

## Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение

### высшего образования

## «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

Факультет «Робототехники и комплексной автоматизации»

Кафедра «Системы автоматизированного проектирования» (РК-6)

#### Отчет

по лабораторной работе №1 по курсу «Разработка программных систем» Вариант №5

Студент:	Смирнова А. А.
Группа:	PK6-6
Преподаватель:	Федорук В. Г.
Дата:	
Подпись:	

## Оглавление

Текст задания на лабораторную работу	3
Текстовое описание структуры программы	4
Реализованный способ взаимодействия процессов	5
Блок-схема программы	6
Пример результатов работы программы	7
Текст программы	8

## Текст задания на лабораторную работу

Составить программу, которая заданное число раз (для определенности 5) через определенный временной интервал (5 сек.) повторяет на экране запрос, ожидающий стандартный ввод. Процесс должен завершаться в случае корректного ответа на запрос или после исчерпывания заданного числа запросов.

### Текстовое описание структуры программы

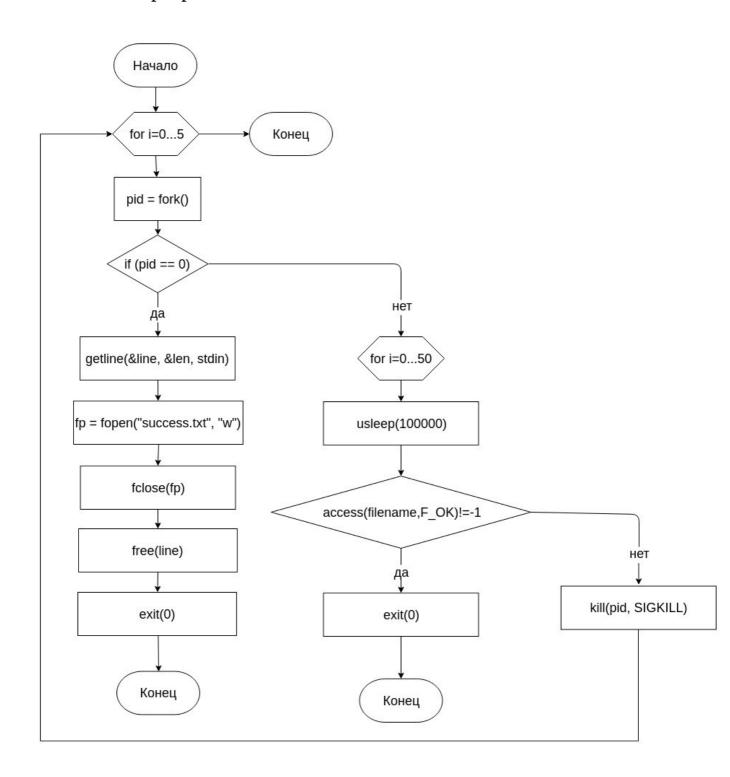
В начале программы с помощью системного вызова fork() родительский процесс создает дочерний. В случае успешного завершения системный вызов fork для дочернего процесса возвращает 0, а для для процессародителя PID созданного процесса. С помощью PID процесса в программе определяется, является ли текущий процесс родительским или дочерним. В программе коммуникация между процессами организована с помощью файловой системы. Дочерний процесс ждет ввода от пользователя и в случае введения пользователем любой строки, создает в текущей директории файл success.txt. Родительский процесс каждые 0.1 секунду проверяет, есть ли в текущей директории файл success.txt. Если есть - то программа завершается, иначе, по истечению 5 секунд работы дочернего процесса, родительский процесс убивает его и с помощью fork создает еще один. Всего родительский процесс может максимум создать 5 дочерних, после этого программа завершится.

## Реализованный способ взаимодействия процессов

Взаимодействие между процессами осуществлялось с помощью разделяемой файловой системы.

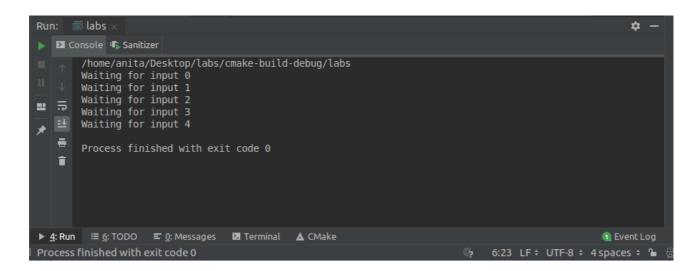


## Блок-схема программы

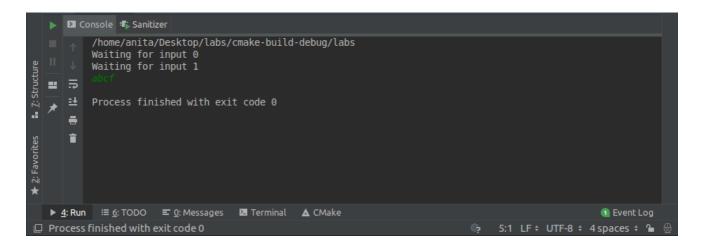


### Пример результатов работы программы

1. Пользовательский ввод отсутствовал. Было создано 5 дочерних процессов, после этого программа была завершена.



2. Был совершен пользовательский ввод. Было создано 2 дочерних процессов, после ввода строки программа была завершена.



### Текст программы

```
#define _GNU SOURCE
#include <stdio.h>
#include <zconf.h>
#include <stdlib.h>
#include <signal.h>
// Значение таймаута в секундах
#define TIMEOUT 5
// Количество дочерних процессов
#define TRIES 5
int main() {
 const char *filename = "success.txt";
 // Удаление файла, если он был создан при предыдущей работе программы
 remove(filename);
 for (int i = 0; i < TRIES; i++) {
  // Создание дочернего процесса
  int pid = fork();
  // Если процесс дочерний
  if (pid == 0) {
   char *line = NULL;
   size_t len = 0;
   printf("Waiting for input %d\n", i);
   // Дочерний процесс ждет ввода
   getline(&line, &len, stdin);
   // Если ввод произошел - создается файл
   FILE *fp = fopen(filename, "w+");
   fclose(fp);
   // Очищение памяти под введенную строку
   free(line);
   // Процесс завершается
   exit(0);
  // Если процесс родительский
   for (int j = 0; j < TIMEOUT * 10; j++) {
    // Родительский процесс засыпает на 0.1 секунду
    usleep(100000);
    // Проверяет, есть ли файл success.txt в текущий директории
     if (access(filename, F_OK) != -1) {
     // Если файл есть, то пользовательский ввод был совершен - родительский
процесс завершается
      exit(0);
```

```
}
}
// Файла в директории нет и таймаут прошел - завершение дочернего процесса kill(pid, SIGKILL);
}
return 0;
}
```



## Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение

## высшего образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

Факультет «Робототехники и комплексной автоматизации» Кафедра «Системы автоматизированного проектирования» (РК-6)

#### Отчет

по лабораторной работе №2 по курсу «Разработка программных систем» Вариант №23

Смирнова А. А.
PK6-6
Федорук В. Г.

Подпись:

### Оглавление

Текст программы	8
Текст задания на лабораторную работу	12
Текстовое описание структуры программы	13
Реализованный способ взаимодействия потоков	14
Описание основных используемых структур данных	14
Блок-схема программы	15
Пример результатов работы программы	16

### Текст задания на лабораторную работу

Разработать программу, моделирующую в реальном времени работу поточной линии, состоящей из N станков и обрабатывающей заготовки М типов. Каждая заготовка последовательно проходит обработку на всех станках линии. Времена обработки заготовок каждого типа (в секундах) на каждом станке линии задаются в виде прямоугольной матрицы размером NxM в конфигурационном файле line.cnf. Первые 2 строки этого файла содержат числа N и M. Программа реализуется N+1 потоком управления. потоков-"станков", Корневой поток порождает N передавая информацию о временах обработки заготовок разного типа. Далее этот поток читает со стандартного ввода последовательность номеров типов заготовок и передает ее на вход первого потока-"станка". Потоки-"станки" имитируют обработку заготовок с помощью функции sleep() и передают обработанных заготовок номера типов потокам-приемникам. Предусмотреть вывод информации о ходе обработки заготовок.

### Текстовое описание структуры программы

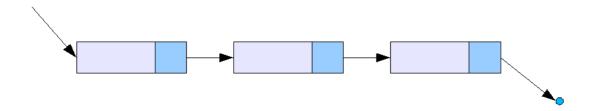
В программе используются 2 глобальных переменных - массив times и массив структур queues. Программа читает из файла line.cnf двумерный массив секунд times, содержащий время, нужное для обработки j-ой заготовки і-го станка. Далее создаются потоки для каждого станка и для каждого станка создается структура ThreadContext, которая хранит номер текущего потока, сколько всего было создано потоков и количество еще не обработанных заготовок для текущего потока. Для каждого потока вызывается функция billet\_machine, которая симулирует обработку детали. Логика billet\_machine: пока количество заготовок, которых надо обработать, больше нуля, поток делает рор из своей очереди задач. Если рор вернул NULL, это значит, что заготовок нет и поток засыпает на 0.1 секунду и продолжает ждать заготовок в цикле. Если рор вернул номер заготовки, то поток берет из массива times время для этой заготовки, обрабатывает ее (делает sleep на время обработки), уменьшает количество заготовок, которых нужно обработать этому станку. Если поток не последний, то он добавляет обработанную заготовку в очередь к следующему потоку. Когда поток обработал все заготовки, поток возвращает NULL и завершается.

## Реализованный способ взаимодействия потоков

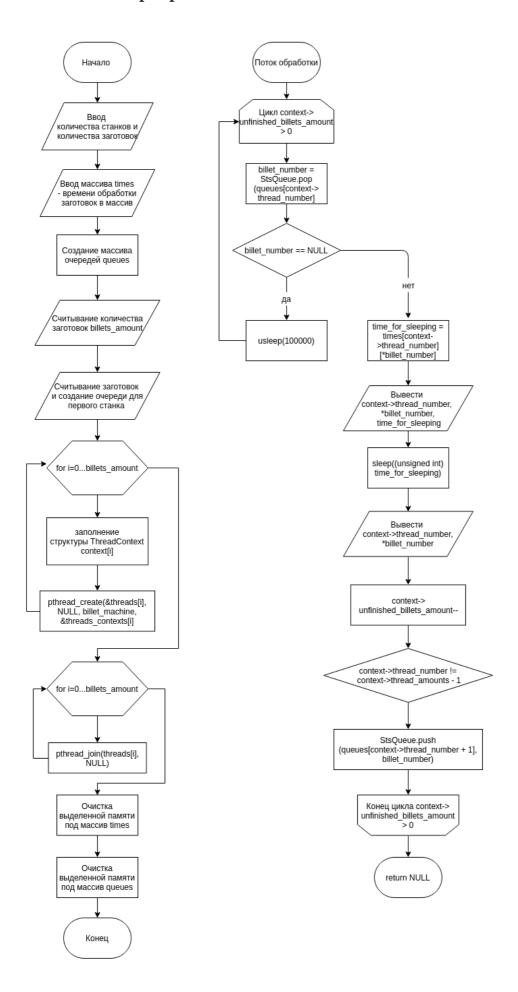
Потокобезопасная очередь в разделяемой памяти.

### Описание основных используемых структур данных

В качестве очереди задач для каждого потока использовался потокобезопасный линейный связный список, который представляет из себя структуру данных, состоящую из элементов одного типа, связанных между собой последовательно посредством указателей. Реализация списка представлена в файле sts\_queue.c.



## Блок-схема программы



### Пример результатов работы программы

line.cnf

34

1234

5678

2461

```
/home/anita/Desktop/literate-waffle-master/cmake-build-debug/labs
// home/anita/Desktop/literate-waffle-master/cmake-build-debug/labs
// Thread 0 wait 0 for 1 seconds
Thread 0 done 0
Thread 1 wait 1 for 2 seconds
Thread 0 done 1
Thread 1 done 0
Thread 1 wait 1 for 6 seconds
Thread 1 done 1

Process finished with exit code 0
```

```
▶ ☑ Console 록 Sanitizer
       /home/anita/Desktop/literate-waffle-master/cmake-build-debug/labs

    Thread 0 wait 2 for 3 seconds

   Thread 1 wait 1 for 6 seconds
   Thread 0 done 2
Thread 0 wait 3 for 4 seconds
       Thread 1 done 1
       Thread 1 wait 2 for 7 seconds
       Thread 2 wait 1 for 4 seconds
       Thread 0 done 3
       Thread 2 done 1
       Thread 1 done 2
       Thread 2 wait 2 for 6 seconds
       Thread 2 done 2
       Thread 1 done 3
Thread 2 wait 3 for 1 seconds
       Thread 2 done 3
       Process finished with exit code 0
```

### Текст программы

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <zconf.h>
#include "sts queue.h"
// Структура, которая передается каждому потоку
typedef struct ThreadContext {
 // Номер текущего потока
 int thread number;
 // Сколько было создано всего потоков
 int thread amounts;
 // Количество еще не обработанных заготовок
 int unfinished billets amount;
} ThreadContext;
// Массив, хранящий время обработки і заготовок для каждого і-го станков
int **times = NULL:
// Массив "задач" = номеров заготовок для каждого станка
StsHeader **queues;
void *billet_machine(void *threadContext) {
 // преобразование к типу ThreadContext
 ThreadContext *context = (ThreadContext *) threadContext;
 // Пока остались необработанные заготовки
 while (context->unfinished billets amount > 0) {
  int *billet number = StsQueue.pop(queues[context->thread number]);
  // Если в очереди нет заготовок
  if (billet number == NULL) {
   // Поток засыпает на 0.1 секунду
   usleep(100000);
   // Поток продолжает в цикле ждать появление заготовок в очереди
   continue:
  // Если в очереди появилась заготовка
  // Получение времени, нужного для обработки заготовки
  int time for sleeping = times[context->thread number][*billet number];
  printf("Thread %d wait %d for %d seconds\n", context->thread number, *billet number,
time_for_sleeping);
  // Обработка заготовки
  sleep((unsigned int) time for sleeping);
  printf("Thread %d done %d\n", context->thread_number, *billet_number);
  // Заготовка обработана - уменьшается количество заготовок, которых нужно
обработать станку
  context->unfinished billets amount--;
  // Если поток не последний
  if (context->thread number != context->thread amounts - 1) {
   // Добавление обработанной заготовки в очередь к следующему потоку
   StsQueue.push(queues[context->thread number + 1], billet number);
 return NULL;
```

```
int main() {
 FILE *fp = fopen("/home/anita/Desktop/labs/lab2/line.cnf", "r");
 int cols amount = \mathbf{0}, rows amount = \mathbf{0};
 // rows amount - количество станков, cols amount - количество заготовок
 fscanf(fp, "%d%d", &rows amount, &cols amount);
 // Выделение памяти под двумерный массив times
 times = (int **) malloc(rows_amount * sizeof(int *));
 for (int i = 0; i < rows amount; i++)
  times[i] = (int *) malloc(cols amount * sizeof(int));
 // Считывание времени обработки заготовок в массив
 for (int i = 0; i < rows amount; i++) {
  for (int j = 0; j < cols_amount; j++) {
   fscanf(fp, "%d", &times[i][j]);
 }
 // Закрытие файла
 fclose(fp);
 // Считывание количества заготовок
 int billets amount = 0:
 fscanf(stdin, "%d", &billets amount);
 // Создание массива очередей (каждому станку соответствует своя очередь)
 queues = (StsHeader **) malloc(billets_amount * sizeof(StsHeader *));
 for (int i = 0; i < billets amount; i++)
  queues[i] = StsQueue.create();
 // Считывание заготовок и создание очереди для 1-го станка
 int billets[billets amount];
 for (int i = 0; i < billets amount; i++) {
  fscanf(stdin, "%d", &billets[i]);
  StsQueue.push(queues[0], &billets[i]);
 }
 // Массив потоков
 pthread_t threads[billets amount];
 // Массив контекстов(информации, нужной для) для каждого потока
 ThreadContext threads contexts[billets amount];
 // Создание потока и контекста, содержащего информацию о потоке
 for (int i = 0; i < billets amount; i++) {
  threads contexts[i].thread amounts = billets amount;
  threads contexts[i].thread number = i;
  threads contexts[i].unfinished billets amount = billets amount;
  if (pthread create(&threads[i], NULL, billet machine, &threads contexts[i])) {
   fprintf(stderr, "Error creating thread\n");
   return 1;
  }
 }
 // Join потоков для того, чтобы дождаться завершения всех потоков
 for (int i = 0; i < billets amount; i++) {
  if (pthread_join(threads[i], NULL)) {
   fprintf(stderr, "Error joining thread\n");
   return 2;
  }
 }
 // Очистка выделенной памяти под массив times
```

```
for (int i = 0; i < rows_amount; i++)</pre>
  free(times[i]);
 free(times);
 // Очистка выделенной памяти под массив queues
 for (int i = 0; i < billets amount; i++)</pre>
  StsQueue.destroy(queues[i]);
 free(queues);
 return 0;
sts_queue.h
#ifndef STS QUEUE H
#define STS QUEUE H
typedef struct StsHeader StsHeader;
typedef struct {
 StsHeader* (* const create)();
 void (* const destroy)(StsHeader *handle);
 void (* const push)(StsHeader *handle, void *elem);
 void* (* const pop)(StsHeader *handle);
} StsQueue;
extern StsQueue const StsQueue;
sts_queue.c
#include "sts queue.h"
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <printf.h>
typedef struct StsElement {
 void *next;
 void *value;
} StsElement;
struct StsHeader {
 StsElement *head;
 StsElement *tail;
 pthread_mutex_ t *mutex;
};
static StsHeader* create();
static StsHeader* create() {
 StsHeader *handle = malloc(sizeof(*handle));
 handle->head = NULL:
 handle->tail = NULL;
 pthread mutex t *mutex = malloc(sizeof(*mutex));
 handle->mutex;
 return handle;
}
static void destroy(StsHeader *header);
static void destroy(StsHeader *header) {
```

```
free(header->mutex);
 free(header);
 header = NULL;
static void push(StsHeader *header, void *elem);
static void push(StsHeader *header, void *elem) {
 // Создание нового элемента
 StsElement *element = malloc(sizeof(*element));
 element->value = elem;
 element->next = NULL;
 pthread mutex lock(header->mutex);
 // Если список пустой
 if (header->head == NULL) {
       header->head = element;
       header->tail = element;
 } else {
       // Добавление элемента
       StsElement* oldTail = header->tail;
       oldTail->next = element;
       header->tail = element;
 pthread_mutex_unlock(header->mutex);
static void* pop(StsHeader *header);
static void* pop(StsHeader *header) {
 pthread mutex lock(header->mutex);
 StsElement *head = header->head;
 // Если список пустой
 if (head == NULL) {
       pthread_mutex_unlock(header->mutex);
       return NULL;
 } else {
       // Rewire
       header->head = head->next;
       // Получение указателя на головной элемент и очистка памяти под удаленный
       элемент
       void *value = head->value;
       free(head);
       pthread mutex unlock(header->mutex);
       return value;
}
void print(StsHeader *header);
void print(StsHeader *header) {
 pthread mutex lock(header->mutex);
 StsElement *head = header->head;
 if (head == NULL) {
  pthread_mutex_unlock(header->mutex);
 } else {
  while(header->head != NULL) {
   printf("%d", *((int*)header->head->value));
   header->head = head->next;
  }
 pthread_mutex_unlock(header->mutex);
```

```
}
_StsQueue const StsQueue = {
  create,
  destroy,
  push,
  pop
};
```



# Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение

## высшего образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

Факультет «Робототехники и комплексной автоматизации» Кафедра «Системы автоматизированного проектирования» (РК-6)

#### Отчет

по лабораторной работе №3 по курсу «Разработка программных систем» Вариант №5

Студент:	Смирнова А. А.
Группа:	PK6-6
Преподаватель:	Федорук В. Г.
Дата:	

Подпись:

## Оглавление

Текст задания на лабораторную работу	24
Описание прикладного протокола сетевого взаимодействия	25
Блок-схема программы	26
Примеры результатов работы программы	28
Текст программы	29

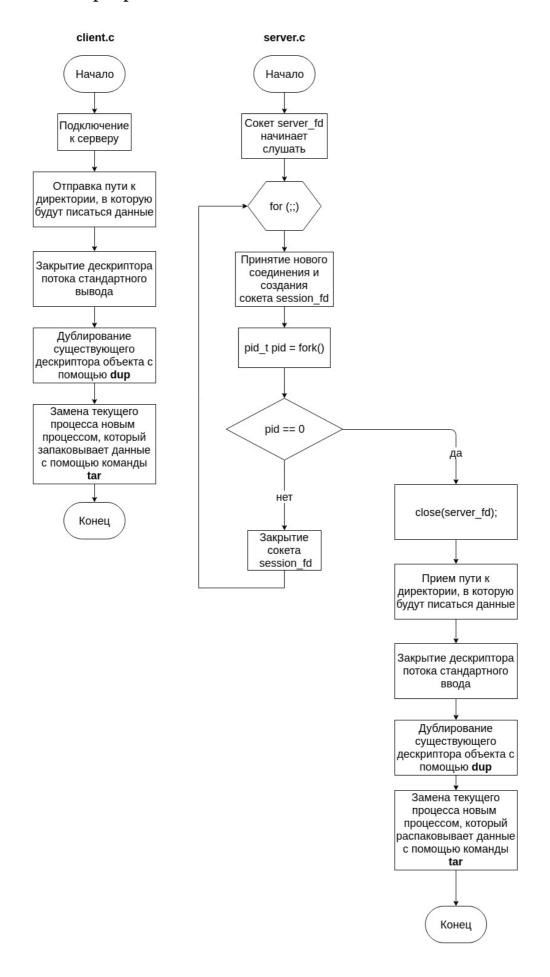
### Текст задания на лабораторную работу

Разработать клиент-серверное приложение копирования файла (или поддерева файловой системы) с узла-клиента на узел-сервер в указанный каталог (аналог стандартной UNIX-команды гср). Команда, выполняемая на стороне клиента, имеет следующий вид: cprem path.to.src.file host@path.to.dst.dir.

## Описание прикладного протокола сетевого взаимодействия

- 1) Устанавливается соединение
- 2) Посылается директория, в которую нужно прислать содержимое архива
- 3) Посылается содержимое архива
- 4) Закрывается соединение

### Блок-схема программы



#### Пояснения:

На клиенте используется функция close(1) для того, чтобы закрыть дескриптор потока стандартного вывода. Далее вызывается функция dup, которой как аргумент подается файловый дескриптор сокета. Новый дескриптор, возвращаемый вызовом dup, является самым низким нумерованным дескриптором, который в настоящее время не используется процессом, то есть это файловый дескриптор 1. Далее функция ехесур из семейства функций ехес заменяет текущий образ процесса новым образом процесса, в котором выполняется отправление результата архивирования в файловый дескриптор 1, то есть в файловый дескриптор сокета. Логика сервера построена аналогично с помощью функций close, dup, execvp.

### Примеры результатов работы программы

Содержимое директории test, которое будет передаваться на сервер:

```
anita@anita-laptop: ~/Desktop/test
anita@anita-laptop: ~/Desktop/test$ ls
test1.txt test2.txt
```

Содержимое директории server до отправки данных

```
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server$ ls
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server$
```

Работа клиента - выведены файлы, которые были переданы

Работа сервера - выведено сообщение о том, в какую директорию были присланы файлы и названия файлов, которые были переданы.

```
Run: cprem_server × cprem ×

Console Sanitizer

/home/anita/Desktop/literate-waffle/lab3/cmake-build-debug/cprem_server
Recieved destionation directory /home/anita/Desktop/server, len 26
test/
test/test2.txt
test/test1.txt
```

Содержание директории server после работы программы.

```
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server$ ls
test
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server$ ls test
test1.txt test2.txt
anita@anita-laptop: ~/Desktop/server$
```

### Текст программы

#### client.c

```
#include <libgen.h>
#include <dirent.h>
#include "errno.h"
#include "netdb.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "unistd.h"
#include "helpers.h"
int main(int argc, char **argv) {
 die_if(argc != 3, "incorrect usage: waiting for cprem path.to.src.file
host[:port]@path.to.dst.dir");
 // Преобразование host@path.to.dst.dir -> host, path.to.dst.dir
 char *token = NULL, *sep ptr = NULL, *host and dst path = NULL;
 host and dst path = sep ptr = strdup(argv[2]);
 token = strsep(&sep_ptr, "@");
 die if(token == NULL, "invalid destination argument, should be host[:port]@path.to.dst.dir");
 char *hostname and port = strdup(token);
 token = strsep(&sep_ptr, "@");
 die if(token == NULL, "invalid destination argument, should be host[:port]@path.to.dst.dir");
 char dst path[DST DIR SIZE];
 strncpy(dst path, token, DST DIR SIZE);
 // Преобразование hostname:port -> hostname, port
 sep ptr = hostname and port;
 token = strsep(&sep_ptr, ":");
 die if(token == NULL, "invalid destination argument, should be host[:port]@path.to.dst.dir");
 char *hostname = strdup(hostname and port);
 token = strsep(&sep_ptr, ":");
 char *port = token == NULL ? NULL : strdup(token);
 // Преобразование /path/to/src/file -> /path/to/src, file
 char *file path cpy = strdup(argv[1]);
 char *file path cpy2 = strdup(argv[1]);
 char *file name = basename(file path cpy);
 char *dir name = dirname(file path cpy2);
 // Подключение к серверу
 struct addrinfo *addr = resolve addrinfo(hostname, port == NULL ? DEFAULT PORT :
port);
 int client fd = socket(addr->ai family, addr->ai socktype, addr->ai protocol);
 die if(client fd < 0, "failed to create socket %s", strerror(errno));
 int connect res = connect(client fd, addr->ai addr, addr->ai addrlen);
 die if(connect res < 0, "failed to connect to server socket %s", strerror(errno));
 // Отправка пути к директории, в которую будут писаться данные
 int n = write(client fd, dst path, strlen(dst path));
 die if(n < 0, "failed to write to socket %s", strerror(errno));
```

```
// Смена директории на ту, из которой нужно передать данные
 int chdir res = chdir(dir name);
 die_if(chdir_res == -1, "failed to chdir %s", strerror(errno));
 // Закрытие дескриптора потока стандартного вывода
 close(1);
 // Дублирование существующего дескриптора объекта
 int dup res = dup(client fd);
 // Теперь дескриптор сокета является дескриптором 1, т.е. дескриптором вывода
 die_if(dup_res == -1, "failed to dup %s", strerror(errno));
 freeaddrinfo(addr);
 free(host and dst path);
 free(hostname and port);
 free(hostname);
 free(port);
 free(file path cpy);
 free(file path cpy2);
 // Замена текущего образа процесса новым образом процесса с командой tar
 char *tar argv[] = {"tar", "-czv", file name};
 execvp(tar_argv[0], tar_argv);
 die if(dup res == -1, "failed to exec tar %s", strerror(errno));
 return 0;
}
server.c
#include "errno.h"
#include "fcntl.h"
#include "netdb.h"
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "unistd.h"
#include "helpers.h"
static void handle session(int session fd) {
 char dst dir[DST DIR SIZE];
 // Чтение директории, в которую будут писаться данные
 int read_count = read(session_fd, dst_dir, DST_DIR_SIZE);
 die if(read count < 0, "failed to read from socket %s", strerror(errno));
 dst dir[read count] = '\0';
 printf("Recieved destionation directory %s, len %d\n", dst_dir, read_count);
 int chdir res = chdir(dst dir);
 die_if(chdir_res == -1, "failed to chdir %s", strerror(errno));
 // Замена дескриптора стандартного ввода процесса на дескриптор сокета
 close(0);
```

```
int dup res = dup(session fd);
 die if(dup res == -1, "failed to dup %s", strerror(errno));
 // Замена текущего образа процесса новым образом процесса с командой tar
 char *argv[2] = {"tar", "-xzv"};
 execvp(argv[0], argv);
 die_if(dup_res == -1, "failed to exec tar %s", strerror(errno));
}
int main(int argc, char **argv) {
 // Сокет начинает слушать
 struct addrinfo *addr = resolve addrinfo(argc > 1 ? argv[1] : "0", argc > 2 ? argv[2] :
DEFAULT PORT);
 int server fd = socket(addr->ai family, addr->ai socktype, addr->ai protocol);
 die if(server fd == -1, "failed to create socket %s", strerror(errno));
 int reuseaddr = 1;
 int setsockopt_res = setsockopt(server_fd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, &reuseaddr,
sizeof(reuseaddr));
 die_if(setsockopt_res != 0, "failed to set reuseaddr %s", strerror(errno));
 int bind res = bind(server fd, addr->ai addr, addr->ai addrlen);
 die if(bind res!= 0, "failed to bind socket %s", strerror(errno));
 int listen_res = listen(server_fd, SOMAXCONN);
 die_if(listen_res != 0, "failed to listen for connections %s", strerror(errno));
 freeaddrinfo(addr);
 // Прием входящих запросов
 for (;;) {
  int session fd = accept(server fd, 0, 0);
  die if(session fd == -1, "failed to accept connection %s", strerror(errno));
  pid t pid = fork();
  die if(pid == -1, "failed to create child process %s", strerror(errno));
  if (pid == 0) {
   close(server fd);
   // Обработка сессии
   handle session(session fd);
   close(session fd);
    exit(0);
  } else {
   close(session fd);
  }
}
```

#### helper.c

```
#include <netdb.h>
#include <stdbool.h>
#include "helpers.h"
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "zconf.h"
// Обработка ошибок и вывод сообщения об ошибке
void die_if(bool fail, const char *format, ...) {
 if (!fail)
  return;
 va_list vargs;
 va start(vargs, format);
 vfprintf(stderr, format, vargs);
 fprintf(stderr, ".\n");
 va_end(vargs);
 exit(1);
}
// Заполнение структуры addrinfo
struct addrinfo *resolve addrinfo(const char *hostname, const char *port) {
 struct addrinfo hints;
 memset(&hints, 0, sizeof(hints));
 hints.ai family = AF UNSPEC;
 hints.ai socktype = SOCK STREAM;
 hints.ai_protocol = 0;
 hints.ai flags = AI_PASSIVE | AI_ADDRCONFIG;
 struct addrinfo *addr = NULL;
 int err = getaddrinfo(hostname, port, &hints, &addr);
 die if(err!= 0, "failed to resolve server socket address (err=%d)", err);
 return addr;
}
```



## Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение

### высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

Факультет «Робототехники и комплексной автоматизации»

Кафедра «Системы автоматизированного проектирования» (РК-6)

#### Отчет

по лабораторной работе №4 по курсу «Разработка программных систем» Вариант №1

Студент:	Смирнова А. А.
Группа:	PK6-6
Преподаватель:	Федорук В. Г.
Дата:	
Подпись:	

## Оглавление

Текст задания на лаб. работу	35
Описание структуры программы и реализованных способов взаимодействия процессов	36
Описание основных используемых структур данных	37
Блок-схема программы	40
Примеры результатов работы программы	41
Текст программы	42

Текст задания на лаб. работу

Разработать средствами МРІ параллельную программу решения (численного интегрирования) одномерной **нестационарной** краевой задачи методом конечных разностей с использованием **явной** вычислительной схемы.

Дан цилиндрический стержень длиной L и площадью поперечного сечения S. Цилиндрическая поверхность стержня теплоизолированная. На торцевых поверхностях стержня слева и справа могут иметь место граничный условия первого и второго родов. Распределение поля температур по длине стержня описывается уравнением теплопроводности  $dT/dt = aT^*d^2T/dx^2 + gT$ , где

aT=lambda/(CT\*p) - коэффициент температуропроводности;

lambda - коэффициент теплопроводности среды;

СТ - удельная теплоемкость единицы массы;

р - плотность среды;

gT=GT/(CT\*p) - приведенная скорость превращения тепловой энергии в другие виды энергии, в нашем случае gT=0.

## Описание структуры программы и реализованных способов взаимодействия процессов

В начале программы используются базовые функции МРІ:

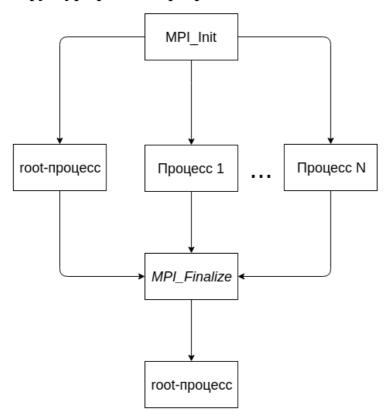
MPI\_Init – инициализация коммуникационных средств MPI.

MPI\_Comm\_size — определение общего количества параллельных процессов в группе осуществляется функцией.

MPI\_Comm\_rank – определение идентификатора (номера) процесса.

В родительском процессе выделяется память под одномерный массив Т с граничными условиями первого рода. Затем с помощью функции MPI\_Scatter() данные распределяются по другим процессам. В начале вычислительного цикла процессы обмениваются данными между соседними полосами с помощью функции MPI\_Sendrecv(). Подробное описание функции содержится в следующем пункте.

После этого каждый процесс занимается вычислениями соответствующих ему полос. После выхода из вычислительного цикла данные собираются в родительский процесс с помощью функции MPI\_Gather(). Структура работы программы показана ниже.



В вычислительном цикле в родительском процессе происходит вывод производится в файл .dat для программы Gnuplot. Также программа

записывает файл my\_grapth с параметрами построения графика и анимации, который используется для запуска Gnuplot. Программа завершается функцией MPI\_Finalize — нормальное завершение обменов в MPI.

### Описание основных используемых структур данных

Изначально создается одномерный массив T размером X, где X – количество узлов балки. В это массиве задаются начальные условия. Далее значения из этого массива распределяются по процессам с помощью функции  $MPI_Scatter()$ .

Функция MPI\_Scatter(void\* sendbuf, int sendcount, MPI\_Datatype sendtype, void\* recvbuf, int recvcount, MPI\_Datatype recvtype, int root, MPI\_Comm comm) разбивает сообщение из буфера посылки процесса root на равные части размером sendcount и посылает і часть в буфер приема процесса с номером і. Процесс root использует оба буфера (буфер посылки и буфер приема), поэтому в вызываемой им подпрограмме все параметры являются существенными. Остальные процессы с коммуникатором сотт являются только получателями, поэтому для них параметры, которые определяют буфер посылки, не являются существенными.

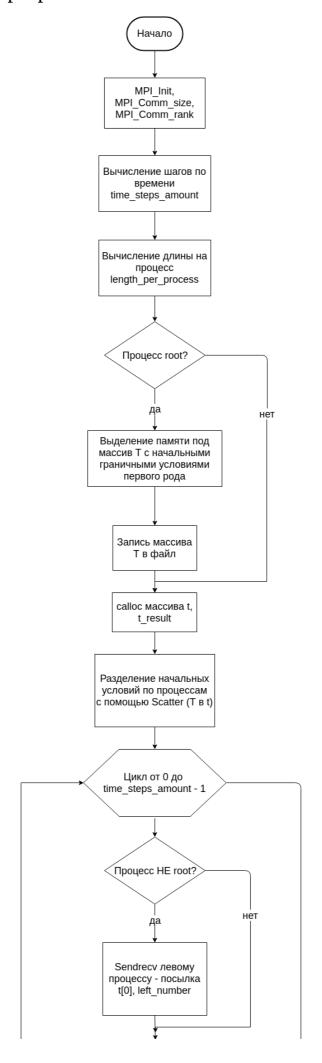
В результате работы Scatter-а исходные данные из массива Т попадают в массивы double t размера length\_per\_process, где length\_per\_process = X / total, total — число процессов. Массивы t уникальны и хранятся в адресном пространстве своего процесса. Массивы t хранят соответствующие процессу полосы температур. После того, как каждый процесс получил свой массив t, вычисляется массив t\_result по формуле:  $T^{i+1}_{j} = a_T*(T^{i}_{j+1}-2*T^{i}_{j}+T^{i}_{j-1})*h_t/h_x^2+T^{i}_{j}$ 

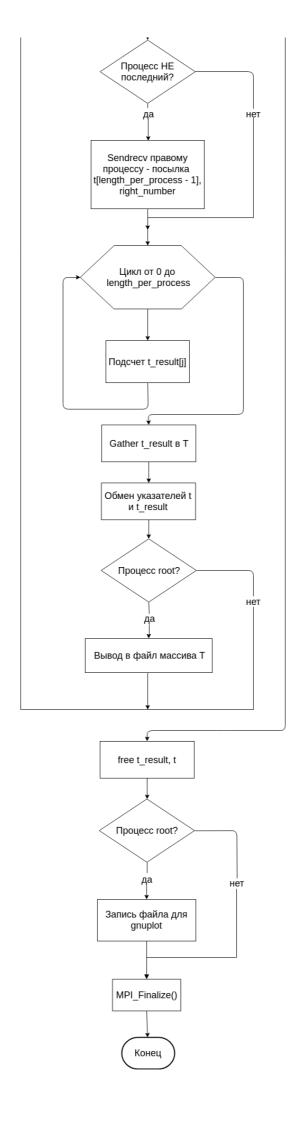
Данная формула использовалась в коде, как:

$$t_{sult[j]} = Lamb * (t[j + 1] - 2 * t[j] + t[j - 1]) * dT + t[j]$$

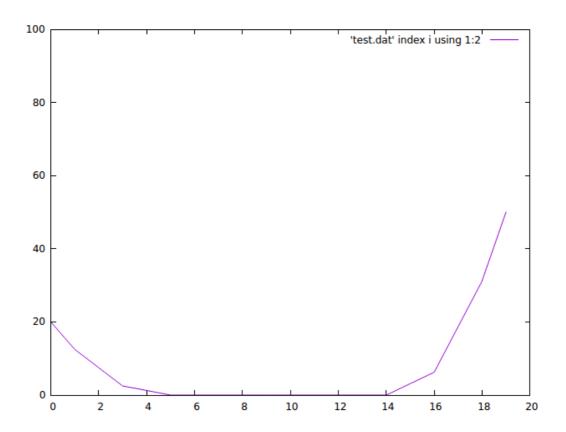
После вычислений данные из массивов t\_result собираются в массив Т с помощью функции MPI\_Gather(). Эта функция производит сборку блоков данных, посылаемых всеми процессами группы, в один массив процесса с номером гоот. Длина блоков предполагается одинаковой. Объединение происходит в порядке увеличения номеров процессов-отправителей. То есть данные, посланные процессом і из своего буфера sendbuf, помещаются в і-ю порцию буфера recvbuf процесса root.

### Блок-схема программы





## Примеры результатов работы программы



### Текст программы

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "mpi.h"
// Длина стержня
#define L 20
// Параметр теплопроводности
#define Lamb 0.5
// Временные узлы
#define TIME 10
// Шаг по времени
#define dT 1
// Граничные условия первого рода
#define LEFT CONDITION 20
#define RIGHT_CONDITION 50
int main(int argc, char **argv) {
 remove("test.dat");
 remove("my_graph");
 // myrank - номер процесса
 // total - число процессов
 int myrank, total;
 // Инициализация
 MPI Init(&argc, &argv);
 MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &total);
 MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &myrank);
 // Число шагов по времени
 int time steps amount = TIME / dT;
 // Длины на процесс
 int length per process = L / total;
 // Текущая полоса
 double *T = NULL;
 // В нулевом процессе
 if (!myrank) {
  // Выделение памяти под исходные данные
  T = (double *) calloc(L, sizeof(double));
  // Граничные условие первого рода
  T[0] = LEFT_CONDITION;
  T[L - 1] = RIGHT CONDITION;
  FILE *file = fopen("test.dat", "a");
  for (int j = 0; j < L; j++) {
   fprintf(file, "%d %f\n", j, T[j]);
  fprintf(file, "\n\n");
```

```
fclose(file);
 double *t = (double *) calloc(length_per_process, sizeof(double));
 double *t_result = (double *) calloc(length_per_process, sizeof(double));
 // Разделение начальных условий по процессам
 MPI_Scatter((void *) T,
        length_per_process,
        MPI DOUBLE,
        (void *) t,
        length_per_process,
        MPI DOUBLE,
        0,
        MPI_COMM_WORLD);
 for (int i = 0; i < time steps amount - 1; <math>i++) {
  // Номера процессов соседних полос (слева от текущей полосой и справа)
  int left = myrank - 1;
  int right = myrank + 1;
  // Значение числа из соседней полосы (справа и слева), необходимое для
подсчета температуры в текущенй полосе
  double left number = \mathbf{0}, right number = \mathbf{0};
  MPI Status s1, s2;
  // У первой полосы нет соседней левой, есть только правая
  if (myrank != 0) {
   MPI Sendrecv(&t[0],
           1,
           MPI DOUBLE,
           left,
           0.
           &left_number,
           MPI DOUBLE,
           left.
           MPI ANY TAG,
           MPI_COMM_WORLD,
           &s2);
  // У последней полосы нет соседней правой, есть только левая
  if (myrank != total - 1) {
   MPI_Sendrecv(&t[length_per_process - 1], // Адрес начала
расположения посылаемого сообщения
                                  // Число посылаемых элементов
           1,
           MPI_DOUBLE, // Тип посылаемых элементов
           right,
                                // Номер процесса-получателя в группе
           1,
                                  // Идентификатор сообщения
           &right_number,
                                 // Адрес начала расположения
принимаемого сообщения
                                  // Максимальное число принимаемых
           1,
элементов
           MPI DOUBLE,
                              // тип элементов принимаемого сообщения;
           right,
                                  // номер процесса-отправителя
```

```
// идентификатор принимаемого
            MPI_ANY_TAG,
сообщения
            MPI COMM WORLD,
                                           // коммуникатор области связи
            &s1);
                                       // атрибуты принятого сообщения.
  }
  for (int j = 0; j < length per process; <math>j++) {
   // Левая граница
   if (j == 0 \&\& !myrank) {
    t result[j] = LEFT CONDITION;
    // Правая граница
   else if (j == length per process - 1 \&\& myrank == total - 1) {
    t result[j] = RIGHT CONDITION;
    // Остальные случаи
   else {
    double current left = t[j - 1];
    double current_right = t[j + 1];
    t_result[j] = Lamb * (current_right - 2 * t[j] + current_left) * dT + t[j];
   }
  MPI_Gather((void *) (t_result),
         length per process,
         MPI DOUBLE,
         (void *) (T),
         length per process,
         MPI DOUBLE,
         MPI COMM WORLD);
  double *tmp = t result;
  t result = t;
  t = tmp;
  if (!myrank) {
   FILE *file = fopen("test.dat", "a");
   for (int j = 0; j < L; j++) {
    fprintf(file, "%d %f\n", j, T[j]);
   fprintf(file, "\n\n");
   fclose(file);
  }
 }
 free(t);
 free(t result);
 if (!myrank) {
  FILE *file2 = fopen("my grapth", "w");
  fprintf(file2, "set yrange [0:100]\n");
  fprintf(file2, "do for [i=0:%d]{\n", length_per_process - 1);
  fprintf(file2, "plot 'test.dat' index i using 1:2 with lines\n");
  fprintf(file2, "pause 0.5}\n pause -1");
  fclose(file2);
 MPI Finalize();
```