МИНОБРНАУКИ РОССИИ ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ

ВЫСШЕГО ПРОФЕССИОНАЛЬНОГО ОБРАЗОВАНИЯ

«САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ПЕТРА ВЕЛИКОГО»

Институт компьютерных наук и кибербезопасности
Высшая школа технологий искусственного интеллекта
Направление 02.03.01 Математика и компьютерные науки

Отчет о выполнении научно-исследовательской работы

«Технологии параллельного программирования в операционных системах Linux»

Студент,		
группа 5130201/20102		Смирнов К.В
Научный руководитель:		Чуватов М.В
	«»	2025г.

Реферат

Общий объем отчета: 40 Количество иллюстраций: 7

Количество использованных источников: 3

Количество приложений: 5

ПАРАЛЛЕЛЬНОЕ ПРОГРАММИРОВАНИЕ, LINUX СИСТЕМЫ, ТЕХНОЛОГИЯ ОРЕNMP, ТЕХНОЛОГИЯ ОРЕNMPI, АЛГОРИТМ СЖАТИЯ LZ77

Объектом исследования являются технологии параллельного программирования в ОС на базе ядра Linux.

Цель работы - ознакомление с виртуальной средой VirtualBox, изучение настройки сетей и возможностей работы с ОС Linux, исследование технологий параллельного программирования OpenMP и OpenMPI в системах Linux и применение этих технологий на лабораторной работе по теории графов.

В процессе работы были установлены виртуальная среда VirtualBox и операционная система Fedora. Проведена базовая настройка сети, изучены основные возможности взаимодействия с операционной системой Linux, а также технологии OpenMP и OpenMPI. Подготовлена среда разработки и выполнено перемещение приложения лабораторной работы по теории графов.

В результате исследования были разработаны две программы на языке C++, использующие технологии OpenMP и OpenMPI для параллельного программирования. Программа, использующая технологию OpenMP, реализует параллельные вычисления на одном узле с помощью многопоточности. Приложение с OpenMPI спроектирована так, чтобы могла выполняться на 4 вычислительных узлах, включая узел на котором происходит запуск.

Содержание

Τe	Термины и определения							
П	ереч	ень сокращений и обозначений	6					
Bı	веде	ие	8					
1	Осн	овная часть	9					
	1.1	Установка и настройка среды виртуализации	9					
		1.1.1 Настройка разрешения имен	10					
		1.1.2 Настройка подключения по SSH	11					
		1.1.3 Настройка буфера обмена с внешней системой	12					
	1.2	Установка ПО для OpenMP. Тестовая программа	13					
	1.3	Установка ПО для OpenMPI. Тестовая программа	15					
	1.4	Директивы OpenMP, использованные в работе	18					
	1.5	Функции OpenMPI, использованные в работе	18					
2	Pea	изация	23					
	2.1	Генерация случайного файла	23					
	2.2	Сравнение файлов	23					
	2.3	Коэффициент сжатия	24					
	2.4	Алгоритм LZ77	24					
		2.4.1 Класс LZ77	24					
		2.4.2 Метод encode	25					
		2.4.3 Метод decode	25					
		2.4.4 Сериализация	25					
		2.4.5 Параллельная реализация на МРІ	25					
3	Рез	ультаты работы	27					
38	аклю	нение	29					
Cı	писо	использованной литературы	30					

Приложение А. Исходный код lab6.cpp	31
Приложение B1. Исходный код General.h	32
Приложение B2. Исходный код General.cpp	32
Приложение C1. Исходный код LZ77.h	36
Приложение C2. Исходный код LZ77.cpp	37

Термины и определения

В настоящем отчете о НИР применяют следующие термины с соответствующими определениями:

Виртуальная машина - это программная среда, которая имитирует физический компьютер, позволяя запускать на нем операционную систему или несколько операционных систем одновременно на одном физическом компьютере

Операционная система — это программное обеспечение, управляющее аппаратными ресурсами компьютера и предоставляющее интерфейс для взаимодействия с пользователем и другими программами. Операционная система отвечает за управление процессами, памятью, устройствами ввода-вывода и обеспечивает безопасность, стабильность и эффективность работы компьютера

Сеть - это совокупность компьютеров и других устройств, которые связаны между собой для обмена данными и ресурсами

Fedora — это свободный и открытый Linux-дистрибутив, который служит тестовой площадкой и источником новых технологий для Red Hat Enterprise Linux (RHEL).

 ${\bf DNS}$ - это система, которая преобразует доменные имена в IP-адреса и обратно

IP-адрес - это уникальный идентификатор компьютера или сетевого устройства в сети, используемый для маршрутизации пакетов данных

Nat-сеть - это технология, которая позволяет переводить IP- адреса между локальной сетью и внешней сетью. В случае использования Nat-сети, IP-адреса в локальной сети назначаются приватными адресами, а маршрутизатор выполняет преобразование адресов при отправке и получении пакетов данных между локальной и внешней сетью.

OpenMP - это набор директив компилятора, библиотек и средств программирования для параллельного программирования на общедоступных многоядерных системах. ОреnMP позволяет разработчикам использовать потоки для распараллеливания кода и улучшения производитель-

ности. Он предоставляет простой и удобный способ добавления параллельности в программы на языках программирования, таких как C, C++ и Fortran

OpenMPI - это библиотека и стандарт для параллельных вычислений на распределенных системах. Она предоставляет набор функций и инструментов для обмена сообщениями и координации вычислительных задач между процессами, работающими на разных узлах в кластере или распределенной сети. ОреnMPI позволяет эффективно использовать мощности множества компьютеров для параллельных вычислений

SSH - это протокол сетевой безопасности, который обеспечивает защищенное удаленное подключение и обмен данными между компьютерами. SSH используется для удаленного управления компьютерами, передачи файлов и выполнения команд на удаленных машинах. Протокол SSH обеспечивает шифрование данных и аутентификацию, обеспечивая безопасность при удаленном доступе к системам

SSH-ключ - это файл, содержащий криптографические ключи, используемые для аутентификации пользователя на удаленном сервере по протоколу SSH

VirtualBox — это программное обеспечение для виртуализации, которое позволяет запускать на одном компьютере несколько разных операционных систем одновременно в так называемых виртуальных машинах

Перечень сокращений и обозначений

В настоящем отчете о НИР применяют следующие сокращения и обозначения:

ВМ - виртуальная машина

ОС - операционная система

 ΠO - программное обеспечение

 \mathbf{DNS} - Domain Name System

 \mathbf{IP} - Internet Protocol

 \mathbf{MP} - Multiprocessing

 \mathbf{MPI} - Message Passing Interface

 \mathbf{NAT} - Network Address Translation

 \mathbf{SSH} - Secure Shell

Введение

Одной из самых популярных операционных систем является ОС на базе ядра Linux. Системы Linux актуальны благодаря своей открытости, безопасности и стабильности. Они широко используются в серверных решениях, облачных технологиях, встраиваемых системах и суперкомпьютерах. В данной работе использовался дистрибутив Fedora.

В рамках научно-исследовательской работы была поставлена задача изучить технологии параллельного программирования в операционной системе на базе ядра Linux. Необходимо было освоить основные принципы и методы параллельного программирования, а также понять особенности и преимущества использования этой ОС для выполнения параллельных задач.

Для разработки приложений с использованием технологий параллельного программирования на базе ОС Linux использовалось такое средство визуализации операционных систем как VitrualBox. VirtualBox — наиболее популярная программа виртуализации, которая имеет русифицированный интерфейс. С помощью нее можно создать виртуальные ОС Windows, Linux, macOS и Android.

Вариант дистрибутива: Fedora

Вариант сети: 172.16.110.0/24

Выполнение работы можно разбить на следующие этапы:

- установка и настройка VirtualBox, создание четырёх виртуальных машин;
- настройка локальной сети и подключения по SSH между машинами;
- установка и настройка ПО для работы с MP и MPI на виртуальных машинах;
- портирование программы из лабораторной работы из теории графов;
- запуск программ с использованием OpenMP и OpenMPI на BM.

1 Основная часть

1.1 Установка и настройка среды виртуализации

• Установка VirtualBox

Для создания приложений с применением технологий параллельного программирования на ОС Linux использовалась программа визуализации операционной системы VirtualBox. Для эмуляции работы в операционной системе Linux необходимо скачать Fedora.

• Настройка сети

Для настройки сети системы необходимо перейти в панель «Инструменты», выбрать «Сеть», затем «Сети NAT» и нажать «Создать». При создании сети IPv4 префикс необходимо указать в соответствии с вариантом (172.16.110.0/24).

• Создание виртуальной машины

- 1. Для создания ВМ необходимо в меню VirtualBox выбрать «Создать». В появившемся окне задать имя ВМ, куда она будет установлена, а также выбрать заранее скачанный образ Fedora. После выбора оставшиеся поля заполнятся автоматически.
- 2. Выделение ресурсов осуществляется следующим образом: объем оперативной памяти устанавливается 2048 МБ, количество процессоров 1, размер виртуального жесткого диска 15 ГБ.
- 3. В настройках создаваемых виртуальных машин на вкладке «Сеть» необходимо выбрать для первого сетевого адаптера тип подключения «Сеть NAT», а в качестве имени выбрать ранее созданную сеть. Остальные сетевые адаптеры на вкладке «Сеть» необходимо выключить.

• Установка операционной системы на ВМ

После создания виртуальной машины ее необходимо запустить и установить ОС. Большинство параметров настройки ОС интуитивно понятны (базовые), оставшиеся настраиваем следующим образом:

1. В связи с отключением DHCP сеть необходимо настроить вручную. В качесте IP-адреса машины выбирается адрес

из доступного диапазона адресов (определяется вариантом - 172.16.110.0/24). Важно помнить, что первый адрес узла всегда будет занят виртуальным маршрутизатором VirtualBox, и он же является адресом шлюза по-умолчанию и адресом сервера DNS. Второй адрес также не рекомендуется использовать в качестве IP ВМ, так как могут возникнуть проблемы с подключением извне. Таким образом, назначаем первой ВМ адрес 172.16.110.101, второй - 172.16.110.102, третьей - 172.16.110.103, четвёртой - 172.16.110.104.

- 2. Выбираем имя компьютера(например, node1..4) и домен(например, hpc). Имя домена для всех узлов в виртуальной сети должно быть одинаковым, а имена узлов уникальными.
- 3. Далее необходимо провести настройку учетных записей суперпользователя (root) и пользователя. Учётная запись суперпользователя будет создана автоматически и для неё необходимо будет задать пароль. Пароль для суперпользователя задавать необязательно, тогда для выполнения действий, требующих привилегий, необходимо использовать команду sudo, если же пароль задан, то вход в систему от имени «администратора» или переключение в его контекст осуществляется с помощью команды su -. Учётную запись обычного пользователя можно назвать по своему усмотрению и для неё тоже необходимо будет задать пароль. Для простоты имя пользователя на всех машинах можно задать одинаковым.
- 4. Далее следует выбор дополнительного ПО. Здесь в качестве экономии дискового пространства рекомендуется отказаться от графического окружения и прочего и оставить только стандартные системные утилиты и SSH-сервер.

После всех шагов у нас будет виртуальная машина с установленной ОС и настроенной сетью.

1.1.1 Настройка разрешения имен

Для обращения к другим узлам виртуальной сети по их именам, а не IP адресам, необходимо настроить разрешение имён. Сделать это можно перечислением имен и сопоставлением им адресов в файле /etc/hosts, который позволяет разрешать имена узлов без настройки службы DNS. После успешной настройки (на каждом узле в файле hosts должны быть

перечислены все остальные узлы) получится обратиться к другому узлу командой ping уже с указанием имени узла, а не его IP-адреса.

В Linux файл hosts находится в папке /etc/hosts. Для редактирования hosts нужен доступ суперпользователя. Чтобы отредактировать файл hosts, необходимо ввести в терминал Linux команду hosts: sudo nano /etc/hosts (в контексте суперпользователя nano /etc/hosts) 1

```
127.0.0.1 localhost localhost.localdomain localhost4 localhost4.localdomain4 localhost localhost.localdomain localhost6 localhost6.localdomain6

172.16.110.101 node1.hpc node1
172.16.110.102 node2.hpc node2
172.16.110.103 node3.hpc node3
172.16.110.104 node4.hpc node4
```

Рис. 1. Файл /etc/hosts с соответствием имен узлов

1.1.2 Настройка подключения по SSH

SSH (Secure Shell) - это протокол для безопасного удаленного доступа к другим компьютерам в сети.

При настройки ОС в качестве дополнительного ПО SSH-сервер уже был установлен на каждой из виртуальных машин. Статус службы можно проверить командой **sudo systemstl status ssh**. Служба должна быть запущена(active(running), но если это не так, то ее нужно запустить командой **sudo systemctl start ssh**.

При стандартной авторизации по SSH пароль передается в незашифрованном виде по сети, что может быть опасным для безопасности. Вместо этого, для авторизации можно использовать ключи. Ключи - это пара файлов: закрытый ключ (private key) и открытый ключ (public key), которые используются для проверки подлинности пользователя.

Для генерации ключевой пары на каждом узле необходимо выполнить: ssh-keygen.

Открытый ключ должен быть размещен на удаленных узлах, к которым

нужно подключиться без ввода пароля. Для этого можно воспользоваться командой **ssh-copy-id user@remotehost**, где user - имя пользователя на удаленном хосте, а remotehost - адрес удаленного хоста, на который необходимо подключиться. Если имена пользователей одинаковые, как в данной работе, можно указывать только адрес или доменное имя указанное раннее в файле hosts (**ssh-copy-id remotehost**).

ssh-copy-id node2 ssh-copy-id skv@node2

После успешного выполнения команд при попытке подключения к удаленному хосту с помощью SSH не нужно будет вводить пароль. Чтобы проверить настройку ssh, можно подключиться с одной машины на другую с помощью команды **ssh remotehost**. Если удалось подключиться без ввода пароля, то все настроено верно. 2

```
skv@node1:~$ ssh node2
Web console: https://node2.hpc:9090/ or https://172.16.110.102:9090/
Last login: Sat Jun 28 18:36:31 2025 from 172.16.110.101
skv@node2:~$ ssh node3
Web console: https://node3.hpc:9090/ or https://172.16.110.103:9090/
Last login: Sat Jun 28 18:38:02 2025 from 172.16.110.102
skv@node3:~$ ssh node1
Web console: https://node1.hpc:9090/
Last login: Sun Jun 29 22:20:33 2025
skv@node1:~$
```

Рис. 2. Подключение по SSH

1.1.3 Настройка буфера обмена с внешней системой

Для того, чтобы была возможность пересылать файлы из основной ОС на виртуальные машины, необходимо настроить проброс портов сети NAT. Для проброса портов необходимо перейти в панель «Инструменты», выбрать «Сеть», затем «Сети NAT». В качестве адреса хоста нужно указать 127.0.0.1(localhost) - стандартный локальный адрес. Если подключиться извне не получится, то localhost необходимо поменять на адрес сетевого адаптера VirtualBox(можно найти в параметрах основной системы). Порт хоста необходимо указать больше 4096, так как предыдущие порты являются привилегированными. Адрес гостя соответствует IP адресу виртуальной машины, а порт гостя по умолчанию 22. 3



Рис. 3. Проброс портов

Для отправки файлов с основной ОС на виртуальную можно воспользоваться программой WinSCP.

1.2 Установка ПО для OpenMP. Тестовая программа.

• Определение OpenMP

OpenMP (Open Multi-Processing) — это набор директив компилятора, библиотечных процедур и переменных окружения, которые предназначены для программирования многопоточных приложений на многопроцессорных системах с общей памятью. Официально поддерживается Си, С++ и Фортран, однако можно найти реализации для некоторых других языков, например Паскаль и Java.

• Принцип работы OpenMP

В стандарт OpenMP входят спецификации набора директив компилятора, вспомогательных функций и переменных среды. OpenMP реализует параллельные вычисления с помощью многопоточности, в которой «главный» (master) поток создает набор «подчиненных» (slave) потоков, и задача распределяется между ними.

• Основные возможности OpenMP:

- 1. Директивы компилятора: OpenMP предоставляет специальные директивы, которые встраиваются в исходный код программы и указывают компилятору, какие участки кода должны выполняться параллельно. Например, директива #pragma omp parallel создает команду для запуска параллельной секции кода.
- 2. Работа с потоками: OpenMP позволяет создавать потоки выполнения (threads) для распараллеливания работы. Потоки могут выполняться параллельно на многоядерном процессоре, ускоряя выполнение программы.

- 3. Управление потоками: OpenMP предоставляет средства для управления потоками, такие как создание потоков, определение количества потоков, ограничение области видимости потоков и другие.
- 4. Синхронизация: OpenMP предоставляет механизмы синхронизации потоков, такие как директивы #pragma omp barrier для ожидания завершения работы всех потоков или #pragma omp critical для создания критической секции.
- 5. Распределение работы: OpenMP позволяет легко распределять работу между потоками с помощью директив, таких как #pragma omp for, которая автоматически разбивает цикл на части и распределяет их между потоками.

В Fedora используется пакетный менеджер dnf. Компиляторы gcc и g++ для языков С и C++ соответсвенно, устанавливаются с помощью команды sudo dnf install gcc gcc-c++. Перед установкой рекомендуется обновить уже установленные пакеты с помощью команды dnf upgrade.

Поддержка OpenMP встроена в компилятор g++ по умолчанию. Пример тестовой программы с использованием OpenMP представлен в листинге 1. При компиляции такой программы необходимо указать дополнительный флаг -fopenmp. Количество потоков можно указать с помощью переменной окружения OMP_NUM_THREADS. Пример команд для компиляции и запуска тестового файла:

```
export OMP_NUM_THREADS=4
g++ -fopenmp -o hello hello.cpp
./hello
```

Листинг 1. Минимальная программа для проверки работоспособности OpenMP.

```
1 #include <iostream>
2 #include <omp.h>
3
4 int main() {
5     #pragma omp parallel
6     {
7         std::cout << "Hello,_World_from_thread_" << omp_get_thread_num() << std::endl;
8     }
9     return 0;
10 }</pre>
```

1.3 Установка ПО для OpenMPI. Тестовая программа.

• Определение OpenMPI

OpenMPI (Open Message Passing Interface) - это библиотека, предназначенная для разработки параллельных приложений, которая обеспечивает возможность обмена сообщениями между процессами, работающими на различных узлах вычислительного кластера.

• Принцип работы OpenMPI

MPI-программа - это множество параллельных взаимодействующих процессов, которые работают каждый в своей выделенной области памяти. По сути это N независимых программ, которые общаются между собой в ходе работы.

• Основные возможности OpenMPI:

- 1. Механизмы передачи сообщений: OpenMPI предоставляет набор функций для отправки и приема сообщений между процессами, работающими на различных узлах кластера.
- 2. Управление процессами: OpenMPI позволяет создавать, управлять и завершать параллельные процессы, а также устанавливать связи между ними.
- 3. Поддержка различных архитектур: OpenMPI поддерживает работу на различных вычислительных архитектурах, включая кластеры с общей памятью (SMP), распределенные кластеры и другие.
- 4. Гибкость конфигурации: OpenMPI обеспечивает гибкую настройку для различных типов сетей, протоколов передачи данных и других параметров, что делает его универсальным инструментом для разработки параллельных приложений.

В качестве реализации MPI была выбрана библиотека **OpenMPI**. Она была использована благодаря своей широкой поддержке и совместимости с используемыми версиями ОС и инструментов разработки. На всех машинах OpenMPI была установлена с помощью команды

sudo dnf install openmpi openmpi-devel

После установки необходимо добавить путь к бинарникам OpenMPI в переменную окружения PATH. Для этого в файл /.bashrc была дописана строка

```
echo 'export PATH=/usr/lib64/openmpi/bin:$PATH' >> ~/.bashrc
```

Эта команда добавляет путь к OpenMPI в PATH, чтобы не указывать его вручную при каждом запуске терминала.

После установки можно проверить работоспособность MPI, запустив простой тест из листинга 2. Компиляция и запуск программы выполняются с помощью команд:

```
mpicxx -o hello hello.cpp
mpirun -n 2 ./hello
```

Листинг 2. Минимальная программа для проверки работоспособности МРІ.

```
1
   #include <mpi.h>
2 #include <iostream>
4 int main(int argc, char** argv) {
5
      MPI Init(&argc, &argv);
6
7
      int world size;
      MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &world size);
8
9
10
      int world rank;
      MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &world rank);
11
12
      std::cout << "Hello,_world_from_rank_" << world rank
13
         << "_out_of_" << world size << "_processors" << std::endl;</pre>
14
15
16
      MPI_Finalize();
      return 0;
17
18 }
```

Перед запуском программы на нескольких виртуальных машинах необходимо убедиться, что на всех них установлены OpenMPI и компилятор g++. Чтобы упростить обмен скомпилированным исполняемым файлом и данными между машинами, была организована общая папка, доступная на всех узлах кластера.

Для этого на одной из машин (например, на главной или серверной) была создана директория:

```
sudo mkdir -p /mnt/shared
```

Для обеспечения полного доступа к этой папке всем пользователям на всех машинах были выставлены права:

sudo chmod 777 /mnt/shared

Далее настроен экспорт этой папки по протоколу NFS (Network File System). Для этого в конфигурационный файл NFS-сервера /etc/exports была добавлена строка:

/mnt/shared 172.16.110.0/24(rw,sync,no_root_squash,no_subtree_check)

Здесь 172.16.110.0/24 указывает, что доступ разрешён всем клиентам из подсети 172.16.110.0 с маской 255.255.255.0, **rw** означает разрешение на чтение и запись, а остальные опции обеспечивают корректную работу с правами.

После изменения конфигурации нужно перезапустить сервис NFS:

sudo exportfs -a
sudo systemctl restart nfs-server

На всех остальных машинах-клиентах, где будут запускаться MPIпрограммы, общая папка была смонтирована в ту же директорию /mnt/shared с помощью команды:

sudo mount <IP_cepsepa>:/mnt/shared /mnt/shared

Для автоматического монтирования при загрузке в файл /etc/fstab на клиентских машинах добавляется строка:

<IP_ceрвepa>:/mnt/shared /mnt/shared nfs defaults 0 0

В итоге на всех виртуальных машинах появляется доступ к общей папке /mnt/shared, куда можно копировать скомпилированные файлы и данные, обеспечивая единое пространство для запуска и обмена.

Затем можно запустить программу с помощью команды: mpirun -host node1,node2,node3,node4 /mnt/shared/hello

1.4 Директивы ОрепМР, использованные в работе

- #pragma omp parallel это директива препроцессора для языка программирования C/C++, которая используется для создания параллельных участков кода с использованием OpenMP.
- **#pragma omp for** это директива OpenMP для языков программирования C/C++, которая используется для параллельного выполнения циклов. Эта директива позволяет разделить выполнение итераций цикла между несколькими потоками.
- #pragma omp parallel for reduction(+:local_price) это директива OpenMP для языков программирования C/C++, которая используется для распараллеливания цикла с одновременным выполнением операции reduction над общей переменной local price.
- #pragma omp parallel num_threads(numThreads) директива, аналогичная #pragma omp parallel, но с явным указанием количества потоков, которое задаётся переменной numThreads. Это позволяет вручную контролировать степень параллелизма, например, в зависимости от количества доступных ресурсов или особенностей задачи.

1.5 Функции ОрепМРІ, использованные в работе

• int MPI Init(int *argc, char ***argv)

Функция используется для инициализации среды выполнения параллельной программы.

Аргументы: Указатели на аргументы командной строки **argc** и **argv**, инициализируемые для использования в MPI.

• int MPI_Finalize(void)

Завершает работу МРІ и освобождает все связанные ресурсы. После вызова другие функции МРІ использовать нельзя.

• int MPI Comm size(MPI Comm comm, int *size)

Получает общее количество процессов в указанном коммуникаторе.

 $-MPI_Comm\ comm$: коммуникатор.

- $-int^*$ size: указатель на переменную, в которую будет записано количество процессов.
- int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank)

Определяет ранг (идентификатор) текущего процесса в коммуникаторе.

- -MPI Comm comm: коммуникатор.
- $-int^* rank$: указатель на переменную для хранения ранга текущего процесса.
- int MPI_Send(void* buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest, int msgtag, MPI Comm comm)

Отправляет сообщение указанному процессу.

- -void*buf: указатель на буфер с отправляемыми данными.
- *int count:* количество элементов.
- MPI Datatype datatype: тип данных (например, MPI INT).
- *int dest:* ранг процесса-получателя.
- int msgtag: тег сообщения.
- MPI_Comm comm: коммуникатор.
- int MPI_Recv(void* buf, int count, MPI_Datatype datatype, int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status* status)

Принимает сообщение от указанного процесса.

- void* buf: буфер для приёма данных.
- int count: количество элементов.
- MPI Datatype datatype: тип данных.
- int source: ранг процесса-отправителя.
- *int tag:* тег сообщения.
- MPI_Comm comm: коммуникатор.
- MPI_Status* status: структура для хранения информации о сообщении.

• int MPI_Gatherv(const void *sendbuf, int sendcount, MPI_Datatype sendtype, void *recvbuf, const int recvcounts[], const int displs[], MPI_Datatype recvtype, int root, MPI_Comm comm)

Собирает переменное количество данных от всех процессов на один процесс (root).

- const void* sendbuf: буфер с отправляемыми данными.
- int sendcount: количество элементов от каждого процесса.
- MPI_Datatype sendtype: тип отправляемых данных.
- *void* recvbuf:* буфер приёма (на процессе root).
- const int recvcounts[]: массив количества данных от каждого процесса.
- const int displs//: массив смещений для каждого процесса.
- MPI_Datatype recvtype: тип принимаемых данных.
- int root: ранг процесса-получателя.
- -MPI Comm comm: коммуникатор.
- int MPI_Scatterv(const void *sendbuf, const int sendcounts[], const int displs[], MPI_Datatype sendtype, void *recvbuf, int recvcount, MPI_Datatype recvtype, int root, MPI_Comm comm)

Рассылает переменное количество данных от одного процесса ко всем остальным.

- const void* sendbuf: буфер с данными (только на процессе root).
- const int sendcounts[]: массив с количеством элементов для каждого процесса.
- const int displs[]: массив смещений в буфере отправки.
- MPI_Datatype sendtype: тип данных в отправке.
- void* recvbuf: буфер приёма.
- *int recvcount:* количество элементов, которые должен принять каждый процесс.
- MPI_Datatype recvtype: тип принимаемых данных.

- *int root:* ранг отправляющего процесса.
- $-MPI_Comm$ comm: коммуникатор.

• int MPI_Bcast(void* buffer, int count, MPI_Datatype datatype, int root, MPI Comm comm)

Рассылает данные от одного процесса (root) ко всем остальным.

- -void*buffer: буфер с данными (и для отправки, и для приёма).
- *int count:* количество элементов.
- MPI_Datatype datatype: тип данных.
- -int root: ранг отправителя.
- $-MPI_Comm$ comm: коммуникатор.

• int MPI Barrier(MPI Comm comm)

Синхронизирует все процессы в коммуникаторе: каждый процесс блокируется, пока все не достигнут барьера.

- $-MPI_Comm$ comm: коммуникатор.
- int MPI Abort(MPI Comm comm, int errorcode)

Немедленно завершает выполнение всех процессов в коммуникаторе.

- *MPI_Comm comm:* коммуникатор, для которого завершается выполнение.
- int errorcode: код ошибки, передаваемый при завершении.
- int MPI_Reduce(const void *sendbuf, void *recvbuf, int count, MPI_Datatype datatype, MPI_Op op, int root, MPI_Comm comm)

Выполняет операцию сокращения (суммирование, максимум и др.) и передаёт результат процессу root.

- const void *sendbuf: отправляемый буфер.
- void *recvbuf: буфер для результата (только на root).
- *int count:* количество элементов.
- MPI_Datatype datatype: тип данных.
- *MPI_ Op op:* операция (например, MPI_SUM).

- $-int\ root$: ранг процесса-получателя.
- MPI_Comm comm: коммуникатор.

2 Реализация

2.1 Генерация случайного файла

Функция generateFile предназначена для генерации случайного файла и принимает следующие аргументы:

- 1. const std::string &filename имя выходного файла;
- 2. const std::string &alphabet строка, задающая алфавит допустимых символов;
- 3. int total_size общее количество символов для генерации;
- 4. int rank ранг текущего MPI-процесса;
- 5. int size общее количество процессов MPI.

Нулевой процесс (rank = 0) считается корневым и выполняет:

- разбиение общей задачи на части;
- распределение задач между остальными процессами;
- сбор результатов генерации.

Передача и сбор данных реализуются с помощью MPI_Gather. Для локальной генерации каждого фрагмента используется вспомогательная функция generateChunk, в которой применяется директива OpenMP:

#pragma omp parallel for

что позволяет распараллелить генерацию символов по потокам.

2.2 Сравнение файлов

Функция areFilesEqual предназначена для побайтового сравнения двух файлов. Её параметры:

- 1. const std::string &filename1 имя первого файла;
- 2. const std::string &filename2 имя второго файла;

- 3. int rank ранг текущего MPI-процесса;
- 4. int size общее количество процессов MPI.

Процесс с рангом 0:

- загружает оба файла;
- определяет размер и делит их на фрагменты;
- рассылает части другим процессам с помощью MPI_Send;
- использует MPI_Bcast для передачи размеров;
- собирает результат обратно через MPI_Recv.

Для распараллеливания сравнения используется:

#pragma omp parallel for reduction(&&:isEqual)
что обеспечивает логическое И между всеми результатами потоков.

2.3 Коэффициент сжатия

Функция calculateCompressionRatio вычисляет:

- размер исходного файла;
- размер сжатого файла;
- коэффициент сжатия:

$$CR = \frac{\text{исходный размер}}{\text{сжатый размер}}$$

Примечание: если входной файл пуст, выводится предупреждение.

2.4 Алгоритм LZ77

2.4.1 Класс LZ77

Класс содержит основные константы:

- WINDOW_SIZE = 4096 размер окна поиска совпадений;
- LOOKAHEAD_SIZE = 18 размер буфера предпросмотра.

2.4.2 Метод encode

Mетод принимает строку input и возвращает вектор токенов Token вида (offset, length, next_char):

- offset смещение назад до совпадения;
- length длина совпадения;
- next_char следующий символ после совпадения.

Если совпадение не найдено, добавляется токен с offset = 0, length = 0 и текущим символом.

2.4.3 Метод decode

Метод восстанавливает исходную строку по вектору токенов:

- копирует ранее декодированные символы согласно offset и length;
- добавляет next_char, если он не равен нулю.

2.4.4 Сериализация

Для записи токенов в файл и последующего чтения реализованы функции:

- serializeTokens преобразует вектор токенов в бинарный массив;
- deserializeTokens восстанавливает токены из бинарного массива.

2.4.5 Параллельная реализация на МРІ

Метод encodeFileMPI:

- Процесс 0 читает весь файл;
- Делит входные данные на части и рассылает их через MPI_Scatterv;
- Каждый процесс выполняет локальное сжатие;

• Результаты собираются через MPI_Gatherv и сохраняются в файл.

${f Mero}$ д decodeFileMPI:

- Декодирование выполняется только на процессе 0;
- Остальные процессы находятся в ожидании на MPI_Barrier;
- Причина необходимость доступа к ранее декодированным данным при обработке токенов.

3 Результаты работы

В результатах работы (Рис. 4-7) представлены примеры работы программы.

```
skv@node1:/mnt/shared$ export OMP_NUM_THREADS=2
skv@node1:/mnt/shared$ mpirun --host node1,node2,node3,node4 /mnt/shared/lab0
[node1:04080] plm:ssh: Warning: setpgid(4084,4084) failed in parent with errno=Permission denied(13)
[INFO] Используется количество потоков: 2
файл 'random_text.txt' успешно создан.
Кодирование и декодирование с использованием LZ77
Тест пройден для LZ77: декодированный файл совпадает с исходным.
Размер исходного файла: 10000 байт
Размер сжатого файла: 21558 байт
Коэффициент сжатия: 0.463865
skv@node1:/mnt/shared$
```

Рис. 4. Пример работы программы для 2 потоков

```
skv@node1:/mnt/shared$ mpirun --host node1,node2,node3,node4 /mnt/shared/lab0
[node1:03891] plm:ssh: Warning: setpgid(3894,3894) failed in parent with errno=Permission denied(13)
[INFO] Ограничено количество потоков до 4 (было 1000)
Файл 'random_text.txt' успешно создан.
Кодирование и декодирование с использованием LZ77
Тест пройден для LZ77: декодированный файл совпадает с исходным.
Размер исходного файла: 10000 байт
Размер сжатого файла: 21666 байт
Коэффициент сжатия: 0.461553
skv@node1:/mnt/shared$
```

Рис. 5. Пример работы программы для 100 потоков (ограничение)

```
23B7\C5c0FcA\10a_FCe57fa8BE42e66 E.FD79C\a7c1DC27470.B164abd\1f3043CF67c60 1EEA8.d0b337c d60edCD2dFefbf\9CC97e11d7B2Be7 1fe2128d.Dc44AEb86d6
9d392dbE a4.Ebd444e03 7086\\\ 219e2AD9 8 .48.. 5cfE\B.08E... Cfab2\61acf4 5E9C4Fab1057EAb4679Eb88B 5d1bcfc8\f46.8\e\7AA9DCE3\a fC6BEBd.84dABc
e3F8Dc4fB2CDCb\Cf65ED\06dED063 \58b.BcfbEd5E15\55492 d8 BFe977 FEb06b8efe E4e85c.BCBDcfD\aF99\895923f4310402B eebb46daa79\88ca4Bb8
efB25144A6DC75E542D1e27A768aA3E6cD128D3b 61AB9E8.06A67eEf641860fA7fa3f832096F8acd bf51060\\96fA6D2 2815dadaaC297BAe8F9C\.A1c\54.bBd3BB.
 1F469Ea02e20 b\ .9.b5E\1C9C03258aaFbf\e B54AEa.E726FADecbe05ed\71f62..5E.DbDBda8Dd\5b\ d7B 7DAA3d7BCCe39b1Fcc
Fbf\7CBf4Cbb9520A6Af\\72d36f4482D079 3\1A185EBa\17 a6 c\6.8f97d6 7 95\cCEB.a\.7\ED5 77B47a31955bfBa 2FE.2997c\\..bc\8ECC3F09C cE. AE93Eae3E03Cb20c40.3cDf E5aE3d61Bdab..Ea61 AFCB1a4a6D8Bf5\bb5eFCCCD\f5A37ACf07C5A54642d2defCC f.\E3fb 37d\.8dD6C1e4bBAf\D64fFca4D119Df3a
59cc7ffcaB\C44D6F 31E9c7eEf6dac5A d86BD5FBC4B26aFc8be1A7\BddbFD673eE5 \cdof4 FE4f0344 .CB9cecaEf8cfBb9f3 d34 36DcA90BbD b9f6f.6e125c4edAcec.
33aefD5e1e1cC1E70aEDc4.ff66bcea.Aac0cC1a7a0aa E58c8a\61\\7C.4Bb6b1ee02 69D595\69.D d5C5E 6a6Ac6D2Fb8fAFFb23.B 17F6c0B F9ddB E.4\A8DbbA 3\27AA3.
Saadda\\eeFbccE47E8.F\D838.E1d4eEcbd4F61\dc493a4a.E94CcaEC06d9\deb8e 9AF9.EbbcB6f.8748.DF3\A\bDb16c002F081AFF023.B.17F040B F900B E.4\VabD00A 5\Z7AA3
EaB6da\\eeFbccE47E8.F\D838.E1d4eEcbd4F61\dc493a4a.E94CcaEC06d9\deb8e 9AF9.EbbcB6f.8748.DF3\A\bDb16c9b88Ef0dd3\\capacetaBsbeC26c\ec58
06656e8bFAe0dca\0aaacb6e08E49aa15\D\CBdfdba6e1d E2\0.fdfDb499c.f5EFAd4ebD5aE83\\9F0c c.2D7C97F01\S83Df7f772faa5eAFf2d.848D\EAA6\478Dda8C5eDF45C.
419A4eA.aF488 CdBb182Dfd627c65Dac0bBFcFA088.ea77993 5b0c\De48.eE\F05945A41DEc 11\BEAB bac2FEdbeed846F52Ef .80\9DC5b8ac4aD84
eEaDa39Af99fae7Eb2c\6104De\8943C4 9b2Ae5dC552 bf\a4dE\4\362f8 F7FdF1b1\C1fC.4a8fc1Fa266ECac34aa\9AfD8.8fA.2bB540d.\6acadC9E d\51b6f8b605.9a64.
FFd00.47CD A33c102BcCF439 dffBACcE154Eb3e658CAce3CCdb82a1F2.7 FA8AF85f2dD58ddD7a0E30515A260Cc 751A8d02f18\E5\F88c86D1a47F\cf332CC3e15C7c\7. C3f0fb11D189 C.Da\..B8787f38\1c11cACdE267Ce63642A75ba16aB8F.DE19AD421.a.a451AB27324E0414ea18A87\DbBEBE4 f\D..aA 7bc8 221\\a85
17bB2\ecEC4D05E\38ACd6FC e.ef1B5aA\a7CfBAa\.277caF FFe\c.570\.8cb7d2\ 208C62DC.c1f5\1 65cc89AD5a1dfb549e1FdBd2.F0c065.5e452f6F BfcFe\D288C2fc\ 351dCfb1ea.FE01a4FC6eE0\97413C8b47.b2F32a\b.5dD\\6.fEd3d85e3BBD6e0f3dFA49.38be74EEa1aaB52A47b1 dFaE.4F6351 e2beaf72A161165 2. FA3675630EB467b
F6e43B70B9C 6308Edd5 a7b56Eb6ee\ 5F4.CD89 0Ca26eEbFc83bA8f0cfcB70d1C.F\1BbBD2.BadCdF4e DAF e9ddED078Db.09C\c\fECa2CB0b 924E\4abd2.BD0A E7.9e 50AA1CD.A1\AF615Ad5bC.abE\7952de0 \dDa9\2\04d 2801.b7CfDeE002cc2\d2926Fd.9DD09d40 72bf\C9\6e6Dc9bc6cbEE.9f6 .Ce57a8F7Bd30Ae4BBb50ed0a2Cb538E8e2.
e1bCb3.8EF9ce eEe3a\f6fe0.DC\BB5\A20845 9ed42Ce5f..3 ca\a50056adD47ca 75735B9f464bfa DBd0cb3 \.d8d.56\ea273c5D0abAC \.dAD6c86\c83c66C7d79bcfF8. 07D4c1b01C\ec7 \.\51..3bE8b\\8a5fFe8f3bd0a67De688 50\751FcCfd9A1C5f2 \.888D\fb3e3Bac4CE6 c\cdC5d3dAbC4EF8.eC. 816915FbBDeA2\e5C.1B\\29
 FF2e926D6D41432fed2e0bdA2E 870Fb EcCd03299Fd66AAa9. Db80E03b3.B5E2C1\5 .4a\aFDC.E90\eE2000\3A20DE54e41a707ffe\C6.ed9\\aa86eFC69eCFac673\CDDb:
\f5b7A5c.\a.C96 5A. BEf\Aab.9.fCcdFcF\daA43257 d72C4EF8dc0.edA C2ebc182C 0a27EaF9ACc2A15\b01B.D8Bf 69FbDeF1EA08\acBb6A1Ef edFcdC\ba5decba
 \3B16E7babB00d3A4Be648cdbDC3ECae88c 0 CeD10994caA6bFEff cBaC40B97 D9 324 A9 FDD.73bc499adA24.f6d7043\18f.FF00Fcba4\B03. \CF\03aE69da\01aBE57Ba5d
f73CD587922C82e\8de9FE5F63Da15\723cF5EEa7AE0CA f775A1..F 875EfFa03b61.9C4d7EDef11B\1e.d04CBECb6aB9cDe2Fd855D0AB.e7ECbF1be39c9AB2e1
2f19cbAAbE3\c1cd4Fb0f175bDbcC6e6a2B1F0f59\262CBF86\EDA9ac020BACff\dBDBEeEB4D.b6FdA 4.43 715 f dDeD3C52 0 4e0 492DeaDC0EBb9DB5D41152fE3584CeD01E7255c99B25deaCf60A\FFdd 83a17dFd.ED4E5059.aB7E196c4E01FC.BFA68aF.ec0ab 992D7F5 943DdF1A cd8EAce5.0f Ed0.
492DeatX-0BB90BS041157E3583eLeU01E7255C99B250eatT06A\FT0d 83a170Fd.EU4E3099.ab/EL9Foc4e91F.USFA08aF.EC0a0 992D7F5 94300F1A COBERCES.BT E00.
e5a4492A0b2B4EABFfeA30F43 acc344C0dfb2286f45F6\2Ee3.EbCAFBFA 0437a22 5Eec1dd.bdbf6f61eF.2FaCa8FE.4C7b \CeC1Add7b32Ce2.Ed.F3F d F2e4E.B.
b15\TEFedA5679bB4A5E D aeBCA73.ABaF97c D6dF3cDb306d7b7AB45Cea9E.1ECB34B8513A1d\4baad9EcDc00C7 6Ecf836cdfE5F8526\.C1bDcd73.76445a.
082cfCD8890d8c2fbeDD6Acfab96d5f44Aa8aE\225c74.3fA44beF587448ecaaaAAe1\b842C8aa\322BaDFf03cF9ac429a 2EC\5.2db2ce.F1.FeF0c34f9F78CA83Ef0\4DDB902.
CC458.9fda8ad695Cfd79962fEf36AA4586f5b7dD63A11b EbDA02339\C5b\dAf6b75EC21\9f.79.5\8D366e.59321c4F1D8066739acEb78b7ad0\c98Ce621DA00f.7e5 \da83852:
E\bdaC8d7b6ca8fF60c.D940e8C.8f 6AcE.95C392 2B807ddAcdEacf4.1D80Fa0283372ee7b..8Bba.50e0 8...e81fD.8ce0 0F7\3378\a563661020
FDG7bDE2B0dD2fA2DEaD33E59B3G77C4CbCb8e84a E9. aDe \.FA89 3E9f7e\5ED1dD2\05\6D5\F7BEb1\3ab4FbBB578F20daCebG7aFb14Aaf7BdD7bDEC03a79 .
FfC2eB6fc39f738f66D8FcF0C CC9F3cd9a 7A2F8C94c95Ec0DB16F2\Cfd8AD4dB221cBb8874610 b 9.0E.C445354CeD FDE94 21adc339b\42A\bd5bcdcDcA66885aE43C.\0f
b1f1F.47E3C8FB47B.04ab425b.bcF4BfdAb5Aed9\.B1d9D0\C0fB371F068E.3E.Ca8b\7Bff3EF9377943BdB06caE03e7F9c\85.a360dfd\bAD1.a2.3.3395990cC8C1eA0cF6.3 F0b2F16fC3b6F\6\DFa8a05. .A20560\cD4d5DbAda811FbbF61 eb8 a890B83.96Ba.c9F2B8bbcfb5568da8796.6E2 a2CcEaDe.1b707fF30EE5\57DD\ef.
      odf19A5FE86Fde46eAf4AD9ccE8AB5A3AbDb\F\Fb fB74cAFfa5DaD4067\e dC.FbfAA280.fD9cd61.2F\f1\ECE4EdeCf2.8a5A3EA20D6D4.dc3e EB7F\a2D5F5800dbcfA3.
D\b7E1fCD9b.16aEF3Ea2CCF7690.0\eB1.2C22DFEE774DA1FED.D0\ 477ce4B4C72fc393d4C.ab6855AAAa899C83ce.a9 89C9bfa00898cbBF\3cc1Ad9Bf5Deb591b1.
```

Рис. 6. Сгенерированный файл

193	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	ØA	ØΒ	øc	ØD	ØE	0F	Decoded Text
00000000	00	00	00	00	32	7F	00	00	00	00	33	8B	00	00	00	00	2 3
00000010	42	07	00	00	00	00	37	00	00	00	00	00	5C	00	00	00	В 7 \
00000020	00	00	43	00	00	00	00	00	35	01	00	00	00	00	63	00	C 5 c .
00000030	00	00	00	00	30	7F	00	00	00	00	45	00	03	00	01	00	0 E
00000040	41	00	08	00	01	00	31	00	06	00	01	00	61	00	07	00	A 1 a
00000050	01	00	37	00	0D	00	01	00	65	00	0E	00	01	00	37	00	7 e 7 .
00000060	00	00	00	00	66	00	08	00	01	00	38	00	17	00	01	00	f 8
00000070	45	00	00	00	00	00	34	00	1 C	00	01	00	65	00	00	00	E 4 e
00000080	00	00	36	00	01	00	01	00	20	00	07	00	01	00	2E	00	6
00000090	00	00	00	00	46	00	00	00	00	00	44	00	10	00	01	00	F D
000000A0	39	00	15	00	01	00	5C	00	12	00	01	00	37	00	21	00	9 \ 7 . ! .
000000В0	01	00	31	00	09	00	01	00	43	00	13	00	01	00	37	00	1 C 7 .
000000000	16	00	01	00	37	5C	25	00	01	00	2E	30	1 C	00	01	00	7 \ % 0
000000D0	31	42	18	00	01	00	34	64	10	00	01	00	62	61	00	00	1 B 4 d b a
000000E0	00	00	64	42	30	00	02	00	66	31	3E	00	01	00	30	42	d B 0 f 1 > 0 B
000000F0	09	00	01	00	33	36	15	00	01	00	46	32	ØE	00	01	00	3 6 F 2
00000100	37	66	1 C	00	01	00	36	43	09	00	01	00	20	41	0E	00	7 f 6 C A
00000110	01	00	45	35	01	00	01	00	41	5C	37	00	01	00	2E	63	E 5 A \ 7 c
00000120	16	00	01	00	30	39	19	00	01	00	33	35	01	00	01	00	0 9 3 5
00000130	37																7 f a 6 2
00000140	01																. e D C \ 2 2 a
00000150	04																F F f 1
00000160	66																f.+ 9 C8
00000170	01																. 72 1a dc
00000180	05																B A B 4
00000190	37																75 f 3 2 2
000001A0	01																27/ dF0 DD
000001B0	2B																+ 4 7 A 5 #
000001C0	62																b0611f".
000001D0	01																d\: 961 bF
000001E0	0E																2] 45
000001F0	45																E.`4be9E.
00000200	01																3\8r81
00000210	10																\ C C 1
00000220	39	32	35	99	02	00	41	31	31	99	01	99	39	2E	09	00	9 2 5 A 1 1 9 .

Рис. 7. Закодированный файл

Заключение

В рамках выполнения научно-исследовательской работы были изучены основы работы с дистрибутивом Fedora OC Linux, а также проведена установка и конфигурация среды виртуализации VirtualBox и базовые настройки сети. В процессе работы были созданы четыре виртуальные машины, между которыми были настроены сеть NAT и подключение по SSH. В ходе выполнения основной части работы были освоены базовые принципы технологий параллельного программирования OpenMP и OpenMPI. Было произведено портирование лабораторной работы по теории графов для запуска ее на нескольких процессах.

Список литературы

- [1] Учебник по OpenMP Блог программиста // Блог программиста URL: https://pro-prof.com/archives/4335 (дата обращения: 27.06.2025).
- [2] А.С. Антонов Параллельное программирование с использованием технологии OpenMP. Москва: МГУ, 2009 (дата обращения: 27.06.2025).
- [3] Часть 1. MPI Введение и первая программа // Хабр URL: https://habr.com/ru/articles/548266/ (дата обращения: 27.06.2025).

Приложение А. Исходный код lab6.cpp

```
#include <mpi.h>
2 #include <omp.h>
3 #include <string>
4 #include <iostream>
   #include "General.h"
   #include "LZ77.h"
8
   using namespace std;
   int main(int argc, char *argv[])
10
11
12
       MPI Init(&argc, &argv);
13
14
       int rank, size;
       MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
15
       MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
16
17
18
19
       int max threads = omp get max threads();
20
       if (\max \text{ threads} > 16) {
         omp set num threads(16);
21
         if (rank == 0)
22
            cout << "[INFO]_Ограничено_количество_потоков_до_4_было(_" << max threads << ")
23
        " << endl;
24
       } else {
25
         omp set num threads(max threads);
26
         if (rank == 0)
27
            cout << "[INFO]_Используется_количество_потоков:_" << max threads << endl;
28
29
30
31
32
       setlocale(LC ALL, "Russian");
33
34
       string alphabet = "abcdefABCDEF_0123456789\setminus.";
35
       string inputFileName = "random text.txt";
       string encodedFileNameLZ = "encoded text lz77.bin";
36
       string decodedFileNameLZ = "decoded text lz77.txt";
37
       int total size = 10000;
38
39
40
      generateFile(inputFileName, alphabet, total size, rank, size);
41
       // LZ77
42
43
      if (rank == 0)
         cout << "Кодирование_и_декодирование_с_использованием_LZ77" << endl;
44
45
      LZ77 lz;
46
47
48
      lz.encodeFileMPI(inputFileName, encodedFileNameLZ, rank, size);
       MPI Barrier(MPI COMM WORLD);
49
50
      lz.decodeFileMPI(encodedFileNameLZ, decodedFileNameLZ, rank, size);
51
       // Проверка для LZ77
52
       {\color{blue}bool}\ is Equal = are Files Equal (input File Name,\ decoded File Name LZ,\ rank,\ size);
53
```

```
54
      if (rank == 0)
55
56
         if (isEqual)
            {
m cout}<< "Тест_пройден_для_LZ77:_декодированный_файл_совпадает_с_исходным." <<
58
            cout << "Тест_не_пройден_для_LZ77:_декодированный_файл_не_совпадает_с_исходным.
59
        " << endl;
60
61
       // Вычисление коэффициента сжатия для LZ77
62
63
      if (rank == 0)
64
         calculateCompressionRatio(inputFileName, encodedFileNameLZ);
65
66
67
      MPI Finalize();
       return 0;
68
69
   }
70
71
```

Приложение B1. Исходный код General.h

```
#pragma once
 2
 3
   #include <mpi.h>
    #include <omp.h>
 4
    #include <fstream>
 6
    #include <iostream>
 7
    #include <random>
    #include <string>
9
    #include <sstream>
10
    void generateFile(const std::string &filename, const std::string &alphabet, int total size, int rank, int
11
12
13
    bool areFilesEqual(const std::string &filename1, const std::string &filename2, int rank, int size);
14
    void calculateCompressionRatio(const std::string &originalFile, const std::string &compressedFile);
15
16
```

Приложение B2. Исходный код General.cpp

```
#include "General.h"

using namespace std;

void generateChunk(std::string &chunk, const std::string &alphabet, int chunkSize) {
 int alphabetSize = alphabet.size();
```

```
7
       std::random_device rd;
8
       std::mt19937 generator(rd());
9
       std::uniform int distribution <> distribution (0, alphabet Size - 1);
10
11
       chunk.resize(chunkSize);
12
13
       #pragma omp parallel for
14
       for (int i = 0; i < \text{chunkSize}; ++i) {
15
          char randomChar = alphabet[distribution(generator)];
          chunk[i] = randomChar;
16
17
       }
18
    }
19
    void generateFile(const std::string &filename, const std::string &alphabet, int total size, int rank, int
20
21
    {
22
       // Расчёт количества байтов на каждый процесс с учётом остатка
23
       std::vector<int> counts(size), displs(size);
24
       int base = total size / size, rem = total size % size;
25
26
       for (int i = 0; i < size; ++i) {
27
          counts[i] = base + (i < rem? 1:0);
          displs[i] = (i == 0 ? 0 : displs[i - 1] + counts[i - 1]);
28
29
30
31
       // Генерация куска соответствующего размера
32
       std::string chunk;
33
       generateChunk(chunk, alphabet, counts[rank]);
34
       // Сборка на rank \theta
35
36
       if (rank == 0) {
37
          std::ofstream file(filename, std::ios::binary);
38
          if (!file.is open()) {
             std::cerr << "Не_удалось_открыть_файл_для_записи.\n";
39
             MPI Abort(MPI COMM WORLD, 1);
40
             return;
41
42
          }
43
          std::vector<char> global data(total size);
44
45
          MPI Gatherv(chunk.data(), counts[rank], MPI CHAR,
                   global data.data(), counts.data(), displs.data(), MPI CHAR, 0,
46
        MPI COMM WORLD);
47
          file.write(global data.data(), global data.size());
48
49
          file.close();
          std::cout << "Файл_'" << filename << "'_успешно_создан.\n";
50
51
52
          MPI Gatherv(chunk.data(), counts[rank], MPI CHAR,
                   nullptr, nullptr, nullptr, MPI CHAR, 0, MPI COMM WORLD);
53
54
    }
55
56
57
    bool areFilesEqual(const std::string &filename1, const std::string &filename2, int rank, int size)
58
59
    {
60
       std::ifstream file1, file2;
```

```
std::vector<char> buffer1, buffer2;
 61
 62
        int fileSize1 = 0, fileSize2 = 0;
 63
        bool stopEverything = false;
 64
        // Чтение файлов и проверка размеров на корневом узле
 65
 66
        if (rank == 0)
 67
           file1.open(filename1, std::ios::binary);
 68
 69
           file2.open(filename2, std::ios::binary);
 70
 71
           if (!file1.is open() | !file2.is open())
 72
              std::cout << "Ошибка_при_открытии_файлов_для_сравнения." << std::endl;
 73
 74
              stopEverything = true;
           }
 75
 76
 77
           if (!stopEverything)
 78
 79
              file1.seekg(0, std::ios::end);
              file2.seekg(0, std::ios::end);
 80
 81
              fileSize1 = file1.tellg();
              fileSize2 = file2.tellg();
 82
 83
 84
              if (fileSize1 != fileSize2)
 85
 86
                 stopEverything = true;
 87
           }
 88
        }
 89
 90
        MPI Bcast(&stopEverything, 1, MPI C BOOL, 0, MPI COMM WORLD);
 91
 92
        if (stopEverything)
 93
 94
           return false;
 95
        }
 96
 97
        // Сообщаем всем процессам размер файлов
        MPI Bcast(&fileSize1, 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
 98
 99
100
        // Размеры чанков
        int baseChunkSize = fileSize1 / size;
101
102
        int remaining = fileSize1 % size;
103
104
        // Размер чанка для текущего процесса
105
        int start = rank * baseChunkSize;
106
        int end = (rank == size - 1)? (start + baseChunkSize + remaining) : (start + baseChunkSize);
        int chunkSize = end - start;
107
108
        buffer1.resize(chunkSize);
109
110
        buffer2.resize(chunkSize);
111
112
        // Корневой процесс распределяет чанки
        if (rank == 0)
113
114
        {
           for (int i = 1; i < size; ++i)
115
116
           {
```

```
117
              int procStart = i * baseChunkSize;
              int procEnd = (i == size - 1) ? (procStart + baseChunkSize + remaining) : (procStart +
118
          baseChunkSize);
119
              int procSize = procEnd - procStart;
120
              std::vector<char> procBuffer1(procSize);
121
              std::vector<char> procBuffer2(procSize);
122
123
              file1.seekg(procStart, std::ios::beg);
124
125
              file1.read(procBuffer1.data(), procSize);
              file2.seekg(procStart, std::ios::beg);
126
127
              file2.read(procBuffer2.data(), procSize);
128
              \label{eq:MPI_Send} MPI\_Send(procBuffer1.data(),\ procSize,\ MPI\_CHAR,\ i,\ 0,\ MPI\ COMM\ WORLD);
129
              MPI Send(procBuffer2.data(), procSize, MPI CHAR, i, 0, MPI COMM WORLD);
130
131
           }
132
133
           // Корневой процесс тоже обрабатывает свой чанк
134
           file1.seekg(0, std::ios::beg);
           file1.read(buffer1.data(), chunkSize);
135
136
           file2.seekg(0, std::ios::beg);
137
           file2.read(buffer2.data(), chunkSize);
138
139
        else
140
        {
           MPI Recv(buffer1.data(), chunkSize, MPI CHAR, 0, 0, MPI COMM WORLD,
141
          MPI STATUS IGNORE):
           MPI Recv(buffer2.data(), chunkSize, MPI CHAR, 0, 0, MPI COMM WORLD,
142
          MPI STATUS IGNORE);
143
144
145
        // Все машины производят операцию сравнения для своих чанков
146
        bool is Equal = true;
147
        #pragma omp parallel for reduction(&&:isEqual)
148
149
        for (int i = 0; i < \text{chunkSize}; ++i) {
           if (buffer1[i] != buffer2[i]) {
150
151
              isEqual = false;
152
           }
153
        }
154
155
        // Аггрегируем результаты с помощью logical and
        bool globalEqual;
156
        MPI Reduce(&isEqual, &globalEqual, 1, MPI C BOOL, MPI LAND, 0,
157
          MPI COMM WORLD);
158
159
        if (rank == 0)
160
           return globalEqual;
161
162
163
164
        return true;
     }
165
166
167
     void calculateCompressionRatio(const string &originalFile, const string &compressedFile)
168
     {
```

```
169
        ifstream original(originalFile, ios::binary | ios::ate);
170
        ifstream compressed(compressedFile, ios::binary | ios::ate);
171
172
        if (!original.is open() || !compressed.is open())
173
174
           cout << "Ошибка_при_открытии_файлов_для_вычисления_коэффициента_сжатия." <<
         endl;
175
           return;
176
177
        auto originalSize = original.tellg();
178
179
        auto compressedSize = compressed.tellg();
180
        if (originalSize == 0)
181
182
183
           cout << "Ошибка: _размер_исходного_файла_равен_0." << endl;
184
           return;
185
186
        double compressionRatio = static cast<double>(originalSize) / static cast<double>(
187
         compressedSize);
188
        {\rm cout}<< "Размер_исходного_файла:_" << original
Size << "_байт" << endl;
189
190
        {
m cout}<< "Размер_сжатого_файла:_" << compressedSize << "_байт" << endl;
        cout << "Коэффициент_сжатия:_" << compressionRatio << endl;
191
192
193
```

Приложение C1. Исходный код LZ77.h

```
1
    #ifndef LZ77 H
 2
    #define LZ77 H
 3
   #include <string>
 4
   #include <vector>
6
    #include <cstdint>
 7
    class LZ77 {
8
9
    public:
10
       struct Token {
11
          std::uint16 t offset;
12
          std::uint16 t length;
13
          char nextChar;
14
          Token(std::uint16 t o = 0, std::uint16 t l = 0, char c = 0): offset(o), length(l), nextChar(c) {}
15
16
       };
17
18
       LZ77();
       void encodeFileMPI(const std::string& inputFileName, const std::string& outputFileName, int rank,
19
20
       void decodeFileMPI(const std::string& inputFileName, const std::string& outputFileName, int rank,
         int size);
21
```

```
22
      std::vector<Token> encode(const std::string& input);
23
      std::string decode(const std::vector<Token>& tokens);
24
25
    private:
      int WINDOW SIZE;
26
27
       int LOOKAHEAD SIZE;
28
    };
29
30
    \#endif // LZ77_H
31
```

Приложение C2. Исходный код LZ77.cpp

```
#include "LZ77.h"
   #include <fstream>
   #include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <cstring>
   #include <mpi.h>
8
   LZ77::LZ77(): WINDOW SIZE(4096), LOOKAHEAD SIZE(18) {}
9
10
    std::vector<LZ77::Token> LZ77::encode(const std::string& input) {
11
       std::vector<Token> tokens;
12
       size t pos = 0;
13
14
       while (pos < input.size()) {
          int bestLength = 0;
15
          int bestOffset = 0;
16
17
          int windowStart = std::max(0, static cast<int>(pos) - WINDOW_SIZE);
18
19
          int\ maxLength = std::min(LOOKAHEAD\_SIZE, \ static\_cast < int > (input.size() - pos));
20
21
          for (int offset = 1; offset <= pos - windowStart; ++offset) {
             int length = 0;
             while (length < maxLength && input[pos - offset + length] == input[pos + length]) {
23
24
                ++length;
25
26
27
            if (length > bestLength) {
28
               bestLength = length;
29
                bestOffset = offset;
30
             }
          }
31
32
33
          char nextChar = (pos + bestLength < input.size()) ? input[pos + bestLength] : '\0';
          tokens.emplace back(static cast<uint16 t>(bestOffset), static cast<uint16 t>(bestLength),
34
        nextChar);
35
          pos += bestLength + 1;
36
37
38
       return tokens;
39
    }
```

```
40
    std::string LZ77::decode(const std::vector<Token>& tokens) {
41
       std::string output;
42
43
       for (const auto& token: tokens) {
         int start = static cast<int>(output.size()) - token.offset;
44
         for (int i = 0; i < token.length; ++i)
45
            output += output[start + i];
46
47
         if (token.nextChar != '\setminus 0')
48
            output += token.nextChar;
49
50
       return output;
51
    }
52
    // ===== СЕРИАЛИЗАЦИЯ / ДЕСЕРИАЛИЗАЦИЯ =======
53
54
55
    static std::vector<char> serializeTokens(const std::vector<LZ77::Token>& tokens) {
       std::vector<char> buffer(tokens.size() * sizeof(LZ77::Token));
56
       std::memcpy(buffer.data(), tokens.data(), buffer.size());
57
       return buffer;
58
59
    }
60
    static std::vector<LZ77::Token> deserializeTokens(const std::vector<char>& buffer) {
61
       size t count = buffer.size() / sizeof(LZ77::Token);
62
63
       std::vector<LZ77::Token> tokens(count);
       std::memcpy(tokens.data(), buffer.data(), buffer.size());
64
65
       return tokens;
66
    }
67
    68
69
70
    void LZ77::encodeFileMPI(const std::string& inputFileName, const std::string& outputFileName, int
        rank, int size) {
       std::vector<char> inputBuffer;
71
       int full Size = 0;
72
73
74
       if (rank == 0) {
75
         std::ifstream in(inputFileName, std::ios::binary);
76
         if (!in) {
77
            std::cerr << "Failed_to_open_input_file\n";
78
            MPI Abort(MPI COMM WORLD, 1);
79
80
         inputBuffer.assign(std::istreambuf iterator<char>(in), {});
         fullSize = inputBuffer.size();
81
82
83
84
       MPI Bcast(&fullSize, 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
85
       inputBuffer.resize(fullSize);
       MPI Bcast(inputBuffer.data(), fullSize, MPI CHAR, 0, MPI COMM WORLD);
86
87
       // ==== Разделение данных по кускам ====
88
       std::vector<int> counts(size), displs(size);
89
       int base = fullSize / size, rem = fullSize % size;
90
91
92
       for (int i = 0; i < size; ++i) {
         counts[i] = base + (i < rem? 1:0);
93
         displs[i] = (i > 0 \ ? \ displs[i-1] + counts[i-1] : 0);
94
```

```
}
95
96
97
        std::vector<char> localInput(counts[rank]);
98
        MPI Scatterv(inputBuffer.data(), counts.data(), displs.data(), MPI CHAR,
                 localInput.data(), counts[rank], MPI CHAR, 0, MPI COMM WORLD);
99
100
        // ==== Кодирование ====
101
102
       std::string localStr(localInput.begin(), localInput.end());
        std::vector<Token> localTokens = encode(localStr);
103
104
        std::vector<char> serializedLocal = serializeTokens(localTokens);
        int localSize = serializedLocal.size();
105
106
107
        // ==== Сборка размеров ====
        std::vector<int> recvSizes(size);
108
        MPI Gather(&localSize, 1, MPI INT, recvSizes.data(), 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
109
110
111
        std::vector<int> displsOut(size);
        int totalOut = 0;
112
113
       if (rank == 0) {
          for (int i = 0; i < size; ++i) {
114
115
             displsOut[i] = totalOut;
             totalOut += recvSizes[i];
116
117
           }
118
       std::vector<char> gathered(totalOut);
119
120
        MPI Gatherv(serializedLocal.data(), localSize, MPI CHAR,
121
                gathered.data(), recvSizes.data(), displsOut.data(), MPI CHAR, 0,
         MPI COMM WORLD);
122
123
       if (rank == 0) {
124
          std::ofstream out(outputFileName, std::ios::binary);
125
          out.write(gathered.data(), gathered.size());
126
     }
127
128
     // ============ DECODE MPI =============
129
130
     void LZ77::decodeFileMPI(const std::string& inputFileName, const std::string& outputFileName, int
131
         rank, int size) {
132
       std::vector<char> rawData;
133
       int full Size = 0;
134
       if (rank == 0) 
135
          std::ifstream in(inputFileName, std::ios::binary);
136
137
          if (!in) {
138
             std::cerr << "Failed_to_open_compressed_file\n";
             MPI Abort(MPI COMM WORLD, 1);
139
140
          rawData.assign(std::istreambuf iterator<char>(in), {});
141
142
          fullSize = rawData.size();
        }
143
144
        MPI Bcast(&fullSize, 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
145
146
        rawData.resize(fullSize);
147
        MPI_Bcast(rawData.data(), fullSize, MPI_CHAR, 0, MPI_COMM_WORLD);
148
```

```
149
         // Только rank\ \theta декодирует чтобы (избежать конфликтов)
150
        if (rank == 0) {
           auto tokens = deserializeTokens(rawData);
151
           std::string result = decode(tokens);
152
           std::ofstream out(outputFileName, std::ios::binary);
153
           out.write(result.data(), result.size());
154
155
156
        {\it MPI\_Barrier}({\it MPI\_COMM\_WORLD});
157
158
     }
159
```