000

long_double_array[2] = 156.000000

```
long_double_array[3] = 208.000000
long_double_array[4] = 260.000000
long_double_array[5] = 312.000000
long_double_array[6] = 364.000000
long_double_array[7] = 416.000000
long_double_array[8] = 468.000000
long_double_array[9] = 520.000000
long_double_array[10] = 572.000000
long_double_array[11] = 624.000000
long_double_array[12] = 676.000000
long_double_array[13] = 728.000000
long_double_array[14] = 780.000000
long_double_array[15] = 832.000000
long_double_array[16] = 884.000000
long_double_array[17] = 936.000000
long_double_array[18] = 988.000000
long_double_array[19] = 1040.000000
```

```
[[LOG]]Time to free block: 117 ns
```

```
=====TEST3=====
```

```
[[LOG]]Time to allocate: 2094 ns
```

```
large_array[5000] = 52.000000
```

```
Large array (5001 long double) allocated and freed successfully
```

```
[[LOG]]Time to free block: 116 ns
```

```
=====TEST4=====
```

```
[[LOG]]Time to allocate: 705306 ns
```

```
Memory allocated (3 * 1024 * 1024 bytes)
```

```
[[LOG]]Time to free block: 181 ns
```

Memory freed (3 * 1024 * 1024 bytes)

Allocator destroyed

root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# ./lab4 ./libmck.so

POOL SIZE is 4 MB = 4 * 1024 * 1024

=====TEST1=====

[[LOG]]Time to allocate: 241 ns

Students before shuffle:

Name: Ivan1, Last Name: Korolev1, Group: M8O-210-23

Name: Ivan2, Last Name: Korolev2, Group: M8O-211-23

Name: Ivan3, Last Name: Korolev3, Group: M8O-212-23

Name: Ivan4, Last Name: Korolev4, Group: M8O-213-23

Name: Ivan5, Last Name: Korolev5, Group: M8O-214-23

Students after shuffle:

Name: Ivan5, Last Name: Korolev5, Group: M8O-214-23

Name: Ivan2, Last Name: Korolev2, Group: M8O-211-23

Name: Ivan3, Last Name: Korolev3, Group: M8O-212-23

Name: Ivan4, Last Name: Korolev4, Group: M8O-213-23

Name: Ivan1, Last Name: Korolev1, Group: M8O-210-23

[[LOG]]Time to free block: 142 ns

=====TEST2=====

[[LOG]]Time to allocate: 138 ns

array before mulp52:

long_double_array[0] = 1.000000

long_double_array[1] = 2.000000

long_double_array[2] = 3.000000

long_double_array[3] = 4.000000

long_double_array[4] = 5.000000

```
long_double_array[5] = 6.000000
long_double_array[6] = 7.000000
long_double_array[7] = 8.000000
long_double_array[8] = 9.000000
long_double_array[9] = 10.000000
long_double_array[10] = 11.000000
long_double_array[11] = 12.000000
long_double_array[12] = 13.000000
long_double_array[13] = 14.000000
long_double_array[14] = 15.000000
long_double_array[15] = 16.000000
long_double_array[16] = 17.000000
long_double_array[17] = 18.000000
long_double_array[18] = 19.000000
long_double_array[19] = 20.000000
```

array after mulp52:

```
long_double_array[0] = 52.000000
long_double_array[1] = 104.000000
long_double_array[2] = 156.000000
long_double_array[3] = 208.000000
long_double_array[4] = 260.000000
long_double_array[5] = 312.000000
long_double_array[6] = 364.000000
long_double_array[7] = 416.000000
long_double_array[8] = 468.000000
long_double_array[9] = 520.000000
long_double_array[10] = 572.000000
long_double_array[11] = 624.000000
long_double_array[12] = 676.000000
long_double_array[13] = 728.000000
long_double_array[14] = 780.000000
```

```
long_double_array[15] = 832.000000
long_double_array[16] = 884.000000
long_double_array[17] = 936.000000
long_double_array[18] = 988.000000
long_double_array[19] = 1040.000000
[[LOG]]Time to free block: 117 ns
```

=====TEST3=====

```
[[LOG]]Time to allocate: 1794 ns
large_array[5000] = 52.000000
Large array (5001 long double) allocated and freed successfully
[[LOG]]Time to free block: 103 ns
```

=====TEST4=====

```
[[LOG]]Time to allocate: 1553 ns
Memory allocated (3 * 1024 * 1024 bytes)
[[LOG]]Time to free block: 336 ns
Memory freed (3 * 1024 * 1024 bytes)
Allocator destroyed
```

Strace:

```
root@DESKTOP-VOD4IPT:/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src# strace ./lab4 ./libmck.so
execve("./lab4", ["/lab4", "/libmck.so"], 0x7fff25d8fc58 /* 27 vars */) = 0
brk(NULL)                               = 0x55e33bbab000
arch_prctl(0x3001 /* ARCH_??? */, 0x7ffdc78c47a0) = -1 EINVAL (Invalid argument)
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7fd030d05000
access("/etc/ld.so.preload", R_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
newfstatat(3, "", {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=18883, ...}, AT_EMPTY_PATH) = 0
mmap(NULL, 18883, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0) = 0x7fd030d00000
```

```

close(3) = 0
openat(AT_FDCWD, "/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
read(3, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\0\1\0\0\0\0\0\0\0\0\0\0"..., 832) = 832
pread64(3, "\6\0\0\0\4\0\0\0@\0\0\0\0\0\0\0@\0\0\0\0\0\0\0@\0\0\0\0\0\0\0"..., 784, 64) = 784
pread64(3, "\4\0\0\0 \0\0\0\5\0\0\0GNU\0\2\0\0\300\4\0\0\0\3\0\0\0\0\0\0"..., 48, 848) = 48
pread64(3, "\4\0\0\0\24\0\0\0\3\0\0\0GNU\0I17\357\204\3$\f\221\2039x\324\224\323\236S"..., 68, 896) = 68
newfstatat(3, "", {st_mode=S_IFREG|0755, st_size=2220400, ...}, AT_EMPTY_PATH) = 0
pread64(3, "\6\0\0\0\4\0\0\0@\0\0\0\0\0\0\0@\0\0\0\0\0\0\0@\0\0\0\0\0\0\0"..., 784, 64) = 784
mmap(NULL, 2264656, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7fd030ad7000
mprotect(0x7fd030aff000, 2023424, PROT_NONE) = 0
mmap(0x7fd030aff000, 1658880, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x28000) = 0x7fd030aff000
mmap(0x7fd030c94000, 360448, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1bd000) = 0x7fd030c94000
mmap(0x7fd030ced000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x215000) = 0x7fd030ced000
mmap(0x7fd030cf3000, 52816, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7fd030cf3000
close(3) = 0
mmap(NULL, 12288, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7fd030ad4000
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7fd030ad4740) = 0
set_tid_address(0x7fd030ad4a10) = 30353
set_robust_list(0x7fd030ad4a20, 24) = 0
rseq(0x7fd030ad50e0, 0x20, 0, 0x53053053) = 0
mprotect(0x7fd030ced000, 16384, PROT_READ) = 0
mprotect(0x55e3267a0000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0x7fd030d3f000, 8192, PROT_READ) = 0
prlimit64(0, RLIMIT_STACK, NULL, {rlim_cur=8192*1024, rlim_max=RLIM64_INFINITY}) = 0
munmap(0x7fd030d00000, 18883) = 0
getrandom("\xd6\x0b\xf9\x46\x52\x65\x4b\x07", 8, GRND_NONBLOCK) = 8
brk(NULL) = 0x55e33bbab000
brk(0x55e33bbcc000) = 0x55e33bbcc000
openat(AT_FDCWD, "./libmck.so", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
read(3, "\177ELF\2\1\1\0\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\0\1\0\0\0\0\0\0\0\0\0\0"..., 832) = 832
newfstatat(3, "", {st_mode=S_IFREG|0777, st_size=15272, ...}, AT_EMPTY_PATH) = 0
getcwd("/mnt/d/ClionProjects/OSlabs/lab4/src", 128) = 37
mmap(NULL, 16424, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7fd030d00000
mmap(0x7fd030d01000, 4096, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1000) = 0x7fd030d01000
mmap(0x7fd030d02000, 4096, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x2000) = 0x7fd030d02000
mmap(0x7fd030d03000, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x2000) = 0x7fd030d03000
close(3) = 0
mprotect(0x7fd030d03000, 4096, PROT_READ) = 0
mmap(NULL, 4194304, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0)
= 0x7fd0306d4000
write(1, "POOL SIZE is 4 MB = 4 * 1024 * 1"..., 36POOL SIZE is 4 MB = 4 * 1024 * 1024
) = 36

```

```

write(1, "\n=====TEST1======"..., 38
=====TEST1=====

) = 38
write(1, "[[LOG]]Time to allocate: 527 ns\n", 32[[LOG]]Time to allocate: 527 ns
) = 32
write(1, "Students before shuffle:\n", 25Students before shuffle:
) = 25
write(1, "Name: Ivan1, Last Name: Korolev1"..., 54Name: Ivan1, Last Name: Korolev1, Group: M8O-210-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan2, Last Name: Korolev2"..., 54Name: Ivan2, Last Name: Korolev2, Group: M8O-211-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan3, Last Name: Korolev3"..., 54Name: Ivan3, Last Name: Korolev3, Group: M8O-212-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan4, Last Name: Korolev4"..., 54Name: Ivan4, Last Name: Korolev4, Group: M8O-213-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan5, Last Name: Korolev5"..., 54Name: Ivan5, Last Name: Korolev5, Group: M8O-214-23
) = 54
write(1, "Students after shuffle:\n", 24Students after shuffle:
) = 24
write(1, "Name: Ivan5, Last Name: Korolev5"..., 54Name: Ivan5, Last Name: Korolev5, Group: M8O-214-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan2, Last Name: Korolev2"..., 54Name: Ivan2, Last Name: Korolev2, Group: M8O-211-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan3, Last Name: Korolev3"..., 54Name: Ivan3, Last Name: Korolev3, Group: M8O-212-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan4, Last Name: Korolev4"..., 54Name: Ivan4, Last Name: Korolev4, Group: M8O-213-23
) = 54
write(1, "Name: Ivan1, Last Name: Korolev1"..., 54Name: Ivan1, Last Name: Korolev1, Group: M8O-210-23
) = 54
write(1, "[[LOG]]Time to free block: 303 n"..., 34[[LOG]]Time to free block: 303 ns
) = 34
write(1, "\n=====TEST2======"..., 38
=====TEST2=====

) = 38
write(1, "[[LOG]]Time to allocate: 384 ns\n", 32[[LOG]]Time to allocate: 384 ns
) = 32
write(1, "array before mulp52:\n", 21array before mulp52:
) = 21
write(1, "long_double_array[0] = 1.000000\n", 32long_double_array[0] = 1.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[1] = 2.000000\n", 32long_double_array[1] = 2.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[2] = 3.000000\n", 32long_double_array[2] = 3.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[3] = 4.000000\n", 32long_double_array[3] = 4.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[4] = 5.000000\n", 32long_double_array[4] = 5.000000
) = 32

```

```

write(1, "long_double_array[5] = 6.000000\n", 32long_double_array[5] = 6.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[6] = 7.000000\n", 32long_double_array[6] = 7.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[7] = 8.000000\n", 32long_double_array[7] = 8.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[8] = 9.000000\n", 32long_double_array[8] = 9.000000
) = 32
write(1, "long_double_array[9] = 10.000000"..., 33long_double_array[9] = 10.000000
) = 33
write(1, "long_double_array[10] = 11.000000"..., 34long_double_array[10] = 11.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[11] = 12.000000"..., 34long_double_array[11] = 12.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[12] = 13.000000"..., 34long_double_array[12] = 13.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[13] = 14.000000"..., 34long_double_array[13] = 14.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[14] = 15.000000"..., 34long_double_array[14] = 15.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[15] = 16.000000"..., 34long_double_array[15] = 16.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[16] = 17.000000"..., 34long_double_array[16] = 17.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[17] = 18.000000"..., 34long_double_array[17] = 18.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[18] = 19.000000"..., 34long_double_array[18] = 19.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[19] = 20.000000"..., 34long_double_array[19] = 20.000000
) = 34
write(1, "array after mulp52:\n", 20array after mulp52:
) = 20
write(1, "long_double_array[0] = 52.000000"..., 33long_double_array[0] = 52.000000
) = 33
write(1, "long_double_array[1] = 104.000000"..., 34long_double_array[1] = 104.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[2] = 156.000000"..., 34long_double_array[2] = 156.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[3] = 208.000000"..., 34long_double_array[3] = 208.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[4] = 260.000000"..., 34long_double_array[4] = 260.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[5] = 312.000000"..., 34long_double_array[5] = 312.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[6] = 364.000000"..., 34long_double_array[6] = 364.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[7] = 416.000000"..., 34long_double_array[7] = 416.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[8] = 468.000000"..., 34long_double_array[8] = 468.000000
) = 34

```



```

write(1, "long_double_array[9] = 520.00000"..., 34long_double_array[9] = 520.000000
) = 34
write(1, "long_double_array[10] = 572.0000"..., 35long_double_array[10] = 572.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[11] = 624.0000"..., 35long_double_array[11] = 624.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[12] = 676.0000"..., 35long_double_array[12] = 676.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[13] = 728.0000"..., 35long_double_array[13] = 728.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[14] = 780.0000"..., 35long_double_array[14] = 780.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[15] = 832.0000"..., 35long_double_array[15] = 832.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[16] = 884.0000"..., 35long_double_array[16] = 884.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[17] = 936.0000"..., 35long_double_array[17] = 936.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[18] = 988.0000"..., 35long_double_array[18] = 988.000000
) = 35
write(1, "long_double_array[19] = 1040.000"..., 36long_double_array[19] = 1040.000000
) = 36
write(1, "[[LOG]]Time to free block: 292 n"..., 34[[LOG]]Time to free block: 292 ns
) = 34
write(1, "\n=====TEST3=====..."..., 38
=====TEST3=====

) = 38
write(1, "[[LOG]]Time to allocate: 5389 ns"..., 33[[LOG]]Time to allocate: 5389 ns
) = 33
write(1, "large_array[5000] = 52.000000\n", 30large_array[5000] = 52.000000
) = 30
write(1, "Large array (5001 long double) a"..., 64Large array (5001 long double) allocated and freed
successfully
) = 64
write(1, "[[LOG]]Time to free block: 189 n"..., 34[[LOG]]Time to free block: 189 ns
) = 34
write(1, "\n=====TEST4=====..."..., 38
=====TEST4=====

) = 38
write(1, "[[LOG]]Time to allocate: 546567 "..., 35[[LOG]]Time to allocate: 546567 ns
) = 35
write(1, "Memory allocated (3 * 1024 * 102"..., 41Memory allocated (3 * 1024 * 1024 bytes)
) = 41
write(1, "[[LOG]]Time to free block: 189 n"..., 34[[LOG]]Time to free block: 189 ns
) = 34
write(1, "Memory freed (3 * 1024 * 1024 by"..., 37Memory freed (3 * 1024 * 1024 bytes)
) = 37
write(1, "Allocator destroyed\n", 20Allocator destroyed

```

) = 20

munmap(0x7fd0306d4000, 4194304) = 0

munmap(0x7fd030d00000, 16424) = 0

exit_group(0) = ?

+++ exited with 0 +++

Вывод

В ходе работы были реализованы и протестированы два алгоритма аллокации памяти, которые сравнивались по фактору использования, скорости выделения и освобождения блоков, а также простоте использования. Оба аллокатора продемонстрировали эффективное использование пула памяти и интуитивность в применении, что подтвердило практическую ценность их реализации.