# Лабораторная работа № 3 по курсу : Операционные системы

Выполнил студент группы М8О-206Б-17 МАИ Новиков Павел Сергеевич.

#### Условие

#### • Постановка задачи:

Составить программу на языке Си, обрабатывающую данные в многопоточном режиме. При обработки использовать стандартные средства создания потоков операционной системы (Windows/Unix). При создании необходимо предусмотреть ключи, которые позволяли бы задать максимальное количество потоков, используемое программой. При возможности необходимо использовать максимальное количество возможных потоков. Ограничение потоков может быть задано или ключом запуска вашей программы, или алгоритмом. Так же необходимо уметь продемонстрировать количество потоков, используемое вашей программой с помощью стандартных средств операционной системы.

#### • Вариант задания

Поиск длин кратчайших путей из одной вершины графа в другую.

# Метод решения

Для поиск длин кратчайших путей был использован алгоритм Флойда-Уоршела для матриц смежности. Алгоритм имеет простую параллельную схему: на каждой итерации для каждой вершины параллельно запускается перебор кратчайших путей.

Для реализации многопоточных вычислений были использованы следующие функции:

(для создания нового потока)

Apryment pthread\_t \*thread – по этому адресу, в случае успешного создания потока записывается id потока

Aргумент const pthread\_attr\_t \*attr – атрибуты потока. В случае если используются атрибуты по умолчанию, то можно передавать NULL

Apryment start routin – это функция, которая будет выполняться в новом потоке.

Аргумент \*arg – собственно входные данные, передающиеся функции как единственный аргумент (для передачи нескольких аргументов придётся использовать структуру)

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **retval);
```

(ожидает завершения потока обозначенного thread.)

При удачном завершении возвращает 0, ненулевое значение сигнализирует об ошибке.

# Описание программы

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include mits.h>
#include <pthread.h>
void print matrix(int**, int);
 \mathbf{void} \ \overline{\mathsf{floyd}} \overline{(} \ \mathbf{int} **, \ \mathbf{int} \ , \ \mathbf{int} \ ); 
void *floyd_parallel(void*);
int min(int x, int y) {
    if (x < y) {
         return x;
    return y;
typedef struct _args {
    int i, k;
    int** matrix;
    int n;
} Args;
int main(int argc, char *argv[]) {
     if (argc != 2) {
         printf("Use_./prog_\"thread_count\"\n");
    int thread_count = atoi(argv[1]);
    if (thread_count < 1) {</pre>
         printf("Wrong\_thread\_count: \c \%d\n", thread\_count);
         return 0;
    }
    printf("Enter_number_of_vertexes:\n");
    int n;
scanf("%d", &n);
     if (n \le 0) {
         printf("Vertex_count_must_be_>_0\n");
     printf("Enter_adjency_matrix:\n");
    int **adjency_matrix = malloc(n * sizeof(*adjency_matrix));
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
         adjency matrix[i] = malloc(n * sizeof(int));
         for (int j = 0; j < n; ++j) {
    scanf("%d", &adjency_matrix[i][j]);
    if (adjency_matrix[i][j] < 0)</pre>
                   adjency_matrix[i][j] = INT_MAX / 2;
              if (i == j)
                   adjency_matrix[i][j] = 0;
         }
    floyd(adjency_matrix, n, thread_count);
    int u = 0, v = 0;
    do {}
         --u;
         if ((u >= 0) \&\& (v >= 0) \&\& (v < n) \&\& (u < n)) {
              int path = adjency_matrix[u][v];
```

```
if (path == INT MAX) {
                printf("Path_from_v%d_to_v%d_doesnt_exist n", u + 1, v + 1);
                printf("Shoret\_path\_length\_from\_v\%d\_to\_v\%d\_equals:\_\%d \ , \ u + 1, \ v + 1, \ path);
        printf("Enter_start_&_end_vertex_to_show_shortest_path_length:\n");
    } while (scanf("%d%d", &u, &v) != EOF);
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        free (adjency matrix [i]);
    free (adjency matrix);
void print matrix(int** matrix, int n) {
    for (\overline{int} \ i = 0; \ i < n; ++i)
        for (int j = 0; j < n; ++j)
            printf("%d_", matrix[i][j]);
        printf("\n");
    return;
void floyd(int** matrix, int n, int thread_count) {
    thread_count = min(thread_count - 1, n);
    pthread_t *t_id = malloc(thread_count * sizeof(pthread_t));
    Args *args = malloc(thread count * sizeof(Args));
    for (int k = 0; k < n; ++k) {
        for (int i = 0; i < thread count; ++i) {
            args[i].i = i;
            args[i].k = k;
            args[i].matrix = matrix;
            args[i].n = n;
            pthread create(&t id[i], NULL, floyd parallel,(void*) &args[i]);
        for (int j = 0; j < n; ++j) {
                matrix[i][j] = min(matrix[i][j], matrix[i][k] + matrix[k][j]);
        for (int i = 0; i < thread\_count; ++i) {
            pthread_join(t_id[i], NULL);
    free(t_id);
    free (args);
    return;
void *floyd_parallel(void* args) {
    Args\ *ptr\ =\ (Args*)args\;;
    for (int j = 0; j < (ptr -> n); ++j) {
        (ptr -> matrix)[ptr -> i][j] = min((ptr -> matrix)[ptr -> i][j], (ptr -> matrix)[ptr -> i][ptr -> i]
    pthread_exit(0);
}
```

#### Тесты

```
tilt@tilt:~/os/lab03$ ./prog 10
Enter number of vertexes:
```

```
Enter adjency matrix:
0 2 3
2 0 6
3 6 0
Enter start & end vertex to show shortest path length:
1 2
Shoret path length from v1 to v2 equals: 2
Enter start & end vertex to show shortest path length:
2 3
Shoret path length from v2 to v3 equals: 5
Enter start & end vertex to show shortest path length:
1 3
Shoret path length from v1 to v3 equals: 3
Enter start & end vertex to show shortest path length:
```

## Вывод strace

```
execve("./prog", ["./prog", "10"], 0x7fffe41883e8 /* 49 vars */) = 0
arch prctl(0 \times 3001 / * ARCH ???? */,
0x7fff960bb7b0) = -1 EINVAL (Invalid argument)
\operatorname{arch\_prctl}(\operatorname{ARCH\_SET\_FS}, 0 \times 7 \operatorname{fa} 0 \times 7 \operatorname{ff} 3740) = 0
Enter number of vertexes:
Enter adjency matrix:
1 1 1
1 1 1
1 1 1
clone (child stack=0x7fa0c7ff1fb0,
flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c7ff29d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c7ff29d0) = 18222
clone (child_stack=0x7fa0c77f0fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c77f19d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c77f19d0) = 18223
clone (child stack=0x7fa0c6fd5fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c6fd69d0, tls=0
child\_tidptr=0x7fa0c6fd69d0) = 18224
clone (child stack=0x7fa0c6fd5fb0,
```

```
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c6fd69d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c6fd69d0) = 18225
clone (child stack=0x7fa0c77f0fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c77f19d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c77f19d0) = 18226
clone (child stack=0x7fa0c7ff1fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c7ff29d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c7ff29d0) = 18227
clone (child stack=0x7fa0c7ff1fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c7ff29d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c7ff29d0) = 18228
clone (child stack=0x7fa0c77f0fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c77f19d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c77f19d0) = 18229
clone (child stack=0x7fa0c6fd5fb0,
flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYSVSEM|
CLONE PARENT SETTID CLONE CHILD CLEARTID, parent tidptr=0x7fa0c6fd69d0, tls=0
child tidptr=0x7fa0c6fd69d0) = 18230
Enter start & end vertex to show shortest path length:
1 5
Enter start & end vertex to show shortest path length:
exit group(0)
+++ exited with 0 +++
```

### Выводы

Многопоточность полезна при выполнении независимых расчетов, но зачастую параллельная схема алгоритма бывает сложна и неочевидна. Многопоточность имеет большое значения для клиент-серверных приложений: каждого пользователя можно обработать в отдельном потоке, в итоге пользователи не будут становится в длинную очередь последовательной обработки запросов.