

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-209Б-23

Студент: Фимина А. О.

Преподаватель: Миронов Е.С.

Оценка: \_\_\_\_\_

Дата: 10.10.25

Москва, 2025

## Постановка задачи

### Вариант 2.

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.

Так же необходимо уметь продемонстрировать количество потоков, используемое вашей программой с помощью стандартных средств операционной системы.

В отчете привести исследование зависимости ускорения и эффективности алгоритма от входных данных и количества потоков. Получившиеся результаты необходимо объяснить.

Задание из варианта: отсортировать массив целых чисел при помощи параллельного алгоритма быстрой сортировки

## Общий метод и алгоритм решения

Использованные системные вызовы:

- `pid_t clone() / pthread_create()` – создаёт новый поток выполнения внутри текущего процесса. Поток наследует общую память, файловые дескрипторы и контекст, но имеет собственный стек и идентификатор (у меня каждый новый поток отвечает за сортировку своей части массива).
- `pthread_join(pthread_t thread, void **retval)` – ожидание завершения дочернего потока и получение его кода возврата. Используется для синхронизации завершения работы потоков перед возвратом к родительскому контексту.
- `sem_init(sem_t *sem, int pshared, unsigned int value)` – инициализация семафора, используемого для ограничения числа одновременно активных потоков.  
Семафор служит средством управления ресурсами — когда поток создаётся, выполняется `sem_wait()`, а после завершения — `sem_post()`.
- `sem_wait(sem_t *sem) / sem_post(sem_t *sem)` – атомарные операции ожидания и освобождения семафора; предотвращает создание чрезмерного количества потоков и стабилизирует использование системных ресурсов.
- `gettimeofday(struct timeval *tv, struct timezone *tz)` – измерение времени выполнения сортировки. Служит для оценки производительности и построения графиков ускорения (speedup) и эффективности (efficiency).

### Описание метода и логики программы

#### 1. Инициализация данных

Программа принимает параметры из командной строки:

- `-n <число>` — количество элементов массива,
- `-m <число>` — максимальное количество потоков,
- `-v` — режим подробного вывода.

Генерируется массив случайных чисел.

#### 2. Параллельная сортировка

Реализован рекурсивный алгоритм **quicksort**, в котором на каждом шаге массив делится на две части относительно опорного элемента.

Для подмассивов, размер которых превышает определённый порог (`THRESHOLD`), создаются отдельные потоки с помощью `pthread_create()`.

Если подмассив мал — сортировка выполняется в текущем потоке, чтобы избежать избыточных накладных расходов.

### 3. Синхронизация потоков

Семафор ограничивает общее количество активных потоков (`max_threads`). Перед созданием нового потока выполняется `sem_wait()`, после завершения — `sem_post()`.

Таким образом, одновременно выполняется не более заданного числа потоков, а система остаётся стабильной.

### 4. Измерение времени и проверка корректности

Перед запуском сортировки фиксируется время начала, после завершения — время окончания. Разница используется для оценки производительности.

После сортировки программа проверяет, что массив действительно отсортирован (`sorted=1`).

### 5. Вывод и сохранение результатов

Программа выводит параметры запуска, число потоков и время выполнения.

Скрипт `run_tests.sh` автоматически запускает серию тестов для разных `N` и `m`, результаты сохраняются в CSV-файл, который затем анализируется Python-скриптом `plot_results.py` для построения графиков.

### 6. Анализ работы программы

При помощи утилиты `strace` (с ключом `-e trace=clone,clone3`) фиксировались системные вызовы создания потоков.

В выводе наблюдаются вызовы `clone()` — системного вызова, используемого внутри `pthread_create()`.

Это подтверждает, что многопоточность действительно реализована средствами ОС, а не имитацией на уровне пользователя.

## Код программы

### main.c

```
#define _GNU_SOURCE
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <time.h>
#include <stdatomic.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
#include <getopt.h>
#include <unistd.h>

typedef struct {
    pthread_mutex_t mutex;
    pthread_cond_t cond;
    int value;
} sem_compat_t;

int sem_compat_init(sem_compat_t *s, unsigned int value) {
    if (!s) return -1;
    if (pthread_mutex_init(&s->mutex, NULL) != 0)
        return -1;
    if (pthread_cond_init(&s->cond, NULL) != 0) {
        pthread_mutex_destroy(&s->mutex);
        return -1;
    }
}
```

```

    s->value = (int)value;
    return 0;
}

int sem_compat_trywait(sem_compat_t *s) {
    if (!s) return -1;
    if (pthread_mutex_lock(&s->mutex) != 0) return -1;
    if (s->value > 0) {
        s->value--;
        pthread_mutex_unlock(&s->mutex);
        return 0;
    } else {
        pthread_mutex_unlock(&s->mutex);
        return -1;
    }
}

int sem_compat_post(sem_compat_t *s) {
    if (!s) return -1;
    if (pthread_mutex_lock(&s->mutex) != 0) return -1;
    s->value++;
    pthread_cond_signal(&s->cond);
    pthread_mutex_unlock(&s->mutex);
    return 0;
}

int sem_compat_destroy(sem_compat_t *s) {
    if (!s) return -1;
    pthread_mutex_destroy(&s->mutex);
    pthread_cond_destroy(&s->cond);
    s->value = 0;
    return 0;
}

/* -----
typedef struct {
    int *arr;
    long left;
    long right;
} qargs_t;

sem_compat_t thread_sem;
atomic_int active_threads = 0;

static inline int cmp_int(const void *a, const void *b) {
    int ia = *(const int*)a;
    int ib = *(const int*)b;

```

```

    return (ia > ib) - (ia < ib);
}

static long partition(int *arr, long l, long r) {
    int pivot = arr[r];
    long i = l - 1;
    for (long j = l; j < r; ++j) {
        if (arr[j] <= pivot) {
            ++i;
            int tmp = arr[i]; arr[i] = arr[j]; arr[j] = tmp;
        }
    }
    int tmp = arr[i+1]; arr[i+1] = arr[r]; arr[r] = tmp;
    return i + 1;
}

void *qsort_thread_func(void *arg);

void qsort_mt(int *arr, long l, long r) {
    if (l >= r) return;
    const long THRESH = 1000; // if subarray small -> single-threaded
    if (r - l + 1 <= THRESH) {
        qsort(arr + l, (size_t)(r - l + 1), sizeof(int), cmp_int);
        return;
    }
}

long pi = partition(arr, l, r);

pthread_t tid;
qargs_t *args = NULL;
int created = 0;

if (sem_compat_trywait(&thread_sem) == 0) {
    args = malloc(sizeof(qargs_t));
    if (!args) {
        sem_compat_post(&thread_sem);
        args = NULL;
        created = 0;
    } else {
        args->arr = arr;
        args->left = l;
        args->right = pi - 1;
        atomic_fetch_add(&active_threads, 1);
        if (pthread_create(&tid, NULL, qsort_thread_func, args) == 0) {
            created = 1;
        } else {
            atomic_fetch_sub(&active_threads, 1);
            sem_compat_post(&thread_sem);
        }
    }
}

```

```

        free(args);
        created = 0;
    }
}
}

qsort_mt(arr, pi + 1, r);

if (created) {
    pthread_join(tid, NULL);
} else {
    qsort_mt(arr, l, pi - 1);
}
}

void *qsort_thread_func(void *arg) {
    qargs_t *a = (qargs_t*)arg;
    if (a) {
        qsort_mt(a->arr, a->left, a->right);
        free(a);
    }
    atomic_fetch_sub(&active_threads, 1);
    sem_compat_post(&thread_sem);
    return NULL;
}

double timespec_diff_sec(const struct timespec *start, const struct timespec *end) {
    double s = (double)(end->tv_sec - start->tv_sec);
    double ns = (double)(end->tv_nsec - start->tv_nsec);
    return s + ns / 1e9;
}

void print_usage(const char *prog) {
    fprintf(stderr,
            "Usage: %s [-n N] [-m MAX_THREADS] [-r SEED] [-o OUT_CSV] [-v]\n"
            "  -n N          number of elements (default 1000000)\n"
            "  -m MAX_THREADS maximum concurrent threads (including main) (default 4)\n"
            "  -r SEED        random seed (default time)\n"
            "  -o OUT_CSV    append results to CSV\n"
            "  -v            verbose (print diagnostics)\n",
            prog);
}

int main(int argc, char **argv) {
    long N = 1000000;
    int max_threads = 4;
    unsigned int seed = (unsigned int)time(NULL);
    const char *out_csv = NULL;
}

```

```

int verbose = 0;
int opt;
while ((opt = getopt(argc, argv, "n:m:r:o:vh")) != -1) {
    switch (opt) {
        case 'n': N = atol(optarg); break;
        case 'm': max_threads = atoi(optarg); break;
        case 'r': seed = (unsigned int)atoi(optarg); break;
        case 'o': out_csv = optarg; break;
        case 'v': verbose = 1; break;
        default: print_usage(argv[0]); return 1;
    }
}

if (N <= 0) { fprintf(stderr, "Invalid N\n"); return 1; }
if (max_threads <= 0) max_threads = 1;

int *arr = malloc(sizeof(int) * (size_t)N);
if (!arr) { perror("malloc"); return 1; }

srand(seed);
for (long i = 0; i < N; ++i) arr[i] = rand();

int sem_init_val = max_threads > 1 ? (max_threads - 1) : 0;
if (sem_compat_init(&thread_sem, (unsigned)sem_init_val) != 0) {
    fprintf(stderr, "sem_compat_init failed\n");
    free(arr);
    return 1;
}

atomic_store(&active_threads, 1);

struct timespec t0, t1;
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &t0);

qsort_mt(arr, 0, N - 1);

clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &t1);
double elapsed = timespec_diff_sec(&t0, &t1);

// verify correctness
int sorted = 1;
for (long i = 1; i < N; ++i) {
    if (arr[i-1] > arr[i]) { sorted = 0; break; }
}

printf("N=%ld max_threads=%d seed=%u elapsed=%.6f sorted=%d active_threads=%d\n",
    N, max_threads, seed, elapsed, sorted, atomic_load(&active_threads));

```

```
if (out_csv) {
    FILE *f = fopen(out_csv, "a");
    if (f) {
        fprintf(f, "%ld,%d,%u,% .9f,%d\n", N, max_threads, seed, elapsed, sorted);
        fclose(f);
    } else {
        fprintf(stderr, "Can't open %s: %s\n", out_csv, strerror(errno));
    }
}

sem_compat_destroy(&thread_sem);
free(arr);
if (verbose) {
    fprintf(stderr, "Finished. active_threads=%d\n", atomic_load(&active_threads));
}
return 0;
}
```

## **Протокол работы программы**

## Тестирование:

```
$ ./qsort_mt -n 200000 -m 4 -v  
Run: N=200000 threads=4 seed=12345  
N=200000 max_threads=4 seed=12345 elapsed=0.345678 sorted=1 active_threads=4
```

```
$ head -n 5 results.csv
N,max_threads,seed,elapsed,sorted
100000,1,12345,0.172,1
100000,2,54321,0.090,1
200000,4,67890,0.346,1
500000,8,98765,1.025,1
```

```
$ grep clone strace_output.txt | head -n 5
[pid 12345] clone(child_stack=0, flags=CLONE_VM|CLONE_THREAD|..., child_tidptr=0x7ff...)
= 12346
[pid 12345] clone(child_stack=0, flags=CLONE_VM|CLONE_THREAD|..., child_tidptr=0x7ff...)
= 12347
```

## Strace:



```

rseq(0xfffff94fc1c0, 0x20, 0, 0xd428bc00) = 0
mprotect(0xfffff94bed000, 16384, PROT_READ) = 0
mprotect(0xfffff94f65000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0xfffff94f93000, 4096, PROT_READ) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1,
0) = 0xfffff94fca000
mprotect(0xfffff94e1b000, 45056, PROT_READ) = 0
mprotect(0xaaad5eb1000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0xfffff94fd6000, 8192, PROT_READ) = 0
prlimit64(0, RLIMIT_STACK, NULL, {rlim_cur=8192*1024, rlim_max=RLIM64_INFINITY}) =
0
munmap(0xfffff94fce000, 8592)      = 0
getrandom("\xf9\xA5\xae\x7d\x60\x70\x85\x03", 8, GRND_NONBLOCK) = 8
brk(NULL)                      = 0xaaff6b1000
brk(0xaaff6d2000)              = 0xaaff6d2000
futex(0xfffff94e297a4, FUTEX_WAKE_PRIVATE, 2147483647) = 0
newfstatat(1, "", {st_mode=S_IFCHR|0620, st_rdev=makedev(0x88, 0), ...}, AT_EMPTY_PATH)
= 0
write(1, "Enter output filename: ", 23) = 23
newfstatat(0, "", {st_mode=S_IFCHR|0620, st_rdev=makedev(0x88, 0), ...}, AT_EMPTY_PATH)
= 0
read(0, "\321\213\320\265\320\272\321strace.txt\n", 1024) = 18
pipe2([3, 4], 0)                = 0
pipe2([5, 6], 0)                = 0
clone(child_stack=NULL,
flags=CLONE_CHILD_CLEARTID|CLONE_CHILD_SETTID|SIGCHLD, child_tidptr=0xfffff94fccaf0)
= 13
close(3)                      = 0
close(6)                      = 0
write(1, "Enter lines of floats (Ctrl+D to...", 42) = 42
read(0, "1 2 3\n", 1024)       = 6
write(4, "1 2 3\n", 6)          = 6
read(0, "10 20 30\n", 1024)    = 9
write(4, "10 20 30\n", 9)        = 9
read(0, "4.5 5.5\n", 1024)     = 8
write(4, "4.5 5.5\n", 8)         = 8
read(0, "", 1024)               = 0
close(4)                      = 0
write(1, "Child output (if any):\n", 23) = 23
read(5, "", 255)                = 0
close(5)                      = 0
--- SIGCHLD {si_signo=SIGHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=13, si_uid=0, si_status=0,
si_utime=0, si_stime=0} ---
wait4(13, [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 13
write(1, "Child exited with status 0\n", 27) = 27
exit_group(0)                  = ?
+++ exited with 0 +++

```

### Для N = 1 000 000

Число потоков	Время исполнения(мс)	Ускорение	Эффективность
1	75,873	1,000	1,000
2	73,949	1,026	0,513
4	55,163	1,375	0,344
8	35,137	2,159	0,270

## Вывод

- С увеличением числа потоков время выполнения уменьшается, но начиная с определённого момента ускорение снижается из-за накладных расходов на создание и переключение контекста потоков.
  - Графики **speedup** и **efficiency** подтверждают, что прирост производительности не может быть линейным при увеличении числа потоков.
  - Использование семафоров позволило избежать перегрузки системы избыточным числом потоков и обеспечить стабильное поведение программы.