Лабораторная работа №1.

Установка ОС Linux.

Кучеренко София

Содержание

| 1 | Цель работы | 5 |
|---|--------------------------------|----|
| 2 | Задание | 6 |
| 3 | Выполнение лабораторной работы | 7 |
| 4 | Домашнее задание. | 20 |
| 5 | Выводы | 27 |

Список иллюстраций

| 3.1 | Создание Linux | 7 |
|------|---------------------------------|----|
| 3.2 | Название и тип ОС | 8 |
| 3.3 | Объём оперативной памяти | 9 |
| 3.4 | Жёсткий диск | 10 |
| 3.5 | Тип файла | 11 |
| 3.6 | Формат хранения | 12 |
| 3.7 | Имя и размер файла | 13 |
| 3.8 | Запуск | 14 |
| 3.9 | Установка Linux | 15 |
| 3.10 | Выбор устройств | 16 |
| 3.11 | Носители | 17 |
| 3.12 | Окно регистрации | 18 |
| 3.13 | Koмaндa «sudo dnf install mc» | 18 |
| 3.14 | Koмaндa «sudo dnf install git» | 18 |
| 3.15 | Команда «sudo dnf install nasm» | 19 |

Список таблиц

1 Цель работы

Приобретение практических навыков установки операционной системы на виртуальную машину, настройки минимально необходимых для дальнейшей работы сервисов.

2 Задание

Необходимо установить операционную систему Linux на виртуальную машину, запустить минимально необходимые для дальнейшей работы сервисы и программы. 1. Запустить виртуальную машину, добавить ОС Linux 2. Установить объем оперативной памяти 3. Создать виртуальный жесткий диск и установить его объем 4. Установить Linux, выбрать язык и носитель 5. Создать логин и пароль 6. Установить программы через терминал 7. Выполнить домашнюю работу и ответить на вопросы

3 Выполнение лабораторной работы

1.Запустим виртуальную машину и нажмём кнопку «создать»:

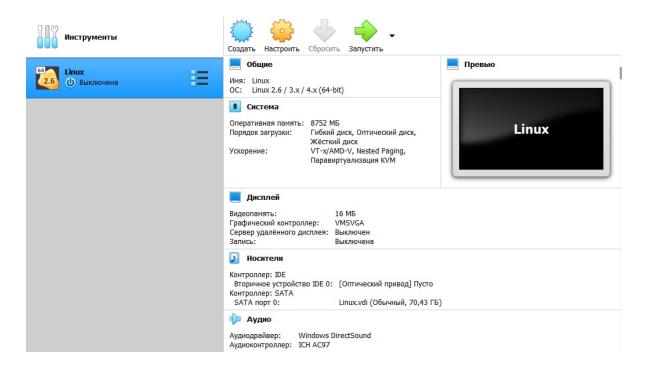


Рис. 3.1: Создание Linux

Введём название нашей ОС и выберем тип:

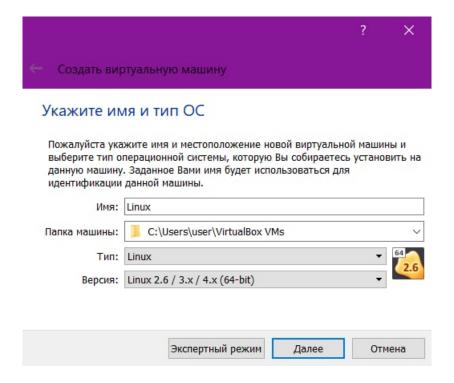


Рис. 3.2: Название и тип ОС

Укажем объём оперативной памяти, выделенный виртуальной машине:

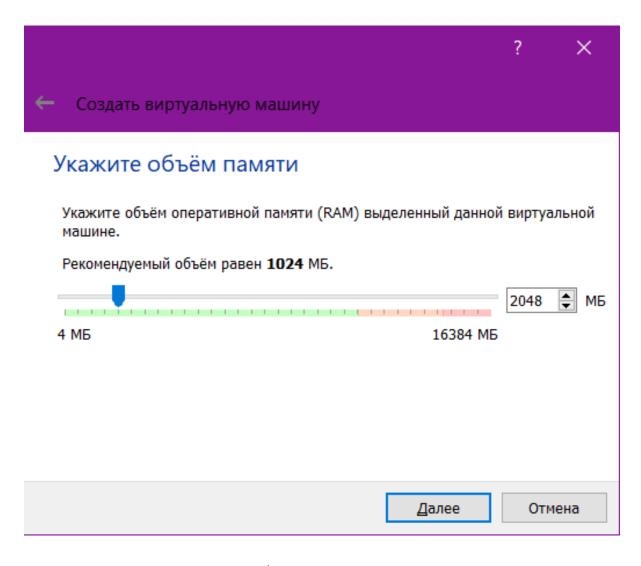


Рис. 3.3: Объём оперативной памяти

Создадим новый виртуальный диск:

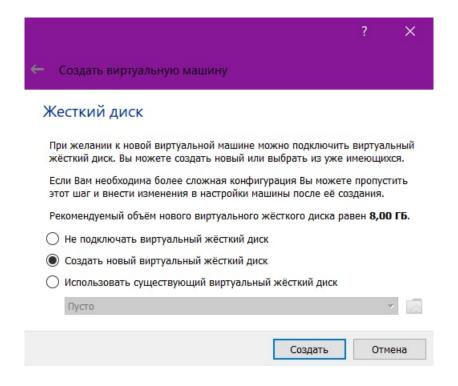


Рис. 3.4: Жёсткий диск

Выбираем формат жёсткого диска:

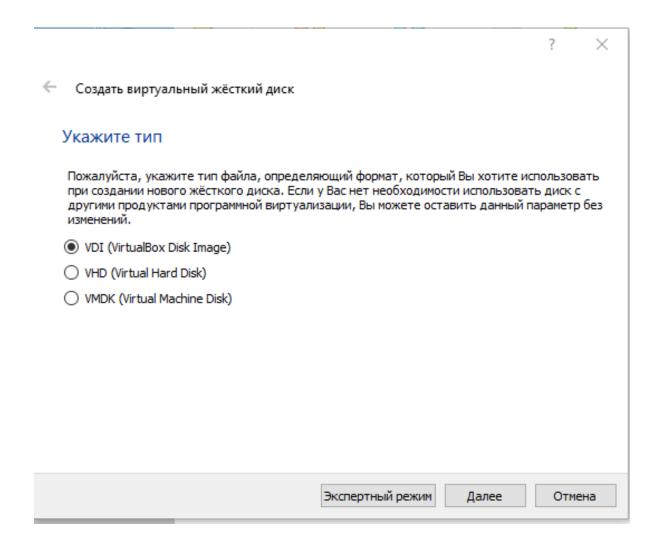


Рис. 3.5: Тип файла

Выбираем «динамический виртуальный жесткий диск»:

Создать виртуальный жёсткий диск

Укажите формат хранения

Пожалуйста уточните, должен ли новый виртуальный жёсткий диск подстраивать свой размер под размер своего содержимого или быть точно заданного размера.

Файл **динамического** жёсткого диска будет занимать необходимое место на Вашем физическом носителе информации лишь по мере заполнения, однако не сможет уменьшиться в размере если место, занятое его содержимым, освободится.

Файл фиксированного жёсткого диска может потребовать больше времени при создании на некоторых файловых системах, однако, обычно, быстрее в использовании.

- Динамический виртуальный жёсткий диск
- О Фиксированный виртуальный жёсткий диск

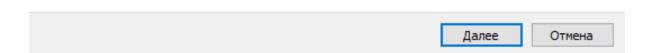


Рис. 3.6: Формат хранения

Указываем название жёсткого диска и указываем его размер:

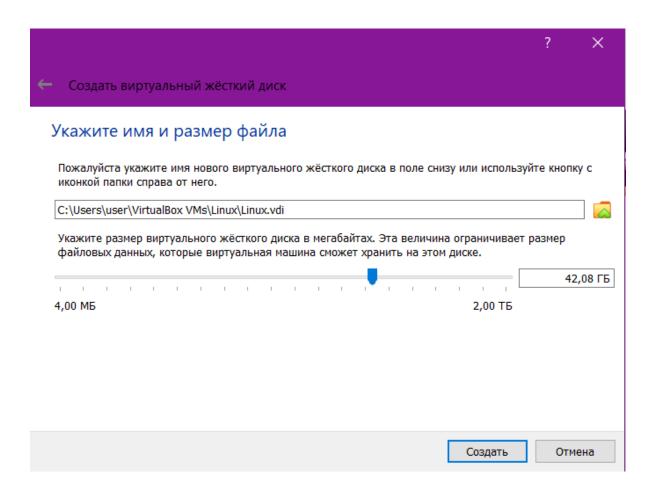


Рис. 3.7: Имя и размер файла

Запускаем виртуальную машину:

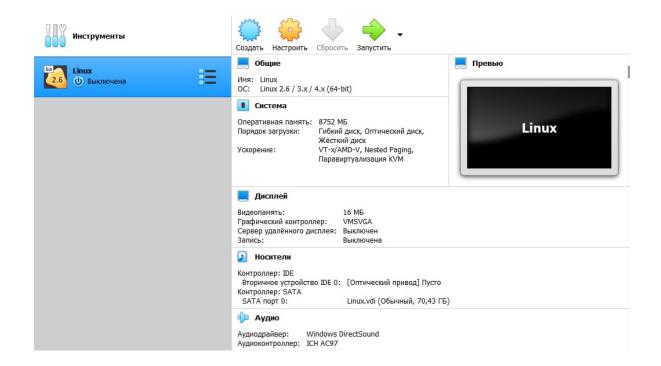


Рис. 3.8: Запуск

Устанавливаем Linux:

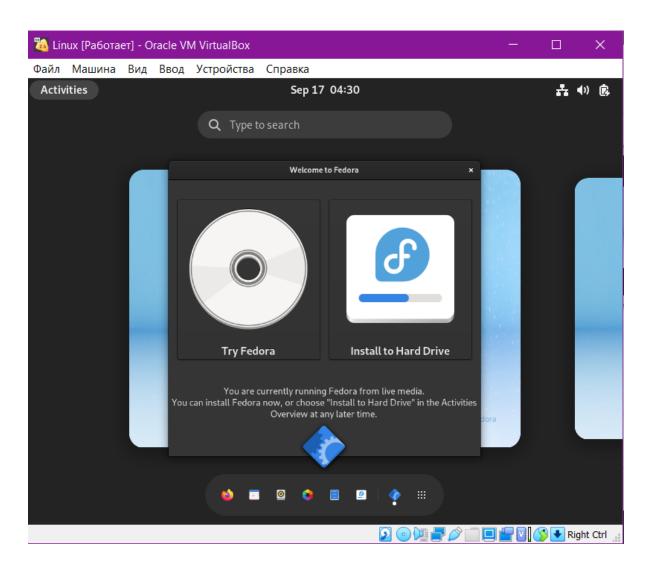


Рис. 3.9: Установка Linux

Выбираем устройство для хранения виртуальной систем (отмечаем, чтобы появилась галочка):

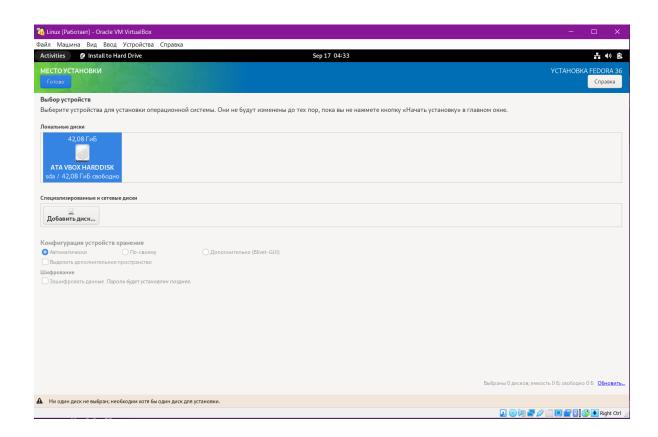


Рис. 3.10: Выбор устройств

Удаляем носитель "Fedora":

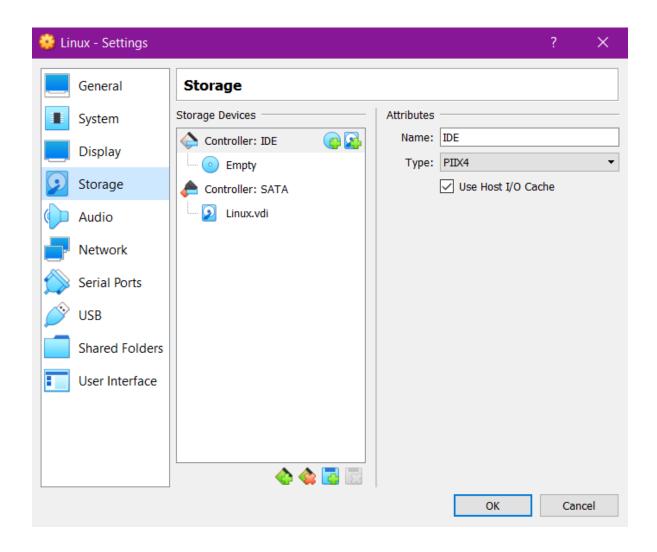


Рис. 3.11: Носители

Создаём логин и пароль:

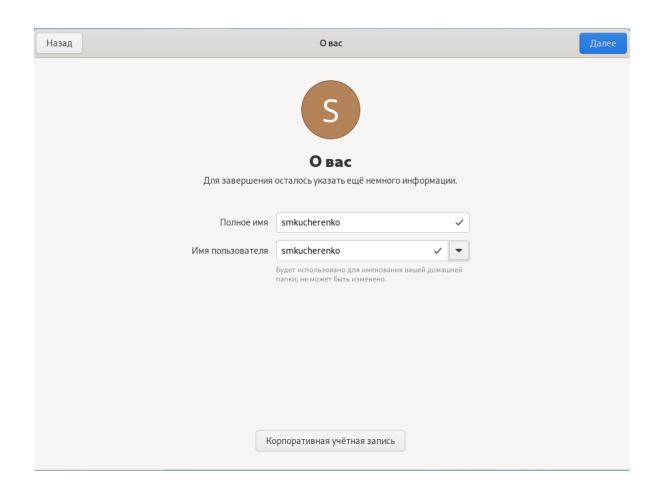


Рис. 3.12: Окно регистрации

Устанавливаем Midnight Commander, git, nasm командой при помощи терминала:

```
[smkucherenko@fedora ~]$ sudo dnf install mc
```

Рис. 3.13: Команда «sudo dnf install mc»

[smkucherenko@fedora ~]\$ sudo dnf install git

Рис. 3.14: Команда «sudo dnf install git»

[smkucherenko@fedora ~]\$ sudo dnf install nasm

Рис. 3.15: Команда «sudo dnf install nasm»

4 Домашнее задание.

- 1. Версия ядра Linux: 5.2.0-kali2-amd64
- 2. Частота процессора: 1995.390 МГц.
- 3. Модель процессора: Intel(R) Core(TM) i3-5005U CPU @ 2.00GHz
- 4. Объем доступной оперативной памяти: 2096628 Кб.
- 5. Тип обнаруженного гипервизора: Vmware.
- 6. Тип файловой системы корневого раздела и последовательность монтирования файловых систем: Тип файловой системы корневого раздела EXT4.

#Контрольные вопросы

- 1) Учетная запись пользователя это необходимая для системы. Информация о пользователе, хранящаяся в специальных файлах. Информация используется Linux для аутентификации пользователя и назначения ему прав доступа. Аутентификация системная процедура, позволяющая Linux определить, какой именно пользователь осуществляет вход. Вся информация о пользователе обычно хранится в файлах /etc/passwd и /etc/group. Учётная запись пользователя содержит:
- Имя пользователя (user name)
- Идентификационный номер пользователя (UID)
- Идентификационный номер группы (GID).
- Пароль (password)
- Полное имя (full name)

- Домашний каталог (home directory)
- Начальную оболочку (login shell)

2) Команды терминала:

- Для получения справки по команде: man [команда]. Например, команда «man ls» выведет справку о команде «ls».
- Для перемещения по файловой системе: cd [путь]. Например, команда «cd newdir» осуществляет переход в каталог newdir
- Для просмотра содержимого каталога: ls [опции] [путь]. Например, команда «ls –a ~/newdir» отобразит имена скрытых файлов в каталоге newdir
- Для определения объёма каталога: du [опция] [путь]. Например, команда «du –k ~/newdir» выведет размер каталога newdir в килобайтах
- Для создания / удаления каталогов / файлов: mkdir [опции] [путь] / rmdir [опции] [путь] / rm [опции] [путь]. Например, команда «mkdir –p ~/newdir1/newdir2» создаст иерархическую цепочку подкаталогов, создав каталоги newdir1 и newdir2; команда «rmdir -v ~/newdir» удалит каталог newdir; команда «rm –r ~/newdir» так же удалит каталог newdir
- Для задания определённых прав на файл / каталог: chmod [опции] [путь]. Например, команда «chmod g+r ~/text.txt» даст группе право на чтение файла text.txt
- Для просмотра истории команд: history [опции]. Например, команда «history 5» покажет список последних 5 команд
- 3) Файловая система имеет два значения: с одной стороны это архитектура хранения битов на жестком диске, с другой это организация каталогов в соответствии с идеологией Unix. Файловая система (англ. «file system») это архитектура хранения данных в системе, хранение данных в оперативной памяти и доступа к конфигурации ядра. Файловая система устанавливает физическую и логическую структуру файлов, правила их создания и управления ими. В физическом смысле файловая система Linux представляет

собой пространство раздела диска, разбитое на блоки фиксированного размера. Их размер кратен размеру сектора: 1024, 2048, 4096 или 8120 байт. Существует несколько типов файловых систем:

- XFS начало разработки 1993 год, фирма Silicon Graphics, в мае 2000 года предстала в GNU GPL, для пользователей большинства Linux систем стала доступна в 2001-2002 гг. Отличительная черта системы прекрасная поддержка больших файлов и файловых томов, 8 эксбибайт (8*260 байт) для 64-х битных систем.
- ReiserFS (Reiser3) одна из первых журналируемых файловых систем под Linux, разработана Namesys, доступна с 2001 г. Максимальный объём тома для этой системы равен 16 тебибайт (16*240 байт).
- JFS (Journaled File System) файловая система, детище IBM, явившееся миру в далёком 1990 году для ОС AIX (Advanced Interactive eXecutive). В виде первого стабильного релиза, для пользователей Linux, система стала доступна в 2001 году. Из плюсов системы хорошая масштабируемость. Из минусов не особо активная поддержка на протяжении всего жизненного цикла. Максимальный рамер тома 32 пэбибайта (32*250 байт).
- ext (extended filesystem) появилась в апреле 1992 года, это была первая файловая система, изготовленная специально под нужды Linux ОС. Разработана Remy Card с целью преодолеть ограничения файловой системы Minix.
- ext2 (second extended file system) была разработана Remy Card в 1993 году. Не журналируемая файловая система, это был основной её недостаток, который исправит ext3.
- ext3 (third extended filesystem) по сути расширение исконной для Linux ext2, способное к журналированию. Разработана Стивеном Твиди (Stephen Tweedie) в 1999 году, включена в основное ядро Linux в ноябре 2001 года. На фоне других своих сослуживцев обладает более скромным размером пространства, до 4 тебибайт (4*240 байт) для 32-х разрядных систем. На дан-

- ный момент является наиболее стабильной и поддерживаемой файловой системой в среде Linux.
- Reiser4 первая попытка создать файловую систему нового поколения для Linux. Впервые представленная в 2004 году, система включает в себя такие передовые технологии как транзакции, задержка выделения пространства, а так же встроенная возможность кодирования и сжатия данных. Ханс Рейзер (Hans Reiser) главный разработчик системы.
- ext4 попытка создать 64-х битную ext3 способную поддерживать больший размер файловой системы (1 эксбибайт). Позже добавились возможности непрерывные области дискового пространства, задержка выделения пространства, онлайн дефрагментация и прочие. Обеспечивается прямая совместимость с системой ext3 и ограниченная обратная совместимость при недоступной способности к непрерывным областям дискового пространства.
- Btrfs (B-tree FS или Butter FS) проект изначально начатый компанией Oracle, впоследствии поддержанный большинством Linux систем. Ключевыми особенностями данной файловой системы являются технологии: соруоп-write, позволяющая сделать снимки областей диска (снапшоты), которые могут пригодится для последующего восстановления; контроль за целостностью данных и метаданных (с повышенной гарантией целостности); сжатие данных; оптимизированный режим для накопителей SSD (задаётся при монтировании) и прочие. Немаловажным фактором является возможность перехода с ext3 на Btrfs. С августа 2008 года данная система выпускается под GNU GPL.
- Tux2 известная, но так и не анонсированная публично файловая система. Создатель Дэниэл Филипс (Daniel Phillips). Система базируется на алгоритме «Фазового Дерева», который как и журналирование защищает файловую систему от сбоев. Организована как надстройка на ext2.
- Tux3 система создана на основе FUSE (Filesystem in Userspace), специаль-

ного модуля для создания файловых систем на Unix платформах. Данный проект ставит перед собой цель избавиться от привычного журналирования, взамен предлагая версионное восстановление (состояние в определённый промежуток времени). Преимуществом используемой в данном случае версионной системы, является способ описания изменений, где для каждого файла создаётся изменённая копия, а не переписывается текущая версия.

- Xiafs задумка и разработка данной файловой системы принадлежат Frank Xia, основана на файловой системе MINIX. В настоящее время считается устаревшей и практически не используется. Наряду с ext2 разрабатывалась, как замена системе ext. В декабре 1993 года система была добавлена в стандартное ядро Linux. И хотя система обладала большей стабильностью и занимала меньше дискового пространства под контрольные структуры она оказалась слабее ext2, ведущую роль сыграли ограничения максимальных размеров файла и раздела, а так же способность к дальнейшему расширению.
- ZFS (Zettabyte File System) изначально созданная в Sun Microsystems файловая система, для небезызвестной операционной системы Solaris в 2005 году. Отличительные особенности отсутствие фрагментации данных как таковой, возможности по управлению снапшотами (snapshots), пулами хранения (storage pools), варьируемый размер блоков, 64-х разрядный механизм контрольных сумм, а так же способность адресовать 128 бит информации. В Linux системах может использоваться посредством FUSE.
- 4) Команда «findmnt» или «findmnt –all» будет отображать все подмонтированные файловые системы или искать файловую систему.
- 5) Основные сигналы (каждый сигнал имеет свой номер), которые используются для завершения процесса:
- SIGINT самый безобидный сигнал завершения, означает Interrupt. Он отправляется процессу, запущенному из терминала с помощью сочетания

- клавиш Ctrl+C. Процесс правильно завершает все свои действия и возвращает управление;
- SIGQUIT это еще один сигнал, который отправляется с помощью сочетания клавиш, программе, запущенной в терминале. Он сообщает ей что нужно завершиться и программа может выполнить корректное завершение или проигнорировать сигнал. В отличие от предыдущего, она генерирует дамп памяти. Сочетание клавиш Ctrl+/;
- SIGHUP сообщает процессу, что соединение с управляющим терминалом разорвано, отправляется, в основном, системой при разрыве соединения с интернетом;
- SIGTERM немедленно завершает процесс, но обрабатывается программой, поэтому позволяет ей завершить дочерние процессы и освободить все ресурсы;
- SIGKILL тоже немедленно завершает процесс, но, в отличие от предыдущего варианта, он не передается самому процессу, а обрабатывается ядром. Поэтому ресурсы и дочерние процессы остаются запущенными. Также для передачи сигналов процессам в Linux используется утилита kill, её синтаксис: kill [-сигнал] [pid процесса] (PID – уникальный идентификатор процесса). Сигнал представляет собой один из выше перечисленных сигналов для завершения процесса. Перед тем, как выполнить остановку процесса, нужно определить его. PID. Для этого используют команды ps и grep. Команда ps предназначена для вывода списка активных процессов в системе и информации о них. Команда grep запускается одновременно с ps (в канале) и будет выполнять поиск по результатам команды ps. Утилита pkill – это оболочка для kill, она ведет себя точно так же, и имеет тот же синтаксис, только в качестве идентификатора процесса ей нужно передать его имя. killall работает аналогично двум предыдущим утилитам. Она тоже принимает имя процесса в качестве параметра и ищет его PID в директории /proc. Но эта утилита обнаружит все процессы с таким именем и завершит

5 Выводы

В ходе данной лабораторной работы я изучила, как установить операционную систему на виртуальную машину и настроить минимально необходимые для дальнейшей работы сервисы, а также приобрела навыки работы с консолью.