

Московский Авиационный Институт  
(Национальный Исследовательский Университет)  
Факультет информационных технологий и прикладной математики  
Кафедра вычислительной математики и программирования

**Лабораторная работа №3 по курсу  
«Операционные системы»**

**Управление потоками в ОС. Обеспечение синхронизации между  
потоками.**

Студент: Ивенкова Л.В.  
Группа: М80 – 208Б-19  
Вариант: 10  
Преподаватель: Миронов Е. С.  
Дата: \_\_\_\_\_  
Оценка: \_\_\_\_\_  
Подпись: \_\_\_\_\_

Москва, 2021

## 1. Постановка задачи

Составить программу на языке Си, обрабатывающую данные в многопоточном режиме. При обработке использовать стандартные средства создания потоков операционной системы (Windows/Unix). Ограничение потоков должно быть задано ключом запуска программы.

Необходимо уметь продемонстрировать количество потоков, используемых программой, с помощью стандартных средств операционной системы.

Привести исследование зависимости ускорения и эффективности алгоритма от входящих данных и количества потоков. Объяснить получившиеся результаты.

Вариант заданий: Наложить  $K$  раз медианный фильтр на матрицу, состоящую из целых чисел. Размер окна задается

## 2. Общие сведения о программе

Программа написана на языке Си в UNIX-подобной операционной системе (Ubuntu). Для компиляции программы требуется указать ключ `-pthread`. Для запуска программы в качестве аргумента командной строки необходимо указать количество потоков, которые могут быть использованы программой.

Программа содержит две структуры: квадратную матрицу и аргументы для каждого потока.

Программа включает в себя потоковую функцию `void* thread_func(void *Args)`, которая накладывает медианный фильтр на строку исходной матрицы, причём у каждого потока своя определенная строка. Так как все потоки программы работают в одном и том же пространстве памяти, аргументы для передачи потоковой функции хранятся по разным адресам (в массиве, размер которого равен количеству потоков).

В программе предусмотрена проверка на системные ошибки – ошибки выделения памяти, ошибки запуска.

## 3. Общий метод и алгоритм решения

При запуске программы пользователю предлагается ввести размер матрицы, элементы матрицы, размер окна медианного фильтра и количество его наложений на введённую матрицу.

Основная идея алгоритма заключается в том, что каждый поток работает с определенной строкой матрицы, причём необходимо определить количество строк для каждого потока, найдя отношение порядка исходной матрицы и количества потоков, округленное в большую сторону.

Затем пробегаем по циклу `threads_amount` раз, определяя левую и правую позиции, которые мы передаём каждому потоку для того, что он понимал, до какой границы необходимо накладывать медианный фильтр. Далее, в массив структур аргументов поток записываем найденные границы, исходную матрицу и новую результирующую матрицу. Создаём потоки и ждём окончания выполнения работы.

Сам алгоритм наложения матрицы заключается в следующем: накладываем матрицу размером  $m$ , на матрицу размером  $n$ , причём  $m < n$ . Те элементы второй матрицы, которые попали в накладываемое окно, сортируем в порядке возрастания, и выводим медиану массива — среднее из всех чисел. Делаем так столько раз, сколько указал пользователь при запуске программы.

## Исследование ускорения и эффективности от количества потоков.

$S_i$  – ускорение, где  $i$  = количество потоков.

$$S_i = T_1 / T_i$$

$E_i$  – эффективность, где  $i$  = количество потоков.

$$E_i = S_i / i$$

$T_i$  – время работы алгоритма, где  $i$  = количество потоков

## 4. Основные файлы программы

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

typedef struct {
    int **mat;
    int order;
}matrix;

typedef struct{
    matrix *m;
    matrix *new_m;
    int begin;
    int end;
    int window_size;
}Args;

int max(int a, int b){
    return (a > b ? a : b);
}

int min(int a, int b){
    return (a < b ? a : b);
}

void sort(int *arr, int arr_size){
    for (int i = 0; i < arr_size; i++){
        for (int j = arr_size - 1; j > 1; j--){
            if (arr[j - 1] > arr[j]) {
                int tmp = arr[j - 1];
                arr[j - 1] = arr[j];
                arr[j] = tmp;
            }
        }
    }
}

void *Median_Filtr(void *token) {
    Args *args = (Args*)token;
    int l = args->begin;
    int r = args->end;
```

```

    int ws = args->window_size;
    matrix *M = args->m;
    matrix *new_M = args->new_m;
    int *tmp = (int*) malloc(sizeof(int) * (2 * ws + 1) * (2 * ws + 1));
    for (int i = 0; i < M->order; ++i) {
        for (int j = 0; j < M->order; ++j) {
            int tmp_index = 0;
            for (int a = max(0, i - ws); a < min(M->order, i + ws); ++a)
            {
                for (int b = max(0, j - ws); b < min(M->order, j +
ws); ++b) {
                    tmp[tmp_index] = M->mat[a][b];
                    ++tmp_index;
                }
            }
            sort(tmp, tmp_index);
            new_M->mat[i][j] = tmp[tmp_index / 2];
        }
    }
    free(tmp);
    return NULL;
}

void matrix_init(matrix *m, int n){
    m->order = n;
    m->mat = (int**)malloc(n * sizeof(int*));
    if (m->mat == NULL){
        printf("Can't allocate memory!\n");
        exit(2);
    }
    for (int i = 0; i < n; ++i){
        m->mat[i] = (int*)malloc(n * sizeof(int));
        if (m->mat[i] == NULL){
            printf("Can't allocate memory!\n");
            exit(2);
        }
    }
}

void matrix_input(matrix *m){
    for (int i = 0; i < m->order; ++i){
        for (int j = 0; j < m->order; ++j){
            scanf("%d", &m->mat[i][j]);
        }
    }
}

void matrix_delete(matrix *m){
    for (int i = 0; i < m->order; ++i){
        free(m->mat[i]);
    }
    free(m->mat);
}

int main(int argc, char **argv){
    if (argc != 2){
        printf("No argument for main function!\n");
        exit(1);
    }
}

```

```

int thread_amount = atoi(argv[1]);
if (thread_amount < 0){
    printf("Number of threads must be > 0");
}

int n;
matrix M, new_M;
printf("Enter size of matrix: ");
scanf("%d", &n);
matrix_init(&M, n);
matrix_input(&M);
matrix_init(&new_M, n);

int ws;
printf("Enter window size: ");
scanf("%d", &ws);

int K;
printf("Enter amount of median filters: ");
scanf("%d", &K);

if (thread_amount > M.order){
    thread_amount = M.order;
}

Args arr[thread_amount];
pthread_t threads[thread_amount];
int strings_per_thread = (M.order + 1)/ thread_amount;
for (int i = 0; i < thread_amount; ++i) {
    int l = strings_per_thread * i;
    int r = min(M.order, strings_per_thread * (i + 1));
    arr[i].m = &M;
    arr[i].new_m = &new_M;
    arr[i].begin = l;
    arr[i].end = r;
    arr[i].window_size = ws;
    pthread_create(&threads[i], NULL, *Median_Filtr, (void*)&arr[i]);
}

for (int i = 0; i < thread_amount; ++i) {
    pthread_join(threads[i], NULL);
}

for (int i = 0; i < n; ++i){
    for (int j = 0; j < n; ++j){
        printf("%d ", new_M.mat[i][j]);
    }
    printf("\n");
}

matrix_delete(&M);
matrix_delete(&new_M);
return 0;
}

```

## 5. Демонстрация работы программы

```
parsifal@DESKTOP-3G70RV4:~/OS/Lab3$ cat t.txt
5
1 2 3 4 5
2 3 4 6 7
7 8 9 0 1
1 2 4 7 8
3 4 5 8 9
3
lparsifal@DESKTOP-3G70RV4:~/OS/Lab3$ strace -f -e trace="%process,write" -o
strace_log.txt ./main 4 < t.txt > /dev/null
parsifal@DESKTOP-3G70RV4:~/OS/Lab3$ cat strace_log.txt
3805 execve("./main", ["/main", "4"], 0x7ffffcd22c10 /* 27 vars */) = 0
3805 arch_prctl(0x3001 /* ARCH_??? */, 0x7ffffc2d85470) = -1 EINVAL (Invalid argument)
3805 arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7f1e7aff0740) = 0
3805 clone(child_stack=0x7f1e7afdfb0,
flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SET
TLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID, parent_tid=[3806], tls=0x7f1e7afe0700,
child_tidptr=0x7f1e7afe09d0) = 3806
3805 clone(child_stack=0x7f1e7a7cffb0,
flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SET
TLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID, parent_tid=[3807], tls=0x7f1e7a7d0700,
child_tidptr=0x7f1e7a7d09d0) = 3807
3805 clone(child_stack=0x7f1e79fbffb0,
flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SET
TLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID <unfinished ...>
3806 exit(0 <unfinished ...>)
3805 <... clone resumed>, parent_tid=[3808], tls=0x7f1e79fc0700,
child_tidptr=0x7f1e79fc09d0) = 3808
3806 <... exit resumed> = ?
3806 +++ exited with 0 +++
3807 exit(0 <unfinished ...>)
3805 clone(child_stack=0x7f1e797affb0,
flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|CLONE_SET
TLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID <unfinished ...>
3807 <... exit resumed> = ?
3807 +++ exited with 0 +++
3805 <... clone resumed>, parent_tid=[3809], tls=0x7f1e797b0700,
child_tidptr=0x7f1e797b09d0) = 3809
3808 exit(0) = ?
3808 +++ exited with 0 +++
3809 exit(0) = ?
3809 +++ exited with 0 +++
3805 write(1, "Enter size of matrix: Enter wind...", 128) = 128
3805 exit_group(0) = ?
3805 +++ exited with 0 +++
```

## 6. Исследование ускорения и эффективности

Исследование ускорения и эффективности производились на следующих входных данных: размер матрицы — 50x50, размер окна 35x35, количество наложений — 1 раз.

Время работы программы будет замеряться при помощи утилиты time. Нужно учитывать, что время работы может варьироваться в небольших пределах из-за постоянной работы фоновых процессов.

Количество потоков (n)	Время работы программы (Tn), сек	Ускорение (Sn = T1 / Tn)	Эффективность (Xn = Sn / n)
1	3,568	1	1
2	1,839	1,940184883	0,9700924415
3	1,644	2,170316302	0,7234387672
4	1,191	2,995801847	0,7489504618
5	1,124	3,174377224	0,6348754448
6	0,999	3,571571572	0,5952619286
7	0,97	3,678350515	0,5254786451
8	0,962	3,708939709	0,4636174636
9	0,911	3,916575192	0,4351750213
10	0,967	3,689762151	0,3689762151
11	0,983	3,629704985	0,3299731804
12	0,999	3,571571572	0,2976309643

Можно заметить, что ускорение стремится к 4 (а число ядер в моём процессоре как раз 4), достигает там своего пика и потом снова начинает падать.

## 7. Выводы

Данная лабораторная работа направлена на изучение потоков в языке Си. Для работы с потоками необходимо подключить библиотеку pthread.h.

Преимущества потоков перед процессами:

1. Создать поток быстрее, чем создать процесс.
2. Потоки используют одну область памяти, следовательно, с помощью них можно ускорить вычисление каких-либо данных, отводя каждому потоку какое-то определенное действие.

Вышеупомянутая библиотека pthread.h имеют весьма достаточный функционал для работы с потоками. Приведу в пример функции создания потока, ожидания завершения потока и другие функции.

Помимо изучения потоков в Си, я познакомилась с медианным фильтром, который предназначен для сглаживания изображения или нахождения среднего значения какой-либо характеристики.