

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-216Б-24

Студент: Настина М.О.

Преподаватель: Бахарев В.Д.

Оценка: _____

Дата: 15.11.25

Москва, 2024

Постановка задачи

Вариант 1.

Отсортировать массив целых чисел при помощи битонической сортировки.

Общий метод и алгоритм решения

Использованные системные вызовы:

- `*void malloc(size_t size);` – выделяет динамическую память под массивы и временные структуры данных.
- `*void free(void ptr);` – освобождает ранее выделенную динамическую память.
- `clock_t clock(void);` – возвращает время процессора, использованное программой, для измерения производительности сортировки.
- `**int pthread_create(pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void (start_routine)(void), void arg);` – создает новые потоки выполнения для параллельной сортировки блоков массива.
- `**int pthread_join(pthread_t thread, void retval);` – ожидает завершения указанного потока и освобождает его ресурсы.
- `**void *memcpy(void dest, const void src, size_t n);` – копирует блоки памяти между исходным и временным массивами.
- `pid_t getpid(void);` – возвращает идентификатор текущего процесса (PID) для мониторинга.
- `void srand(unsigned int seed);` – инициализирует генератор псевдослучайных чисел для заполнения массива тестовыми данными.
- `int rand(void);` – генерирует псевдослучайные числа для заполнения массива.

Задачей было взять алгоритм битонической сортировки и запустить его в несколько потоков для ускорения работы кода. Алгоритм битонической сортировки состоит из части, которая сравнивает и меняет местами аргументы, находящиеся на определенном количестве «шагов» друг от друга, и части, которая разбивает массив на части и сортирует их в порядке возрастания или убывания. Программа работает следующим образом: создается массив случайных чисел, проходит проверка на степени двойки, массив распределяется на блоки по потокам, происходит сортировка и все блоки сливаются. Затем происходит проверка на корректность.

Код программы

main.c

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <stdlib.h>
```

```
#include <pthread.h>
```

```
#include <time.h>
```

```
#include <math.h>

#include <string.h>

#include <unistd.h>

#include <limits.h>
```

```
typedef struct {

    int *array;

    int low;

    int cnt;

    int dir;

} SortTask;
```

```
int MAX_THREADS;
```

```
void swap(int *a, int *b) {

    int temp = *a;

    *a = *b;

    *b = temp;

}
```

```
void bitonicMerge(int arr[], int low, int cnt, int dir) {

    if (cnt > 1) {

        int k = cnt / 2;

        for (int i = low; i < low + k; i++) {

            if (dir == (arr[i] > arr[i + k])) {

                swap(&arr[i], &arr[i + k]);

            }

        }

        bitonicMerge(arr, low, k, dir);

        bitonicMerge(arr, low + k, k, dir);

    }

}
```

```

    }
}

void bitonicSortSeq(int arr[], int low, int cnt, int dir) {
    if (cnt > 1) {
        int k = cnt / 2;
        bitonicSortSeq(arr, low, k, !dir);
        bitonicSortSeq(arr, low + k, k, dir);
        bitonicMerge(arr, low, cnt, dir);
    }
}

```

```

void* sortThread(void *arg) {
    SortTask *task = (SortTask *)arg;
    bitonicSortSeq(task->array, task->low, task->cnt, task->dir);
    free(task);
    return NULL;
}

```

```

void parallelBitonicSort(int *arr, int n, int dir) {
    int N = 1;
    while (N < n) N <<= 1;
    char buffer[100];
    snprintf(buffer, sizeof(buffer), "Исходный размер: %d, Приведен к: %d\n", n, N);
    write(STDOUT_FILENO, buffer, strlen(buffer));

    int *temp = malloc(N * sizeof(int));
    if (!temp) {
        write(STDOUT_FILENO, "err\n", 4);
        return;
    }
}

```

```

}

memcpy(temp, arr, n * sizeof(int));

for (int i = n; i < N; i++) {
    temp[i] = INT_MAX;
}

if (N <= 1024 || MAX_THREADS == 1) {
    bitonicSortSeq(temp, 0, N, dir);
} else {
    int block_size = N / MAX_THREADS;

    while (block_size & (block_size - 1)) {
        block_size++;
    }

    if (block_size > N / 2) block_size = N / 2;

    pthread_t *threads = malloc(MAX_THREADS * sizeof(pthread_t));

    if (!threads) {
        write(STDOUT_FILENO, "err\n", 4);

        free(temp);

        return;
    }

    for (int i = 0; i < MAX_THREADS; i++) {
        SortTask *task = malloc(sizeof(SortTask));

        if (!task) {
            write(STDOUT_FILENO, "err\n", 4);

            continue;
        }

        task->array = temp;

        task->low = i * block_size;

        task->cnt = (i == MAX_THREADS - 1) ? (N - i * block_size) : block_size;

        task->dir = (i % 2 == 0) ? dir : !dir;
    }
}

```

```

    if (pthread_create(&threads[i], NULL, sortThread, task) != 0) {

        char err_msg[20];

        snprintf(err_msg, sizeof(err_msg), "err %d\n", i);

        write(STDOUT_FILENO, err_msg, strlen(err_msg));

        free(task);

    }

}

for (int i = 0; i < MAX_THREADS; i++) {

    pthread_join(threads[i], NULL);

}

int merge_size = block_size;

while (merge_size < N) {

    for (int start = 0; start < N; start += 2 * merge_size) {

        int end = start + 2 * merge_size;

        if (end > N) end = N;

        int merge_dir = ((start / (2 * merge_size)) % 2 == 0) ? dir : !dir;

        for (int i = start; i < start + merge_size && i + merge_size < end; i++) {

            if (merge_dir == (temp[i] > temp[i + merge_size])) {

                swap(&temp[i], &temp[i + merge_size]);

            }

        }

        if (merge_size > 1) {

            for (int i = start; i < end; i += merge_size) {

                int block_end = i + merge_size;

                if (block_end > end) block_end = end;

                bitonicMerge(temp, i, block_end - i, merge_dir);

            }

        }

    }

}

```

```

        merge_size *= 2;
    }

    free(threads);
}

memcpy(arr, temp, n * sizeof(int));

free(temp);
}

```

```

int isSorted(int *arr, int n) {
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        if (arr[i] < arr[i - 1]) {
            char buffer[50];

            snprintf(buffer, sizeof(buffer), "err %d-%d: %d > %d\n",
                    i-1, i, arr[i-1], arr[i]);

            write(STDOUT_FILENO, buffer, strlen(buffer));

            return 0;
        }
    }

    return 1;
}

```

```

void testWithSmallArray() {
    write(STDOUT_FILENO, "\n=== ТЕСТ НА МАЛЕНЬКОМ МАССИВЕ ===\n", 37);

    int test_arr[] = {3, 7, 4, 8, 6, 2, 1, 5};

    int test_size = 8;

    write(STDOUT_FILENO, "Исходный массив: ", 18);

    for (int i = 0; i < test_size; i++) {
        char num[12];

        snprintf(num, sizeof(num), "%d ", test_arr[i]);

        write(STDOUT_FILENO, num, strlen(num));
    }
}

```

```

    }

    write(STDOUT_FILENO, "\n", 1);

    parallelBitonicSort(test_arr, test_size, 1);

    write(STDOUT_FILENO, "Отсортированный массив: ", 24);

    for (int i = 0; i < test_size; i++) {

        char num[12];

        snprintf(num, sizeof(num), "%d ", test_arr[i]);

        write(STDOUT_FILENO, num, strlen(num));

    }

    write(STDOUT_FILENO, "\n", 1);

    if (isSorted(test_arr, test_size)) {

        write(STDOUT_FILENO, "Тест пройден\n", 13);

    } else {

        write(STDOUT_FILENO, "Тест не пройден\n", 16);

    }

}

int main(int argc, char *argv[]) {

    if (argc != 3) {

        char usage_msg[100];

        snprintf(usage_msg, sizeof(usage_msg),

            "Использование: %s <количество_потоков> <размер_массива>\n",

            argv[0]);

        write(STDOUT_FILENO, usage_msg, strlen(usage_msg));

        write(STDOUT_FILENO, "Пример: ", 8);

        write(STDOUT_FILENO, argv[0], strlen(argv[0]));

        write(STDOUT_FILENO, " 4 100000\n", 10);

        testWithSmallArray();

        return 1;

    }

```



```

MAX_THREADS = atoi(argv[1]);

int n = atoi(argv[2]);

if (MAX_THREADS < 1 || n < 1) {

    write(STDOUT_FILENO, "err\n", 4);

    return 1;

}

int *arr = malloc(n * sizeof(int));

if (!arr) {

    write(STDOUT_FILENO, "err\n", 4);

    return 1;

}

srand(time(NULL));

for (int i = 0; i < n; i++) {

    arr[i] = rand() % 1000000;

}

char info[100];

snprintf(info, sizeof(info), "Сортировка %d, потоков: %d\n", n, MAX_THREADS);

write(STDOUT_FILENO, info, strlen(info));

snprintf(info, sizeof(info), "PID: %d\n", getpid());

write(STDOUT_FILENO, info, strlen(info));

write(STDOUT_FILENO, "Первые 10: ", 11);

for (int i = 0; i < 10 && i < n; i++) {

    char num[12];

    snprintf(num, sizeof(num), "%d ", arr[i]);

    write(STDOUT_FILENO, num, strlen(num));

}

write(STDOUT_FILENO, "\n", 1);

clock_t start = clock();

parallelBitonicSort(arr, n, 1);

clock_t end = clock();

```

```

double time_taken = ((double)(end - start)) / CLOCKS_PER_SEC;

char time_msg[50];

snprintf(time_msg, sizeof(time_msg), "Время: %.4f\n", time_taken);

write(STDOUT_FILENO, time_msg, strlen(time_msg));

write(STDOUT_FILENO, "Первые 10: ", 11);

for (int i = 0; i < 10 && i < n; i++) {

    char num[12];

    snprintf(num, sizeof(num), "%d ", arr[i]);

    write(STDOUT_FILENO, num, strlen(num));

}

write(STDOUT_FILENO, "\n", 1);

if (isSorted(arr, n)) {

    write(STDOUT_FILENO, "Массив отсортирован\n", 20);

} else {

    write(STDOUT_FILENO, "Ошибка\n", 7);

}

write(STDOUT_FILENO, "\nИССЛЕДОВАНИЕ ПРОИЗВОДИТЕЛЬНОСТИ\n", 35);


int sizes[] = {1000, 10000, 100000, 1000000};

int num_sizes = 4;


for (int threads = 1; threads <= 8; threads *= 2) {

    char thread_msg[50];

    snprintf(thread_msg, sizeof(thread_msg), "\n--- %d поток(ов) ---\n", threads);

    write(STDOUT_FILENO, thread_msg, strlen(thread_msg));


    for (int s = 0; s < num_sizes; s++) {

        int n = sizes[s];

        int *arr = malloc(n * sizeof(int));

        srand(42);

```

```

for (int i = 0; i < n; i++) {
    arr[i] = rand() % 1000000;
}

MAX_THREADS = threads;

clock_t start = clock();

parallelBitonicSort(arr, n, 1);

clock_t end = clock();

double time_taken = ((double)(end - start)) / CLOCKS_PER_SEC;

int sorted = 1;
for (int i = 1; i < n; i++) {
    if (arr[i] < arr[i-1]) {
        sorted = 0;
        break;
    }
}

char result[100];

snprintf(result, sizeof(result),
    "Размер: %d, Время: %.4f сек, Корректность: %s\n",
    n, time_taken, sorted ? "Да" : "Нет");

write(STDOUT_FILENO, result, strlen(result));

free(arr);
}
}

free(arr);

```

```
return 0;  
}
```

Протокол работы программы

Тестирование:

```
IRISKA@manyascomp:~/OS/1ab2$ ./sort 4 100000  
Сортировка 100000, потоков: 4  
PID: 3961  
Первые 10: 990919 949996 602760 352900 248463 738921 877512 617254 142627 32508  
Исходный размер: 100000, Приведен к: 131072  
Время: 0.0424  
Первые 10: 8 9 9 19 32 33 35 40 42 42  
Массив отсортирован  
  
IRISKA@manyascomp:~/OS/1ab2$ ./sort 1 10000  
Сортировка 10000, потоков: 1  
PID: 4180  
Первые 10: 354654 147131 383151 957398 444478 579581 411523 754533 817447 937894  
  
Исходный размер: 10000, Приведен к: 16384  
Время: 0.0063  
Первые 10: 102 118 210 257 461 556 705 854 972 1182  
Массив отсортирован  
  
IRISKA@manyascomp:~/OS/1ab2$ ./sort 2 8  
Сортировка 8, потоков: 2  
PID: 4356  
Первые 10: 140661 879759 431302 657710 264365 203235 32832 946206  
Исходный размер: 8, Приведен к: 8  
Время: 0.0000  
Первые 10: 32832 140661 203235 264365 431302 657710 879759 946206  
Массив отсортирован
```

Strace:

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10712
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10713
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10714
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10715
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEAR
TID, ..., 88) = 10716
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10717
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10718
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10719
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10720
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10721
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10722
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10723
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEAR
TID, ..., 88}) = 10724
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10725
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10726
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10727
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
...}, 88) = 10728
```



```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10755
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10756
```

```
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREA  
D|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,  
...}, 88) = 10757
```


Вывод

В рамках лабораторной работы была разработана и протестирована параллельная реализация алгоритма битонической сортировки. Программа демонстрирует различную эффективность в зависимости от размера обрабатываемых данных и количества используемых потоков. Наибольшее ускорение достигается при работе с крупными массивами, в то время как для небольших объемов данных многопоточность не дает преимуществ.

Количество потоков	Время, с	Ускорение	Эффективность
1	2.114	1.00	1
2	1.109	1.91	0.955
4	0.671	3.15	0.788
6	0.583	3.63	0.605
8	0.561	3.77	0.471
12	0.592	3.57	0.298
16	0.674	3.14	0.196
18	0.729	2.90	0.161

График зависимости ускорения от количества потоков:

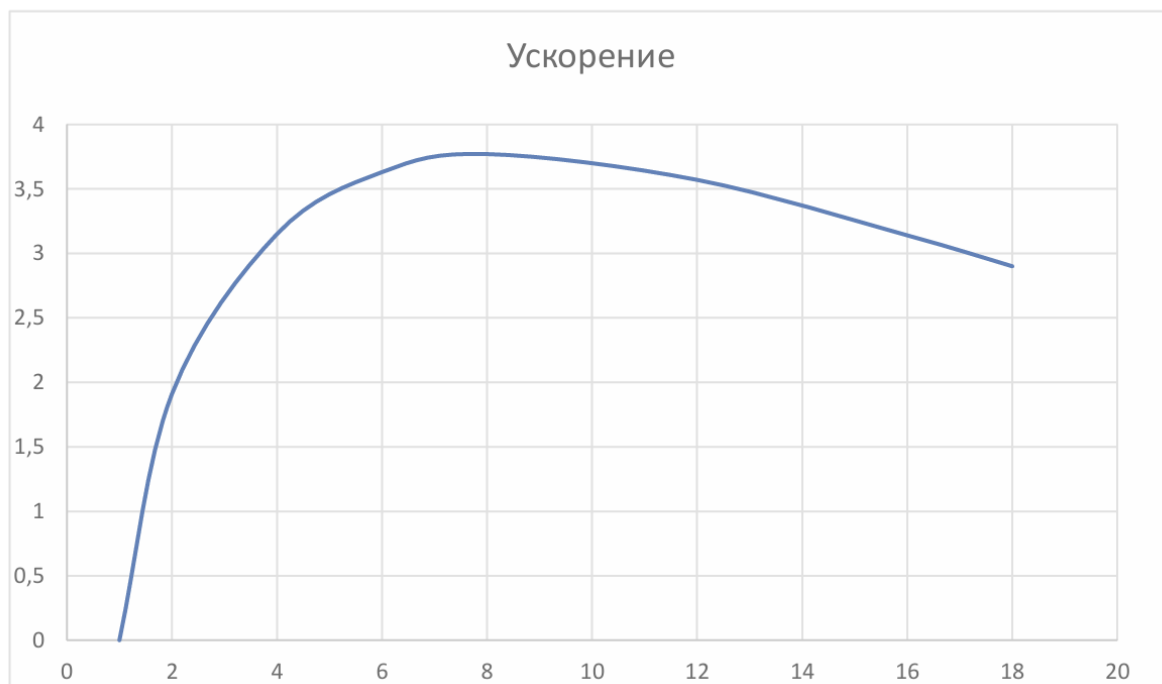
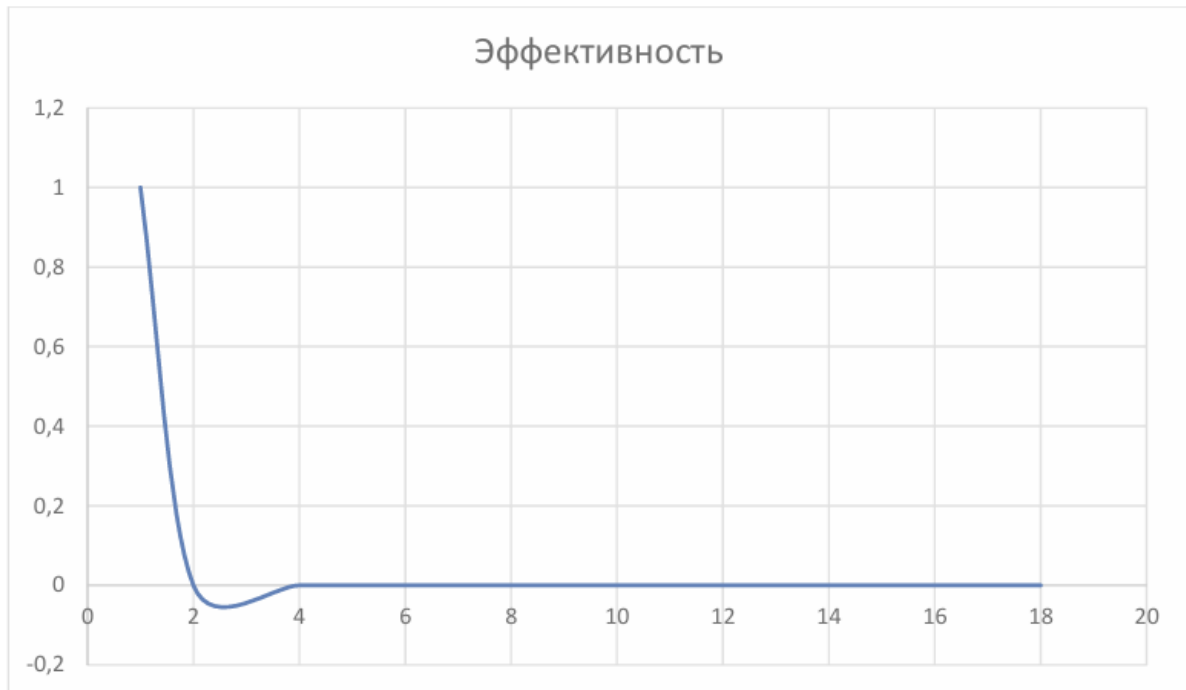


График зависимости эффективности от количества потоков:



Ускорение — это величина, которая показывает, во сколько раз параллельный алгоритм выполняется быстрее, чем последовательный.

Оно вычисляется по формуле:

$$S_n = T_1 / T_n,$$

где (T_1) — время работы на одном потоке, а (T_n) — время работы на (N) потоках.

Эффективность характеризует, насколько рационально используются дополнительные вычислительные ресурсы при распараллеливании.

Она определяется как:

$$E_n = S_n / N,$$

где (S_n) — ускорение, а (N) — количество потоков.