Лабораторная работа №4

Задание 1

Необходимые знания

- 1. Функция kill
- 2. Неблокирующий wait с wnohang
- 3. Функция alarm, сигнал SIGALRM, функция signal.

Дополнить программу parallel_min_max.c из *лабораторной работы №*3, так чтобы после заданного таймаута родительский процесс посылал дочерним сигнал SIGKILL. Таймаут должен быть задан, как именной необязательный параметр командной строки (--timeout 10). Если таймаут не задан, то выполнение программы не должно меняться.

```
@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ make
gcc -c utils.c -I.
gcc -c find_min_max.c -I.
gcc -c parallel_min_max.c -I.
gcc -o parallel_min_max utils.o find_min_max.o parallel_min_max.o -I.
@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ ./parallel_min_max --seed 50 --array_size 50 --pnum 4 --timeout 5
Timeout reached. Killing child processes.
Min: 127574857
Max: 1571951721
Elapsed time: 5000.563000ms
```

1.1 Функция kill

kill — это системный вызов, который используется для отправки сигналов процессам или группам процессов. Функция не обязательно завершает процесс, а просто отправляет ему сигнал. Конечное поведение зависит от типа сигнала и того, как процесс его обрабатывает.

pid — ID процесса (>0 — конкретный процесс;0 — всем процессам группы; -1 — всем доступным процессам).

sig — номер сигнала, который будет отправлен (например, SIGKILL, SIGTERM, SIGSTOP)

SIGKILL — сигнал, который мы отправляем процессу. В данном случае это сигнал немедленного завершения.

Примеры сигналов:

SIGKILL — немедленное завершение процесса.

SIGTERM — запрос на завершение процесса.

SIGSTOP — приостановка выполнения процесса.

SIGALRM — сигнал от таймера (например, используется в вашей программе с alarm()).

1.2 Неблокирующий wait c WNOHANG

Системный вызов wait используется для ожидания завершения дочерних процессов. По умолчанию он блокирует выполнение родительского процесса до завершения одного из его дочерних процессов. Однако с использованием флага WNOHANG можно сделать вызов wait неблокирующим. (Проверка статуса дочерних процессов без блокировки)

Флаг WNOHANG

WNOHANG сообщает системе, что если нет завершённых дочерних процессов, wait должен немедленно вернуть управление родительскому процессу, а не блокироваться в ожидании.

Это удобно, когда родительский процесс должен выполнять другие задачи, не ожидая завершения дочерних процессов.

Различия между блокирующим и неблокирующим wait:

Блокирующий wait	Неблокирующий waitpid c WNOHANG
Родительский процесс останавливается, пока не завершится хотя бы один дочерний процесс.	Родитель продолжает выполнение, даже если нет завершившихся дочерних процессов.
Просто реализуется.	Требует проверки результата и обработки случаев, когда дочерние процессы ещё не завершены.
Подходит, если родительский процесс ничего больше не делает.	Удобно для выполнения других задач параллельно с ожиданием.

1.3 Функция alarm, сигнал SIGALRM, функция signal

Функция alarm

Функция alarm устанавливает таймер .По истечении указанного времени отправляется сигнал SIGALRM процессу, который вызвал alarm.

Сигнал SIGALRM

Сигнал SIGALRM уведомляет процесс о том, что истёк таймер, установленный функцией alarm.(Стандартный сигнал для уведомления о срабатывании таймера)

Функция signal()

Устанавливает обработчик сигнала.



Необходимые знания

1. Что такое зомби процессы, как появляются, как исчезают.

Создать программу, с помощью которой можно продемонстрировать зомби процессы. Необходимо объяснить, как появляются зомби процессы, чем они опасны, и как можно от них избавиться.

_

Что такое зомби-процессы?

Зомби-процесс— это процесс, который завершился, но его запись в таблице процессов остаётся до тех пор, пока родительский процесс не вызовет wait() или waitpid() для получения его статуса завершения.

```
■@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ cat >zombie.c
 #include <stdio.h>
 #include <stdlib.h>
 #include <unistd.h>
 #include <sys/types.h>
 #include <sys/wait.h>
 int main() {
     pid_t pid;
     // Создание дочернего процесса
     if ((pid = fork()) == 0) {
         // Дочерний процесс
         printf("Дочерний процесс (PID: %d) завершился.\n", getpid());
@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $

    @Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ gcc -o zombie zombie.c

    @Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ chmod +x zombie

• @Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ ./zombie
 Родительский процесс (PID: 7958) спит 10 секунд...
 Дочерний процесс (PID: 7959) завершился.
  Родительский процесс завершился.
```

Как появляются зомби-процессы?

Дочерний процесс завершает свою работу с помощью exit(0). Он становится зомби, так как родительский процесс не вызвал wait() или waitpid() для чтения статуса. Ядро сохраняет запись о процессе (PID, код завершения), пока родитель не обработает его.

Чем опасны? Каждый зомби-процесс занимает запись в таблице процессов. Если зомби-процессов становится слишком много, это может привести к исчерпанию ресурсов и невозможности создания новых процессов.

Как избавиться? Родительский процесс должен вызывать wait() или waitpid(), чтобы получить статус завершения дочернего процесса(зомби удаляется из таблицы процессов). Родитель завершается — все зомби-потомки переходят к init (PID 1), который автоматически вызывает wait().

Задание З

Необходимые знания

1. Работа виртуальной памяти.

Скомпилировать process_memory.c. Объяснить, за что отвечают переменные etext, edata, end.

_

B process memory.c выводятся адреса различных переменных и функции в памяти процесса.

etext: Указывает на адрес конца сегмента текста (код программы). Это область памяти, где хранится

исполняемый код.

edata: Указывает на адрес конца сегмент инициализированных данных. Это область памяти, где хранятся глобальные и статические переменные, которые были инициализированы. (Это граница между инициализированными и неинициализированными данными)

end: Указывает на адрес конца сегмента неинициализированных данных (bss) и начала кучи (heep). Это область памяти, где хранятся глобальные и статические переменные, которые не были **инициализированы.**

1. Работа виртуальной памяти

Это абстракция, предоставляемая ОС, которая позволяет программам "думать", что у них есть непрерывное адресное пространство, даже если физическая память фрагментирована или занята другими процессами.

Задание 4

Создать makefile, который собирает программы из задания 1 и 3.

CC=gcc

CFLAGS=-I.

```
new: parallel min max process memory zombie
  @echo "Запуск parallel min max с параметрами: $(ARGS)"
  @./parallel min max $(ARGS)
  @echo "Запуск process memory..."
  @sleep 3
  @./process_memory
  @echo "Запуск zombie..."
  @sleep 3
  @./zombie
parallel_min_max: parallel_min_max.c utils.o find_min_max.o utils.h find_min_max.h
  $(CC) -o parallel min max utils.o find min max.o parallel min max.c $(CFLAGS)
zombie: zombie.c
  $(CC) -o zombie zombie.c $(CFLAGS)
process_memory: process_memory.c
  $(CC) -o process_memory process_memory.c $(CFLAGS)
utils.o: utils.c utils.h
  $(CC) -o utils.o -c utils.c $(CFLAGS)
find min max.o: find min max.c utils.h find min max.h
  $(CC) -o find_min_max.o -c find_min_max.c $(CFLAGS)
clean:
  rm -f utils.o find min max.o parallel min max zombie process memory
●@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ make -f makefile_1_3 new ARGS="--seed 3 --array_size 50 --pnum 4 --timeout 3"
 Запуск parallel_min_max c параметрами: --seed 3 --array_size 50 --pnum 4 --timeout 3
 Min: 8614858
 Max: 2029100602
 Elapsed time: 3000.548000ms
 Запуск process_memory...
 Address etext: F437B535
 Address edata: F437E018
 Address end : F437E050
         is at virtual address: F437B249
is at virtual address: F437B3CA
 ID main
 ID showit
 ID cptr
             is at virtual address: F437E010
```

```
Address end : F437E050
ID main is at virtual address: F437B249
ID showit
              is at virtual address: F437B3CA
ID cptr
              is at virtual address: F437E010
ID buffer1
              is at virtual address: F437E030
ID i is at virtual address: E01F6594
A demonstration
ID buffer2
            is at virtual address: E01F6570
Alocated memory at F55526B0
This message is output by the function showit()
Запуск zombie...
Родительский процесс (PID: 29482) спит 10 секунд...
Дочерний процесс (PID: 29483) завершился.
Родительский процесс завершился.
@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ git add .
```

Задание 5

Необходимые знания

- 1. POSIX threads: как создавать, как дожидаться завершения.
- 2. Как линковаться на бибилотеку pthread

Доработать parallel_sum.c так, чтобы:

uint32_t threads_num = -1;

uint32 t array size = -1;

uint32 t seed = -1;

- Сумма массива высчитывалась параллельно.
- Массив генерировался с помощью функции GenerateArray из лабораторной работы №3.
- Программа должна принимать входные аргументы: количество потоков, seed для генерирования массива, размер массива (./psum --threads_num "num" --seed "num" --array_size "num").
- Вместе с ответом программа должна выводить время подсчета суммы (генерация массива не должна попадать в замер времени).
- Вынести функцию, которая считает сумму в отдельную библиотеку.

```
@Egor228zorro →/workspaces/os lab 2019/lab4/src (master) $ gcc -o psum parallel sum.c sum.c utils.c -pthread -I.
@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ ./psum --threads_num 4 --seed 42 --array_size 1000
Total: 1052973076014
Time taken to calculate sum: 0.000477 seconds
#include <stdint.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdbool.h>
#include "utils.h"
#include "sum.h"
#include <pthread.h>
#include <getopt.h>
void *ThreadSum(void *args) {
 struct SumArgs *sum_args = (struct SumArgs *)args;
  unsigned long long int *result = malloc(sizeof(unsigned long long int));
  *result = Sum(sum_args);
  return (void *)result;
}
int main(int argc, char **argv) {
```

```
while (true) {
 int current_optind = optind ? optind : 1;
 static struct option options[] = {
   {"threads num", required argument, 0, 0},
   {"seed", required_argument, 0, 0},
   {"array_size", required_argument, 0, 0},
   \{0, 0, 0, 0\}
 };
  int option_index = 0;
  int c = getopt_long(argc, argv, "", options, &option_index);
  if (c == -1) break;
  switch (c) {
    case 0:
       switch (option_index) {
         case 0:
            threads_num = atoi(optarg);
            if (threads_num <= 0) {</pre>
              printf("threads_num must be a positive number\n");
              return 1;
           }
           break;
         case 1:
            seed = atoi(optarg);
            if (seed <= 0) {
              printf("seed must be a positive number\n");
              return 1;
           }
            break;
         case 2:
            array_size = atoi(optarg);
```

```
if (array_size <= 0) {</pre>
              printf("array_size must be a positive number\n");
              return 1;
           }
           break;
         default:
           printf("Index %d is out of options\n", option_index);
       }
       break;
    case '?':
       break;
    default:
       printf("getopt returned character code 0%o?\n", c);
  }
}
if (optind < argc) {
 printf("Has at least one no option argument\n");
 return 1;
}
if (seed == -1 || array_size == -1 || threads_num == -1) {
 printf("Usage: %s --seed \"num\" --array size \"num\" --pnum \"num\" --timeout \"num\"\n",
     argv[0]);
 return 1;
}
pthread_t threads[threads_num];
int *array = malloc(sizeof(int) * array_size);
GenerateArray(array, array_size, seed);
struct SumArgs args[threads_num];
```

```
int chunk_size = array_size / threads_num;
clock t start time = clock();
for (uint32 ti = 0; i < threads num; <math>i++) {
 args[i].array = array;
 args[i].begin = i * chunk_size;
 args[i].end = (i + 1) * chunk_size;
 if (i == threads_num - 1) {
   args[i].end = array_size;
 }
 if (pthread_create(&threads[i], NULL, ThreadSum, (void *)&args[i])) {
   printf("Error: pthread_create failed!\n");
   return 1;
 }
}
unsigned long long int total sum = 0;
for (uint32_t i = 0; i < threads_num; i++) {
  unsigned long long int *sum;
  pthread_join(threads[i], (void **)&sum);
  total sum += *sum;
  //free(sum);
}
clock_t end_time = clock();
double time_taken = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
free(array);
printf("Total: %llu\n", total_sum);
printf("Time taken to calculate sum: %.6f seconds\n", time taken);
return 0;
```

}

POSIX Threads (Pthreads)

Pthreads — это библиотека для работы с потоками в POSIX-совместимых системах (Linux, Unix и т.д.). Она предоставляет АРІ для создания, управления потоками, а также синхронизации между ними.

1.Как создавать потоки?

Для создания потоков используется функция pthread create().

Прототип pthread create:

int pthread create(pthread t*thread, const pthread attr t*attr, void *(*start routine)(void *), void *arg);

pthread_t *thread: Указатель на идентификатор потока, который будет установлен при его создании.

const pthread_attr_t *attr: Атрибуты потока (можно передать NULL для атрибутов по vмолчанию).

void *(*start routine)(void *): Функция, которую будет выполнять поток.

void *arg: Аргумент, передаваемый в функцию потока.

2.Как дожидаться завершения потоков?

Для ожидания завершения потока используется функция pthread_join,которая блокирует выполняет,пока поток не завершится.

Прототип pthread join:

int pthread join(pthread t thread, void **retval);

pthread t thread: Идентификатор потока, который нужно подождать.

void **retval: Указатель для получения значения, возвращенного потоком (или NULL, если значение не нужно).

3. Как линковаться с библиотекой pthread

При компиляции нужно добавить флаг -pthread

gcc program.c -o program -pthread

Программа выполняет вычисление суммы элементов массива с использованием потоков POSIX (Pthreads) для параллельной обработки. Рассмотрим, что происходит на каждом этапе, и разберем, как создаются и управляются потоки.

Основные этапы программы:

1. Обработка аргументов командной строки

Программа принимает три аргумента:

- --threads num количество потоков;
- --seed начальное значение для генерации случайных чисел;
- --array_size размер массива.

Функция getopt_long обрабатывает аргументы:

Если аргумент некорректен (например, отрицательное значение), выводится ошибка, и программа завершает выполнение.

Если все параметры переданы корректно, их значения сохраняются в переменные threads num, seed, array size.

2. Генерация массива

После обработки аргументов создается массив целых чисел с использованием выделения памяти:

```
int *array = malloc(sizeof(int) * array_size);
```

Функция GenerateArray заполняет массив случайными числами на основе переданного значения seed.

3. Инициализация потоков

Для вычисления суммы элементов массива используются потоки.

3.1. Создание потоков

Потоки создаются с помощью pthread create:

```
pthread_create(&threads[i], NULL, ThreadSum, (void *)&args[i]);
```

Аргументы:

&threads[i]: указатель на идентификатор потока.

NULL: атрибуты потока (по умолчанию).

ThreadSum: функция, выполняемая в потоке.

(void *)&args[i]: указатель на структуру с параметрами для функции ThreadSum.

3.2. Разделение задач между потоками

Массив делится на равные части (chunk size), которые обрабатывают потоки:

```
args[i].begin = i * chunk_size;
args[i].end = (i + 1) * chunk_size;
```

Последний поток получает оставшуюся часть массива:

```
if (i == threads_num - 1) {
    args[i].end = array_size;
}
```

3.3. Функция потока

Каждый поток выполняет функцию ThreadSum, которая вычисляет сумму элементов массива в заланном диапазоне:

```
unsigned long long int *result = malloc(sizeof(unsigned long long int));
*result = Sum(sum args);
```

return (void *)result;

Возвращаемое значение: указатель на сумму текущего потока.

4. Ожидание завершения потоков

Главный поток ждет завершения всех созданных потоков с помощью pthread join:

```
pthread join(threads[i], (void **)&sum);
```

Аргументы:

threads[i]: идентификатор потока, который нужно подождать.

(void **)&sum: указатель на переменную, в которую будет записано возвращаемое значение потока.

Сумма, вычисленная потоком, добавляется к общей сумме:

```
total_sum += *sum;
```

5. Вычисление времени выполнения

Используются функции clock для измерения времени выполнения:

```
clock_t start_time = clock();
...
clock_t end_time = clock();
double time_taken = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
```

6. Вывод результата и очистка памяти

Выводится общая сумма элементов массива и время выполнения:

```
printf("Total: %llu\n", total_sum);
printf("Time taken to calculate sum: %.6f seconds\n", time_taken);
Освобождается выделенная память:
```

Задание 6

Создать makefile для parallel_sum.c.

```
CC = gcc
CFLAGS = -I.
```

free(array);

new: parallel_min_max zombie process_memory psum

```
parallel min max: parallel min max.c utils.o find min max.o utils.h find min max.h
       $(CC) -o parallel min max utils.o find min max.o parallel min max.c $(CFLAGS)
zombie: zombie.c
       $(CC) -o zombie zombie.c $(CFLAGS)
process_memory: process_memory.c
       $(CC) -o process_memory process_memory.c $(CFLAGS)
psum: parallel_sum.o sum.o utils.o sum.h utils.h
       $(CC) -o psum parallel sum.o sum.o utils.o -lpthread $(CFLAGS)
utils.o: utils.c utils.h
       $(CC) -c utils.c $(CFLAGS)
find_min_max.o: find_min_max.c find_min_max.h utils.h
       $(CC) -c find_min_max.c $(CFLAGS)
sum.o: sum.c sum.h
       $(CC) -c sum.c $(CFLAGS)
parallel sum.o: parallel sum.c sum.h utils.h
       $(CC) -c parallel_sum.c $(CFLAGS)
clean:
       rm -f utils.o find min max.o parallel min max zombie process memory parallel sum.o sum.o psum
@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) $ make -f makefile5_6 psum
```

Ссылка на githab: https://github.com/Egor228zorro/os lab 2019.git

@Egor228zorro →/workspaces/os_lab_2019/lab4/src (master) \$./psum --threads_num 4 --seed 42 --array_size 1000

gcc -c parallel_sum.c -I.

gcc -o psum parallel sum.o sum.o utils.o -lpthread -I.

Time taken to calculate sum: 0.000307 seconds

gcc -c sum.c -I. gcc -c utils.c -I.

Total: 1052973076014