## 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-210Б-23 Студент: Григорян А.А.

Преподаватель: Бахарев В.Д.

Оценка:

Дата: 20.02.25

#### Постановка задачи

#### Цель работы:

Целью является приобретение практических навыков в:

- Управление потоками в ОС
- Обеспечение синхронизации между

#### потоками Задание:

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

Вариант 1) Отсортировать массив целых чисел при помощи битонической сортировки

данных и количества потоков. Получившиеся результаты необходимо объяснить.

## Общий метод и алгоритм решения

Использованные системные вызовы:

- void exit(int \_\_status); выполняет немедленное завершение программы. Все используемые программой потоки закрываются, и временные файлы удаляются, управление возвращается ОС или другой программе.
- int pthread\_create(pthread\_t \*\_\_restrict\_\_\_newthread, const pthread\_attr\_t \*\_\_restrict\_\_\_
   \_\_attr, void \*(\*\_\_start\_routine)(void \*), void \*\_\_restrict\_\_\_arg) создаёт поток с
   рутиной (стартовой функцией) и заданными аргументами
- int pthread\_join(pthread\_t \_\_th, void \*\*\_thread\_return) дожидается завершения потока.
- pthread\_exit() Функция pthread\_exit() завершает вызывающий поток и возвращает значение через retval, которое (если поток можно объединить) доступно другому потоку в том же процессе, который вызывает pthread join(3).

Программа получает на вход один аргумент - максимальное количество потоков

После создаётся нужное количество потоков, которые хранятся в массиве threads. Также, для каждого потока существует структура, которая указывает потоку на подмассив, который ему необходимо отсортировать. Структуры хранятся в массиве sort\_args.

#### Структура SortArgs:

- arr указатель на массив, который нужно отсортировать.
- low индекс массива, с которого потоку необходимо начать сортировку.
- cnt количество элементов в подмассиве, который сортирует поток.
- dir направление сортировки. 1 возрастание, 0 убывание
- thread id id потока.

После считывания числа потоков, программа создает динамический массив с длиной 10<sup>6</sup>, и заполняет его случайными целыми числами.

Потоки создаются в цикле, в этом же цикле заполняются поля структур.

Алгоритм битонической сортировки реализован в функциях bitonic\_sort и bitonic\_merge Обе эти функции принимают следующие параметры:

- 1) arr указатель на массив, который надо отсортировать
- 2) low индекс, с которого начинается сортировка массива
- 3) cnt количество элементов массива
- **4) dir** направление сортировки. 1 возрастание, 0 убывание

Віtoпіс\_sort рекурсивно делит массив на два подмассива, если количество элементов больше одного. Один из подмассивов должен быть упорядочен по возрастанию, по этому передается dir == 1, другой - по убыванию, соответственно, dir == 0. После деления на подмассивы, вызывается функция Bitoпіс\_merge, которая сливает два подмассива в один, меняя местами элементы попарно, индексы которых отличаются на к - половина количества элементов изначального массива. После первой попытки слияния, два подмассива являются отсортированнами относительно друг друга (сравниваются элементы, индексы которых отличаются на к). Может возникнуть случай, когда оба или один подмассив не отсортирован относительно самого себя. Для того, чтобы обработать этот случай, рекурсивно дважды вызывается функция Bitonic\_merge, для сортировки обоих подмассивов относительно себя.

Для реализации многопоточности, была написана функция Bitonic\_sort\_thread, которая запускает работу Bitonic\_sort в разных потоках, на основе структур этих потоков. Во время создания потоков с помощью функции pthread\_create, передается адрес функции Bitonic\_sort\_thread и структура потока в качестве аргумента этой функции.

Для того чтобы разграничить массив для разных потоков, используется переменная chunk\_size, на основе которой заполняются поля структуры low и cnt. Таким образом, массив равномерно разграничиваются для разных потоков, отчего потоки не могут обращаться к данным, к которым обращаются другие потоки, состояние гонки данных не наступает.

После того, как потоки отсортировали свои подмассивы и завершились (основной поток дождался их завершения с помощью pthread\_join), основному потоку необходимо слиять все подмассивы в один (т.е. отсортировать подмассивы относительно их самих). Для этого основным потоком вызывается функция Bitonic\_merge.

Число потоков	Время исполнения (мс)	Ускорение	Эффективность
1	312.377	1	1
2	162.673	1,92	0,96
3	110.759	2,82	0,94
4	95.703	3,26	0,815
5	91.703	3,4	0,68
6	84.689	3,68	0,613
7	79.231	3,94	0,56
16	49.671	6,28	0,39

# Код программы

```
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <time.h>
#include <sys/time.h>
typedef struct {
  int *arr;
  int low;
  int cnt;
  int dir;
  int thread_id;
} SortArgs;
void bitonic_merge(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])) {
          int temp = arr[i];
          arr[i] = arr[i + k];
          arr[i + k] = temp;
        }
     bitonic_merge(arr, low, k, dir);
     bitonic_merge(arr, low + k, k, dir);
  }
}
void bitonic_sort(int arr[], int low, int cnt, int dir) {
  if (cnt > 1) {
     int k = cnt / 2;
     bitonic_sort(arr, low, k, 1);
     bitonic_sort(arr, low + k, k, 0);
```

```
bitonic_merge(arr, low, cnt, dir);
  }
}
void* bitonic_sort_thread(void *args) {
  SortArgs *sort_args = (SortArgs*)args;
  //printf("Thread %d started\n", sort_args->thread id); // Выводим информацию о запуске потока
  bitonic_sort(sort_args->arr, sort_args->low, sort_args->cnt, sort_args->dir);
  //printf("Thread %d finished\n", sort_args->thread id); // Выводим информацию о завершении потока
  return NULL;
}
// Функция для записи массива в файл
void write_to_file(int arr[], int n, const char *filename) {
  FILE *file = fopen(filename, "w");
  if (!file) {
    perror("Error opening file");
     exit(1);
  }
  fprintf(file, "Result: ");
  for (int i = 0; i < n; i++) {
     fprintf(file, "%d ", arr[i]);
  }
  fclose(file);
int main(int argc, char *argv[]) {
  if (argc != 2) {
     fprintf(stderr, "Usage: %s <number_of_threads>\n", argv[0]);
    return 1;
  }
  int num_threads = atoi(argv[1]);
  if (num_threads <= 0) {
     fprintf(stderr, "Invalid number of threads\n");
    return 1;
  }
  int n = 20;
  int *arr = (int*)malloc(n * sizeof(int));
  if (arr == NULL) {
    perror("Memory allocation failed");
    return 1;
  }
  srand(time(NULL));
  for (int i = 0; i < n; i++) {
     arr[i] = rand() \% 1000;
```

```
}
struct timeval start time, end time;
gettimeofday(&start_time, NULL);
pthread_t *threads = (pthread_t*)malloc(num_threads * sizeof(pthread_t));
SortArgs *sort_args = (SortArgs*)malloc(num_threads * sizeof(SortArgs));
int chunk_size = n / num_threads;
for (int i = 0; i < num\_threads; i++) {
  sort_args[i].arr = arr;
  sort_args[i].low = i * chunk_size;
  sort_args[i].cnt = (i == num_threads - 1) ? n - (i * chunk_size) : chunk_size;
  sort_args[i].dir = 1;
  sort_args[i].thread_id = i;
  pthread_create(&threads[i], NULL, bitonic_sort_thread, &sort_args[i]);
}
for (int i = 0; i < num\_threads; i++) {
  pthread_join(threads[i], NULL);
}
bitonic_merge(arr, 0, n, 1);
gettimeofday(&end_time, NULL);
double time_taken = (end_time.tv_sec - start_time.tv_sec) +
            (end_time.tv_usec - start_time.tv_usec) / 1000000.0;
write_to_file(arr, n, "output.txt");
printf("Time taken for sorting: %.6f seconds\n", time_taken);
free(arr);
free(threads);
free(sort_args);
return 0;
```

## Протокол

```
[arcsenius@ars-nbdewxx9 src]$ strace ./a.out 8
execve("./a.out", ["./a.out", "8"], 0x7ffe5acb0be8 /* 66 vars */) = 0
brk(NULL)
                       = 0x56f1fe71c000
access("/etc/ld.so.preload", R OK)
                             = -1 ENOENT (Нет такого файла или каталога)
openat(AT_FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=241615, ...}) = 0
mmap(NULL, 241615, PROT READ, MAP PRIVATE, 3, 0) = 0x7b6d55ba8000
close(3)
                     = 0
openat(AT FDCWD, "/usr/lib/libc.so.6", O RDONLY|O CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st mode=S IFREG|0755, st size=2014520, ...}) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7b6d55ba6000
mmap(NULL, 2034616, PROT READ, MAP PRIVATE|MAP DENYWRITE, 3, 0) = 0x7b6d559b5000
mmap(0x7b6d559d9000, 1511424, PROT_READ|PROT_EXEC,
MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x24000) = 0x7b6d559d9000
mmap(0x7b6d55b4a000, 319488, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3,
0x195000) = 0x7b6d55b4a000
mmap(0x7b6d55b98000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE,
MAP PRIVATE|MAP FIXED|MAP DENYWRITE, 3, 0x1e3000) = 0x7b6d55b98000
mmap(0x7b6d55b9e000, 31672, PROT_READ|PROT_WRITE,
MAP PRIVATE|MAP FIXED|MAP ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7b6d55b9e000
close(3)
mmap(NULL, 12288, PROT READ|PROT WRITE, MAP PRIVATE|MAP ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7b6d559b2000
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7b6d559b2740) = 0
set tid address(0x7b6d559b2a10)
                              =5589
set robust list(0x7b6d559b2a20, 24) = 0
rseq(0x7b6d559b3060, 0x20, 0, 0x53053053) = 0
mprotect(0x7b6d55b98000, 16384, PROT_READ) = 0
mprotect(0x56f1e64c7000, 4096, PROT READ) = 0
mprotect(0x7b6d55c1d000, 8192, PROT READ) = 0
prlimit64(0, RLIMIT_STACK, NULL, {rlim_cur=8192*1024, rlim_max=RLIM64_INFINITY}) = 0
munmap(0x7b6d55ba8000, 241615)
                               =0
getrandom("\x 4\x 8e\x 6\x 8\x 8\x 2\x 2e\x 67", 8, GRND NONBLOCK) = 8
                       = 0x56f1fe71c000
brk(NULL)
brk(0x56f1fe73d000)
                          = 0x56f1fe73d000
rt_sigaction(SIGRT_1, {sa_handler=0x7b6d55a462b0, sa_mask=[],
sa flags=SA RESTORER|SA ONSTACK|SA RESTART|SA SIGINFO, sa restorer=0x7b6d559f21d0}, 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) =
0x7b6d551b1000
mprotect(0x7b6d551b2000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYS
VSEM|CLONE SETTLS|CLONE PARENT SETTID|CLONE CHILD CLEARTID,
child tid=0x7b6d559b1990, paren
tid=0x7b6d559b1990, exit_signal=0, stack=0x7b6d551b1000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d559b16c0} =>
```

{parent tid=[5590]}, 88) = 5590

```
rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d549b0000
mprotect(0x7b6d549b1000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYS
VSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE CHILD CLEARTID.
child tid=0x7b6d551b0990, paren
t_tid=0x7b6d551b0990, exit_signal=0, stack=0x7b6d549b0000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d551b06c0} =>
\{parent\_tid=[5591]\}, 88\} = 5591
rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d541af000
mprotect(0x7b6d541b0000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt sigprocmask(SIG BLOCK, \sim[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYS
VSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
child tid=0x7b6d549af990, paren
t_tid=0x7b6d549af990, exit_signal=0, stack=0x7b6d541af000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d549af6c0} =>
\{parent tid=[5592]\}, 88\} = 5592
rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d539ae000
mprotect(0x7b6d539af000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE VM|CLONE FS|CLONE FILES|CLONE SIGHAND|CLONE THREAD|CLONE SYS
VSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
child tid=0x7b6d541ae990, paren
t_tid=0x7b6d541ae990, exit_signal=0, stack=0x7b6d539ae000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d541ae6c0} =>
\{parent tid=[5593]\}, 88\} = 5593
rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d531ad000
mprotect(0x7b6d531ae000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYS
VSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
child tid=0x7b6d539ad990, paren
t_tid=0x7b6d539ad990, exit_signal=0, stack=0x7b6d531ad000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d539ad6c0} =>
\{parent\_tid=[5594]\}, 88\} = 5594
rt sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d529ac000
mprotect(0x7b6d529ad000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim[], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYS
VSEM|CLONE_SETTLS|CLONE_PARENT_SETTID|CLONE_CHILD_CLEARTID,
child_tid=0x7b6d531ac990, paren
t_tid=0x7b6d531ac990, exit_signal=0, stack=0x7b6d529ac000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d531ac6c0} =>
\{parent tid=[5595]\}, 88\} = 5595
rt_sigprocmask(SIG_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d521ab000
mprotect(0x7b6d521ac000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim [], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYS
```

```
child_tid=0x7b6d529ab990, paren
t tid=0x7b6d529ab990, exit signal=0, stack=0x7b6d521ab000, stack size=0x7fff80, tls=0x7b6d529ab6c0} =>
{parent tid=[5596]}, 88) = 5596
rt\_sigprocmask(SIG\_SETMASK, [], NULL, 8) = 0
mmap(NULL, 8392704, PROT_NONE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_STACK, -1, 0) =
0x7b6d519aa000
mprotect(0x7b6d519ab000, 8388608, PROT_READ|PROT_WRITE) = 0
rt\_sigprocmask(SIG\_BLOCK, \sim [], [], 8) = 0
clone3({flags=CLONE_VM|CLONE_FS|CLONE_FILES|CLONE_SIGHAND|CLONE_THREAD|CLONE_SYS
VSEM|CLONE SETTLS|CLONE PARENT SETTID|CLONE CHILD CLEARTID,
child tid=0x7b6d521aa990, paren
t_tid=0x7b6d521aa990, exit_signal=0, stack=0x7b6d519aa000, stack_size=0x7fff80, tls=0x7b6d521aa6c0} =>
\{parent\_tid=[5597]\}, 88\} = 5597
rt sigprocmask(SIG SETMASK, [], NULL, 8) = 0
munmap(0x7b6d551b1000, 8392704)
munmap(0x7b6d549b0000, 8392704)
                                      =0
munmap(0x7b6d541af000, 8392704)
                                     =0
munmap(0x7b6d539ae000, 8392704)
                                     =0
openat(AT_FDCWD, "output.txt", O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, 0666) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=0, ...}) = 0
write(3, "Result: 27 101 148 296 189 307 7"..., 87) = 87
close(3)
fstat(1, \{st\_mode=S\_IFCHR|0600, st\_rdev=makedev(0x88, 0x4), ...\}) = 0
write(1, "Time taken for sorting: 0.001270"..., 41Time taken for sorting: 0.001270 seconds
) = 41
                          =?
exit_group(0)
+++ exited with 0 +++
```

VSEM|CLONE\_SETTLS|CLONE\_PARENT\_SETTID|CLONE\_CHILD\_CLEARTID,

### Вывод

В ходе написания данной лабораторной работы я научился создавать программы, работающие с несколькими потоками, а также синхронизировать их между собой. В результате тестирования программы, я проанализировал каким образом количество потоков влияет на

эффективность и ускорение работы программы. Оказалось, что большое количество потоков даёт хорошее ускорение на больших количествах входных данных, но эффективность использования ресурсов находится на приемлемом уровне только на небольшом количестве потоков, не превышающем количества логических ядер процессора. Лабораторная работа была довольно интересна, так как я впервые работал с многопоточностью и синхронизацией на СИ. Самой сложной подзадачей мне показалась написание алгоритма сортировки