

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

Лабораторная работа №2 по курсу
«Операционные системы»

Группа: М8О-214Б-24

Студент: Ельцова Д.А.

Преподаватель: Бахарев В.Д.

Оценка: _____

Дата: 30.10.25

Москва, 2024

Постановка задачи

Вариант 5.

Отсортировать массив целых чисел при помощи четно-нечетной сортировки Бетчера.

Составить программу на языке Си, обрабатывающую данные в многопоточном режиме. При обработки использовать стандартные средства создания потоков операционной системы (Windows/Unix). Ограничение максимального количества потоков, работающих в один момент времени, должно быть задано ключом запуска вашей программы.

Общий метод и алгоритм решения

В данной лабораторной работе использован POSIX Threads для создания многопоточной программы.

Основные использованные системные вызовы и функции:

- `pthread_create(pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void *(*start_routine)(void*), void *arg);` – создаёт новый поток, который начинает выполнение функции `start_routine` с аргументом `arg`.
- `pthread_join(pthread_t thread, void **retval);` – ожидает завершения указанного потока и возвращает его результат.
- `malloc(size_t size);` – выделение памяти для массивов.
- `free(void *ptr);` – освобождение выделенной памяти.
- `gettimeofday(struct timeval *tv, struct timezone *tz);` – получение текущего времени с точностью до микросекунд.
- `memcpy(void *dest, const void *src, size_t n);` – копирование данных между массивами.
- `rand();` – генерация случайных чисел для заполнения массива.

Описание программы

Входные данные: Программа принимает 2 аргумента командной строки – размер массива и количество потоков.

Основные шаги работы программы:

1. Генерация случайного массива. Используется функция `generate_array()`, которая заполняет массив случайными числами от 0 до 9999.
2. Последовательная сортировка Бетчера. Вызывается `sequential_batcher_sort()`, которой передаются сам массив целых чисел и его размер.

Эта функция реализует реализует классический алгоритм четно-нечетной сортировки:

- Алгоритм проходит через массив в несколько фаз.
- На четных фазах сравниваются элементы с индексами (0,1), (2,3), (4,5)...
- На нечетных фазах сравниваются элементы с индексами (1,2), (3,4), (5,6)...
- Процесс повторяется до тех пор, пока на всей фазе не будет произведено ни одного обмена.

3. Параллельная сортировка Бетчера. Вызывается `parallel_batcher_sort()`.

Алгоритм:

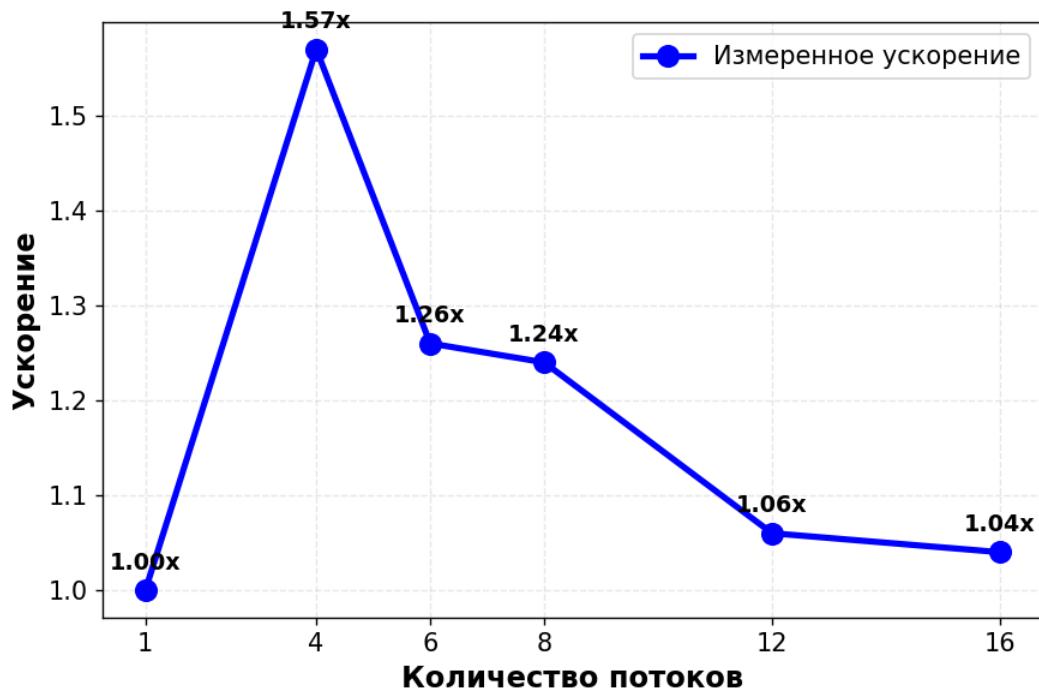
- Делим массив на P сегментов (где P = количество потоков)
- Каждый поток независимо сортирует свой блок с помощью `sequential_batcher_sort()`.

- После сортировки блоков выполняется финальная глобальная четно-нечетная сортировка для объединения результатов.
4. Сравнение времени и вычисление эффективности. Последовательное и параллельное выполнение замеряется с помощью функции `get_current_time()` (использует `gettimeofday`). Ускорение: $speedup = t_{seq} / t_{par}$; эффективность: $eff = speedup / num_threads$. Вывод результата в консоль.

Анализ ускорения и эффективности

Число потоков	Время исполнения (мс)	Ускорение	Эффективность
1	8387.03	1	1
4	5710.68	1.57	0.39
6	7145.48	1.26	0.21
8	7365.07	1.24	0.15
12	7719.27	1.06	0.09
16	7655.63	1.04	0.07
1024	7568.58	1.20	0.0012

Зависимость ускорения от числа потоков Четно-нечетная сортировка Бэтчера



Из графика четко видна оптимальная зона параллелизации при 4 потоках, где достигается максимальное ускорение 1.57x. При дальнейшем увеличении числа потоков наблюдается спад производительности - ускорение снижается до 1.04x при 16 потоках. Это характерное поведение для алгоритмов с высокой вычислительной сложностью, где накладные расходы на синхронизацию начинают преобладать над выигрышем от параллелизации.

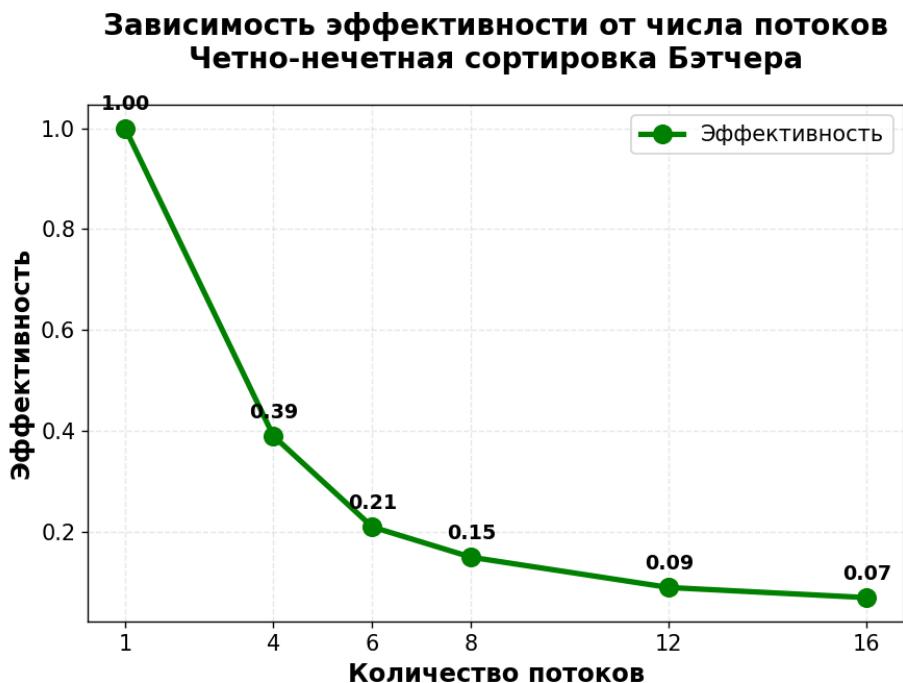


График эффективности демонстрирует резкое падение после 4 потоков - с 39% до 7% при 16 потоках. Наиболее эффективное использование ресурсов системы наблюдается именно при 4 потоках, где каждый поток работает с эффективностью 39%. Дальнейшее увеличение числа потоков приводит к нерациональному использованию вычислительных ресурсов.

Данные графики наглядно иллюстрируют закон Амдала, который ограничивает рост производительности при увеличении числа вычислителей. Для алгоритма четно-нечетной сортировки Бэтчера с его $O(n^2)$ сложностью и необходимостью финальной синхронизации, параллельный потенциал существенно ограничен последовательной частью алгоритма.

Для данного алгоритма оптимальным является использование 4 потоков, где достигается баланс между ускорением и эффективностью использования ресурсов. Дальнейшее увеличение числа потоков не только не дает существенного выигрыша в производительности, но и приводит к резкому падению эффективности, что делает такой подход нерациональным с точки зрения энергопотребления и загрузки системы.

Код программы

sorting.h

```
#ifndef SORTING_H  
  
#define SORTING_H  
  
  
#include <stddef.h>  
  
  
double get_current_time(void);  
void generate_array(int *array, int size);  
int is_sorted(int *array, int size);  
void sequential_batcher_sort(int arr[], int n);  
  
  
// Параллельная версия (использует pthread_create)  
void parallel_batcher_sort(int *array, int n, int num_threads);  
  
  
#endif
```

sorting.c

```
#include "sorting.h"  
  
#include <stdlib.h>  
#include <string.h>  
#include <pthread.h>  
#include <sys/time.h>  
#include <unistd.h>  
#include <stdio.h>  
  
  
// Вспомогательные функции  
double get_current_time(void) {  
    struct timeval tv;  
    gettimeofday(&tv, NULL);
```

```

    return tv.tv_sec + tv.tv_usec / 1000000.0;
}

void generate_array(int *array, int size) {
    for (int i = 0; i < size; ++i) array[i] = rand() % 10000;
}

int is_sorted(int *array, int size) {
    for (int i = 0; i + 1 < size; ++i) {
        if (array[i] > array[i + 1]) return 0;
    }
    return 1;
}

// ===== Последовательная четно-нечетная сортировка
=====

void sequential_batcher_sort(int arr[], int n) {
    if (n <= 1) return;

    int sorted;
    do {
        sorted = 1;
        for (int i = 0; i < n - 1; i += 2) {
            if (arr[i] > arr[i + 1]) {
                int tmp = arr[i]; arr[i] = arr[i + 1]; arr[i + 1] = tmp;
                sorted = 0;
            }
        }
        for (int i = 1; i < n - 1; i += 2) {
            if (arr[i] > arr[i + 1]) {
                int tmp = arr[i]; arr[i] = arr[i + 1]; arr[i + 1] = tmp;
                sorted = 0;
            }
        }
    } while (!sorted);
}

```

```

    }

} while (!sorted);

}

// ===== Параллельная версия (ГАРАНТИРОВАННО КОРРЕКТНАЯ)
=====

typedef struct {

    int *array;

    int start;

    int len;

} BlockArgs;

static void *sort_block_thread(void *arg) {

    BlockArgs *args = (BlockArgs*)arg;

    sequential_batcher_sort(args->array + args->start, args->len);

    return NULL;
}

void parallel_batcher_sort(int *array, int n, int num_threads) {

    if (n <= 1 || num_threads <= 1) {

        sequential_batcher_sort(array, n);

        return;
    }

    int P = num_threads;

    if (P > n/2) P = n/2;

    // 1. Параллельная сортировка блоков

    pthread_t threads[P];

    BlockArgs args[P];

    int block_size = n / P;

```

```

for (int i = 0; i < P; i++) {
    args[i].array = array;
    args[i].start = i * block_size;
    args[i].len = (i == P - 1) ? (n - i * block_size) : block_size;
    pthread_create(&threads[i], NULL, sort_block_thread, &args[i]);
}

// Ждем завершения всех потоков
for (int i = 0; i < P; i++) {
    pthread_join(threads[i], NULL);
}

// 2. Финальная последовательная сортировка (гарантирует корректность)
sequential_batcher_sort(array, n);
}

```

main.c

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <time.h>
#include <unistd.h>
#include "sorting.h"

static void write_exit(const char *msg) {
    size_t len = strlen(msg);
    ssize_t result = write(STDOUT_FILENO, msg, len);
    (void)result;
    exit(EXIT_FAILURE);
}

int main(int argc, char **argv) {
    if (argc < 3) {

```

```
    write_exit("Использование: ./lab2 <размер_массива> <количество_потоков>\n");
}

int array_size = atoi(argv[1]);
int num_threads = atoi(argv[2]);

if (array_size <= 0) {
    write_exit("Ошибка: размер массива должен быть положительным числом\n");
}

if (num_threads <= 0) {
    write_exit("Ошибка: количество потоков должно быть положительным числом\n");
}

printf("PID: %d\n", getpid()); // полезно при демонстрации потоков ОС

int *original = malloc(array_size * sizeof(int));
int *seq_result = malloc(array_size * sizeof(int));
int *par_result = malloc(array_size * sizeof(int));

if (!original || !seq_result || !par_result) {
    write_exit("Ошибка выделения памяти\n");
}

srand((unsigned)time(NULL));
generate_array(original, array_size);
memcpy(seq_result, original, array_size * sizeof(int));
memcpy(par_result, original, array_size * sizeof(int));

// Последовательная сортировка
double seq_t0 = get_current_time();
sequential_batcher_sort(seq_result, array_size);
double seq_time = get_current_time() - seq_t0;
```

```

// Параллельная сортировка (замер полной параллельной процедуры)

double par_t0 = get_current_time();

parallel_batcher_sort(par_result, array_size, num_threads);

double par_time = get_current_time() - par_t0;

double speedup = seq_time / par_time;

double eff = speedup / num_threads;

int seq_correct = is_sorted(seq_result, array_size);

int par_correct = is_sorted(par_result, array_size);

char output[512];

int len = 0;

len += sprintf(output + len, sizeof(output) - len,
               "Последовательная сортировка завершена за: %.2f мс\n",
               seq_time * 1000.0);

len += sprintf(output + len, sizeof(output) - len,
               "Параллельная сортировка завершена за: %.2f мс\n",
               par_time * 1000.0);

len += sprintf(output + len, sizeof(output) - len,
               "Ускорение: %.2fx\n",
               speedup);

len += sprintf(output + len, sizeof(output) - len,
               "Эффективность: %.2f\n",
               eff);

if (seq_correct && par_correct) {

    len += sprintf(output + len, sizeof(output) - len,
                   "Корректная сортировка: ДА\n");

} else {

    len += sprintf(output + len, sizeof(output) - len,
                   "Корректная сортировка: НЕТ\n");
}

write(STDOUT_FILENO, output, len);

```

```
    free(original);

    free(seq_result);

    free(par_result);

    return 0;
}
```

Протокол работы программы

Тестирование:

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/3 сем/оси/lr2$ gcc -O0 -pthread sorting.c main.c -o lab2
```

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/3 сем/оси/lr2$ ./lab2 100000 4
```

PID: 308955

Размер массива: 100000, Потоки: 4

Последовательная: 8988.68 мс, Корректность: Да

Параллельная: 5710.68 мс, Корректность: Да

Ускорение: 1.57x

Эффективность: 0.39

Результаты идентичны: Да

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/3 сем/оси/lr2$ ./lab2 100000 6
```

PID: 308960

Размер массива: 100000, Потоки: 6

Последовательная: 9009.79 мс, Корректность: Да

Параллельная: 7145.48 мс, Корректность: Да

Ускорение: 1.26x

Эффективность: 0.21

Результаты идентичны: Да

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/3 сем/оси/lr2$ ./lab2 100000 8
```

PID: 308967

Размер массива: 100000, Потоки: 8

Последовательная: 9109.55 мс, Корректность: Да

Параллельная: 7365.07 мс, Корректность: Да

Ускорение: 1.24x

Эффективность: 0.15

Результаты идентичны: ДА

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/З сем/оси/lr2$ ./lab2  
100000 12
```

PID: 308976

Размер массива: 100000, Потоки: 12

Последовательная: 8200.03 мс, Корректность: ДА

Параллельная: 7719.27 мс, Корректность: ДА

Ускорение: 1.06x

Эффективность: 0.09

Результаты идентичны: ДА

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/З сем/оси/lr2$ ./lab2  
100000 16
```

PID: 308989

Размер массива: 100000, Потоки: 16

Последовательная: 7971.88 мс, Корректность: ДА

Параллельная: 7655.63 мс, Корректность: ДА

Ускорение: 1.04x

Эффективность: 0.07

Результаты идентичны: ДА

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/З сем/оси/lr2$ ./lab2  
100000 1024
```

PID: 309006

Размер массива: 100000, Потоки: 1024

Последовательная: 9116.34 мс, Корректность: ДА

Параллельная: 7568.58 мс, Корректность: ДА

Ускорение: 1.20x

Эффективность: 0.00

Результаты идентичны: ДА

```
suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/З сем/оси/lr2$ ./lab2  
200000 4
```

PID: 310031

Размер массива: 200000, Потоки: 4

Последовательная: 42617.35 мс, Корректность: ДА

Параллельная: 28322.65 мс, Корректность: ДА

Ускорение: 1.50x

Эффективность: 0.38

Результаты идентичны: да

Strace:

```
mprotect(0x555b79362000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0x7f3d72eba000, 8192, PROT_READ) = 0
prlimit64(0, RLIMIT_STACK, NULL, {rlim_cur=8192*1024, rlim_max=RLIM64_INFINITY}) = 0
munmap(0x7f3d72e7d000, 19963) = 0
getpid() = 310154
fstat(1, {st_mode=S_IFCHR|0620, st_rdev=makedev(0x88, 0), ...}) = 0
getrandom("\x20\xe3\xa5\x55\x92\x64\x32\x5c", 8, GRND_NONBLOCK) = 8
brk(NULL) = 0x555b9d754000
brk(0x555b9d775000) = 0x555b9d775000
write(1, "PID: 310154\n", 12PID: 310154
) = 12
mmap(NULL, 401408, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7f3d72c06000
mmap(NULL, 401408, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7f3d72ba4000
mmap(NULL, 401408, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7f3d72b42000
rt_sigaction(SIGRT_1, {sa_handler=0x7f3d72d04530, sa_mask=[], sa_flags=SA_RESTORER|SA_ONSTACK|SA_RESTART|SA_SIGINFO, sa_restorer=0x7f3d72cb0330}, NULL, 8) =
0
rt_sigprocmask(SIG_UNBLOCK, [RTMIN RT_1], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7f3d72341000
mprotect(0x7f3d72342000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SY
SVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
child_tid=0x7f3d72b41990, parent_tid=0x7f3d72b41990, exit_signal=0,
stack=0x7f3d72341000, stack_size=0xffff80, tls=0x7f3d72b416c0}strace: Process 310157
attached
=> {parent_tid=[310157]}, 88) = 310157
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310157] rseq(0x7f3d72b41fe0, 0x20, 0, 0x53053053 <unfinished ...>
[pid 310154] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310154] mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0
<unfinished ...>
[pid 310157] <... rseq resumed>) = 0
[pid 310154] <... mmap resumed> = 0x7f3d71b40000
[pid 310157] set_robust_list(0x7f3d72b419a0, 24 <unfinished ...>
[pid 310154] mprotect(0x7f3d71b41000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE <unfinished ...>
```

```
[pid 310157] <... set_robust_list resumed>) = 0
[pid 310154] <... mprotect resumed>      = 0
[pid 310157] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[], <unfinished ...>
[pid 310157] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310154] <... rt_sigprocmask resumed>[], 8) = 0
[pid 310154]
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|
CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID, child_tid=0x7f3d72340990,
parent_tid=0x7f3d72340990, exit_signal=0, stack=0x7f3d71b40000, stack_size=0x7fff80,
tls=0x7f3d723406c0}strace: Process 310158 attached

=> {parent_tid=[310158]}, 88) = 310158
[pid 310158] rseq(0x7f3d72340fe0, 0x20, 0, 0x53053053 <unfinished ...>
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310158] <... rseq resumed>)          = 0
[pid 310154] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310158] set_robust_list(0x7f3d723409a0, 24 <unfinished ...>
[pid 310154] mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0
<unfinished ...>
[pid 310158] <... set_robust_list resumed>) = 0
[pid 310154] <... mmap resumed>           = 0x7f3d7133f000
[pid 310158] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310154] mprotect(0x7f3d71340000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE <unfinished ...>
[pid 310158] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310154] <... mprotect resumed>       = 0
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[], [], 8) = 0
[pid 310154]
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|
CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID, child_tid=0x7f3d71b3f990,
parent_tid=0x7f3d71b3f990, exit_signal=0, stack=0x7f3d7133f000, stack_size=0x7fff80,
tls=0x7f3d71b3f6c0}strace: Process 310159 attached

=> {parent_tid=[310159]}, 88) = 310159
[pid 310159] rseq(0x7f3d71b3ffe0, 0x20, 0, 0x53053053 <unfinished ...>
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310159] <... rseq resumed>)          = 0
[pid 310154] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310159] set_robust_list(0x7f3d71b3f9a0, 24 <unfinished ...>
[pid 310154] mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0
<unfinished ...>
[pid 310159] <... set_robust_list resumed>) = 0
```

```
[pid 310154] <... mmap resumed>          = 0x7f3d70b3e000
[pid 310159] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310154] mprotect(0x7f3d70b3f000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE <unfinished ...>
[pid 310159] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310154] <... mprotect resumed>      = 0
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[], [], 8) = 0
[pid 310154]
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|
CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID, child_tid=0x7f3d7133e990,
parent_tid=0x7f3d7133e990, exit_signal=0, stack=0x7f3d70b3e000, stack_size=0x7fff80,
tls=0x7f3d7133e6c0}strace: Process 310160 attached

=> {parent_tid=[310160]}, 88) = 310160

[pid 310160] rseq(0x7f3d7133efe0, 0x20, 0, 0x53053053 <unfinished ...>
[pid 310154] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], <unfinished ...>
[pid 310160] <... rseq resumed>          = 0
[pid 310154] <... rt_sigprocmask resumed>NULL, 8) = 0
[pid 310160] set_robust_list(0x7f3d7133e9a0, 24 <unfinished ...>
[pid 310154] futex(0x7f3d72b41990, FUTEX_WAIT_BITSET|FUTEX_CLOCK_REALTIME, 310157,
NULL, FUTEX_BITSET_MATCH_ANY <unfinished ...>
[pid 310160] <... set_robust_list resumed> = 0
[pid 310160] rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
[pid 310157] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[RT_1], NULL, 8) = 0
[pid 310157] madvise(0x7f3d72341000, 8368128, MADV_DONTNEED) = 0
[pid 310157] exit(0)                      = ?
[pid 310154] <... futex resumed>        = 0
[pid 310157] +++ exited with 0 ===+
[pid 310154] futex(0x7f3d72340990, FUTEX_WAIT_BITSET|FUTEX_CLOCK_REALTIME, 310158,
NULL, FUTEX_BITSET_MATCH_ANY <unfinished ...>
[pid 310159] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[RT_1], NULL, 8) = 0
[pid 310159] madvise(0x7f3d7133f000, 8368128, MADV_DONTNEED) = 0
[pid 310159] exit(0)                      = ?
[pid 310159] +++ exited with 0 ===+
[pid 310158] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[RT_1], NULL, 8) = 0
[pid 310158] madvise(0x7f3d71b40000, 8368128, MADV_DONTNEED) = 0
[pid 310158] exit(0)                      = ?
[pid 310154] <... futex resumed>        = 0
[pid 310158] +++ exited with 0 ===+
```

```

[pid 310154] futex(0x7f3d7133e990, FUTEX_WAIT_BITSET|FUTEX_CLOCK_REALTIME, 310160,
NULL, FUTEX_BITSET_MATCH_ANY <unfinished ...>

[pid 310160] rt_sigprocmask(SIG_BLOCK, ~[RT_1], NULL, 8) = 0

[pid 310160] madvise(0x7f3d70b3e000, 8368128, MADV_DONTNEED) = 0

[pid 310160] exit(0) = ?

[pid 310154] <... futex resumed> = 0

[pid 310160] +++ exited with 0 +++

write(1,
"\320\237\320\276\321\201\320\273\320\265\320\264\320\276\320\262\320\260\321\202\320\265\320
\273\321\214\320\275\320\260\321\217"..., 283Последовательная сортировка завершена за:
7852.75 мс

Параллельная сортировка завершена за: 7023.58 мс

Ускорение: 1.12x

Эффективность: 0.28

Корректная сортировка: Да

) = 283

munmap(0x7f3d72c06000, 401408) = 0
munmap(0x7f3d72ba4000, 401408) = 0
munmap(0x7f3d72b42000, 401408) = 0
exit_group(0) = ?

+++ exited with 0 +++

suslik@WIN-L3ULFBUQJMS:/mnt/c/Users/daria/Desktop/уч и зад/3 сем/оси/1r2$
```

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы были успешно изучены и применены основные системные вызовы POSIX Threads для создания многопоточной программы сортировки. Была реализована параллельная версия четно-нечетной сортировки Бэтчера, позволяющая оценить эффективность параллелизации вычислительных задач. Экспериментальные результаты показали, что максимальное ускорение 1.57x достигается при 4 потоках с эффективностью 39%. Несмотря на параллелизацию, общая сложность алгоритма остается $O(n^2)$ из-за доминирующей финальной последовательной стадии, что объясняет ограниченный потенциал ускорения согласно закону Амдала.