Московский Авиационный Институт

(Национальный Исследовательский Университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики Кафедра вычислительной математики и программирования

> Лабораторная работа №2 по курсу «Операционные системы»

| Студент: Велиев Раус | ф Рамиз оглы |
|------------------------------|--------------|
| Группа: 1 | М8О-209Б-23 |
| | Вариант: 4 |
| Преподаватель: Миронов Евген | ий Сергеевич |
| Оценка: | |
| Дата: | |
| Полпись: | |

Содержание

- Репозиторий
- Постановка задачи
- Общий метод и алгоритм решения
- Исходный код
- Демонстрация работы программы
- Вывод

Репозиторий

https://github.com/velievrauf/OS/tree/main/lab 2

Постановка задачи

Цель работы

Приобретение практических навыков в:

- Управление потоками в ОС
- Обеспечение синхронизации между потоками

Задание

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 входныхх данных и количества потоков. Объяснить получившиеся результаты.

Отсортировать массив чисел при помощи TimSort.

Общий метод и алгоритм решения

Для сортировки использован алгоритм TimSort, который комбинирует сортировку вставками и слияние блоков. Массив делится на части, которые сортируются параллельно с использованием потоков. После сортировки блоков, они сливаются в один отсортированный массив. Количество потоков регулируется пользователем, что позволяет ускорить сортировку для больших данных.

Исходный код

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <time.h>
#define RUN 32
int compare(const void *a, const void *b) {
  return (*(int*)a - *(int*)b);
}
void insertionSort(int arr[], int left, int right) {
   for (int i = left + 1; i \le right; i++) {
     int key = arr[i];
     int j = i - 1;
     while (j \ge left \&\& arr[j] > key) \{
        arr[j + 1] = arr[j];
        j--;
     }
     arr[j + 1] = key;
}
void merge(int arr[], int left, int mid, int right) {
   int len1 = mid - left + 1, len2 = right - mid;
  int *leftArr = (int *)malloc(len1 * sizeof(int));
  int *rightArr = (int *)malloc(len2 * sizeof(int));
   for (int i = 0; i < len 1; i++)
     leftArr[i] = arr[left + i];
   for (int i = 0; i < len2; i++)
     rightArr[i] = arr[mid + 1 + i];
  int i = 0, j = 0, k = left;
   while (i < len 1 \&\& j < len 2) {
     if (leftArr[i] <= rightArr[j]) {</pre>
```

```
arr[k] = leftArr[i];
       i++;
     } else {
       arr[k] = rightArr[j];
       j++;
     }
     k++;
  }
  while (i < len 1) {
     arr[k] = leftArr[i];
     i++;
     k++;
  }
  while (j < len 2) {
     arr[k] = rightArr[j];
     j++;
     k++;
  }
  free(leftArr);
  free(rightArr);
void timSort(int arr[], int n) {
  for (int i = 0; i < n; i += RUN)
     insertionSort(arr, i, (i + RUN - 1) < (n - 1)? (i + RUN - 1) : (n - 1));
  for (int size = RUN; size < n; size = 2 * \text{size}) {
     for (int left = 0; left < n; left += 2 * size) {
       int mid = left + size - 1;
       int right = (left + 2 * size - 1) < (n - 1) ? (left + 2 * size - 1) : (n - 1);
       if (mid < right)
          merge(arr, left, mid, right);
     }
```

}

```
}
}
typedef struct {
  int *arr;
  int start;
  int end;
} ThreadData;
void *sortArray(void *arg) {
  ThreadData *data = (ThreadData *)arg;
  timSort(data->arr + data->start, data->end - data->start);
  pthread_exit(NULL);
}
int main(int argc, char *argv[]) {
  if (argc != 3) {
     printf("Usage: %s <array size> <number of threads>\n", argv[0]);
     return 1;
  }
  int arr_size = atoi(argv[1]);
  int max_threads = atoi(argv[2]);
  int *arr = (int *)malloc(arr_size * sizeof(int));
  if (!arr) {
     printf("Memory allocation \ failed \verb|\| n");
     return 1;
  }
  for (int i = 0; i < arr\_size; i++) {
     arr[i] = rand() \% 1000;
  }
  pthread_t threads[max_threads];
  ThreadData threadData[max_threads];
  int segment_size = arr_size / max_threads;
```

```
clock_t start_time = clock();
  for (int i = 0; i < max\_threads; i++) {
    threadData[i].arr = arr;
    threadData[i].start = i * segment_size;
    threadData[i].end = (i == max\_threads - 1)? arr_size : (i + 1) * segment\_size;
    pthread_create(&threads[i], NULL, sortArray, (void *)&threadData[i]);
  for (int i = 0; i < max\_threads; i++) {
    pthread_join(threads[i], NULL);
  }
  timSort(arr, arr_size);
  clock_t end_time = clock();
  double time_taken = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
  printf("Time taken for sorting with %d threads: %.5f seconds\n", max_threads, time_taken);
  printf("Sorted Array: \n");
  for (int i = 0; i < arr\_size; i++) {
    printf("%d ", arr[i]);
  printf("\n");
  free(arr);
  return 0;
                              Демонстрация работы программы
./lab2 10 2
```

Time taken for sorting with 2 threads: 0.00088 seconds

Sorted Array:

335 383 386 421 492 649 777 793 886 915

./lab2 10 4

Time taken for sorting with 4 threads: 0.00175 seconds

Sorted Array:

335 383 386 421 492 649 777 793 886 915

./lab2 20 4

Time taken for sorting with 4 threads: 0.00172 seconds

Sorted Array:

27 59 172 335 362 383 386 421 426 492 540 649 690 736 763 777 793 886 915 926

./lab2 20 8

Time taken for sorting with 8 threads: 0.00350 seconds

Sorted Array:

27 59 172 335 362 383 386 421 426 492 540 649 690 736 763 777 793 886 915 926

Вывод

В этой лабораторной работе был использован язык Си для реализации многозадачности с помощью потоков для сортировки массива. Применение потоков позволило нам разделить задачу на несколько частей.

В процессе работы была реализована параллельная сортировка с использованием алгоритма TimSort. При увеличении числа потоков, в некоторых случаях время выполнения увеличивалось из-за накладных расходов на создание и управление потоками. Это показало, что для получения реального ускорения важно правильно подбирать количество потоков в зависимости от объема данных и мощности системы.