РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ

Факультет физико-математических и естественных наук Кафедра прикладной информатики и теории вероятностей

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ № 1

Студент:	
Джеффри Родригес Сан	тос
Группа:	

дисциплина: Операционные системы

НПМбд-02-20

МОСКВА

2020 г.

1. Цель работы:

Целью данной работы является приобретение практических навыков установки системы на виртуальную машину.

2. Ход работы:

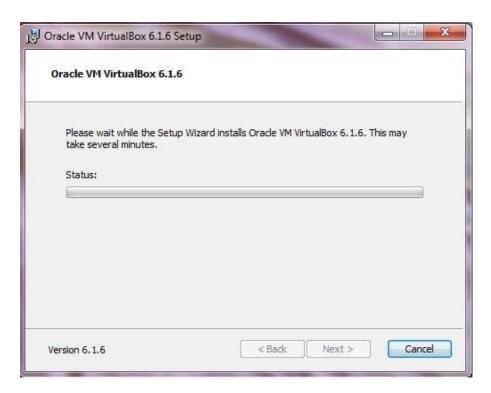
Для начала скачаем VirtualBox, предназначенную для запуска виртуальных машин. Скачать можно на официальном сайте: https://www.virtualbox.org . Необходимо выбрать версию своей операционной системы





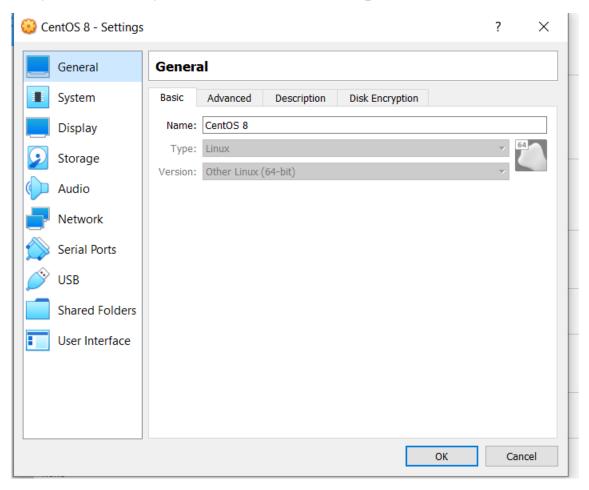
Далее выполняем установку скачанного файла.



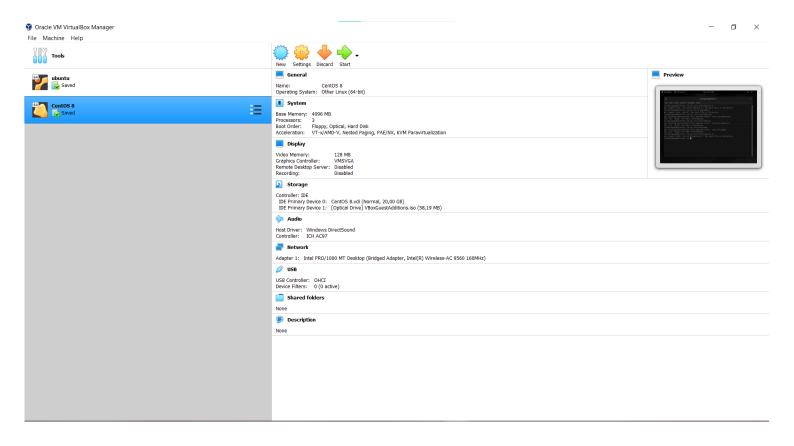


Далее создаём на рабочем столе папку, в которой будет храниться наша.

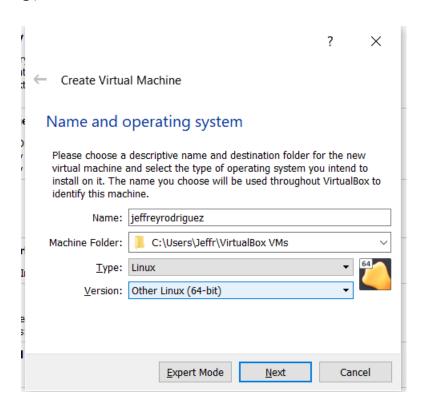
виртуальная машина. Имя папки — имя пользователя (логин студента в дисплейном классе). В данном случае «jeffreyrodriguez». Проверяем в свойствах VirtualBox месторасположение папки для виртуальных машин. Для этого открываем VirtualBox, далее «Файл» — «Свойства» — вкладка «Общие» и в поле «Папка для машин по умолчанию» указываем путь к папке, созданной ранее.



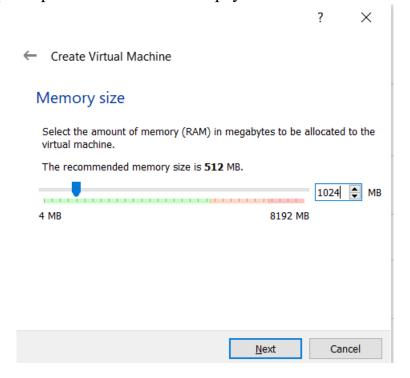
Переходим к созданию машины. Для этого нажимаем «Машина» — «Создать» .



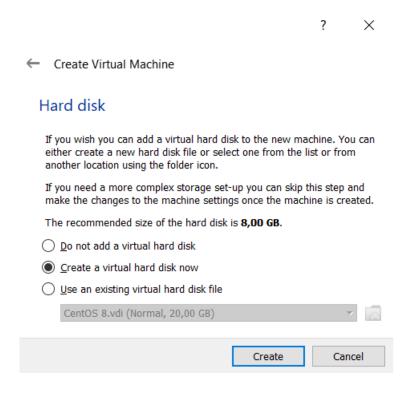
Указываем имя машины (логин в дисплейном классе, «jeffreyrodriguez») и тип операционной системы - Linux, other linux (64-бит, т. к. на компьютере установлен 64-битный процессор).



Укажите размер основной памяти виртуальной машины: 1024 МБ.



Создаём новый виртуальный жёсткий диск.

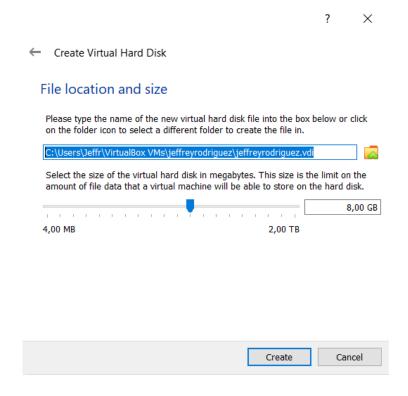


Задаём конфигурацию жёсткого диска - VDI (образ диска BirtualBox),

динамический виртуальный жёсткий диск.

			?	×
 Create Virtual Hard Disk 				
Hard disk file type				
Please choose the type of file the disk. If you do not need to use it this setting unchanged.				
VDI (VirtualBox Disk Image)				
○ VHD (Virtual Hard Disk)				
VMDK (Virtual Machine Disk)				
	Expert Mode	Next	Ca	ncel
← Create Virtual Hard Disk			?	×
← Create Virtual Hard Disk Storage on physical ha	ard disk		?	×
	virtual hard disk		ns it is us	sed
Storage on physical ha	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a	at its maximum si use space on you	ns it is us ze (fixed r physica	sed I size). al hard
Storage on physical had please choose whether the new (dynamically allocated) or if it shad disk as it fills up (up to a maximum).	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again
Storage on physical had Please choose whether the new (dynamically allocated) or if it shad A dynamically allocated hard disk as it fills up (up to a maximum automatically when space on it is A fixed size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the space of the size hard disk file may the size hard disk f	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again
Storage on physical had Please choose whether the new (dynamically allocated) or if it should be a sit fills up (up to a maximulautomatically when space on it is A fixed size hard disk file may the faster to use.	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again
Please choose whether the new (dynamically allocated) or if it shads as it fills up (up to a maximus automatically when space on it is A fixed size hard disk file may the faster to use. Dynamically allocated	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again
Please choose whether the new (dynamically allocated) or if it shads as it fills up (up to a maximus automatically when space on it is A fixed size hard disk file may the faster to use. Dynamically allocated	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again
Please choose whether the new (dynamically allocated) or if it shads as it fills up (up to a maximus automatically when space on it is A fixed size hard disk file may the faster to use. Dynamically allocated	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again
Please choose whether the new (dynamically allocated) or if it shads as it fills up (up to a maximus automatically when space on it is A fixed size hard disk file may the faster to use. Dynamically allocated	virtual hard disk lould be created disk file will only um fixed size), a s freed.	at its maximum si use space on you although it will not	ns it is us ze (fixed r physica shrink a	sed I size). al hard again

Задаём расположение и размер диска. В данном случае: C:\Users\Jeffr\VirtualBoxVMs\jeffreyrodriguez\jeffreyrodriguez.; 20 ГБ, но рекомендуется 40 ГБ (или больше).



Далее нам необходимо скачать образ операционной системы. В данном случае - это "CentOS-8 -x86_64-DVD-2011.iso". Скачатьможно на сайте: http://mirror.turbozoneinternet.net.br/centos/8.3.2011/isos/x86_64/

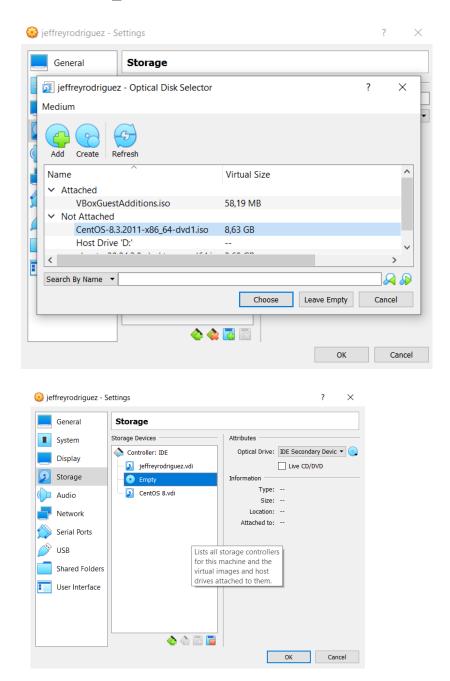
Index of /centos/8.3.2011/isos/x86_64

<u>Name</u>	Last modified	<u>Size</u>	<u>Description</u>
Parent Directory		-	
CHECKSUM	2020-12-08 10:59	485	
CHECKSUM.asc	2021-04-01 13:23	1.3K	
<u>CentOS-8.3.2011-x86></u>	2020-11-18 18:01	683M	
<u>CentOS-8.3.2011-x86></u>	2020-11-18 18:13	635	
<u>CentOS-8.3.2011-x86></u>	2020-12-04 13:01	27K	
<u>CentOS-8.3.2011-x86></u>	2020-11-18 18:43	8.6G	
CentOS-8.3.2011-x86>	2020-11-18 18:43	455K	
<u>CentOS-8.3.2011-x86></u>	2020-12-04 13:01	372K	
<u>CentOS-8.3.2011-x86></u>	2020-11-18 18:42	1.7G	
CentOS-8.3.2011-x86>	2020-11-18 18:42	93K	

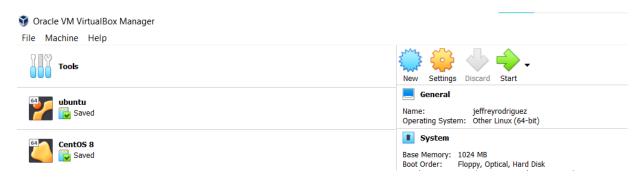
Теперь в VirtualBox для нашей машины выбираем «Свойства» →

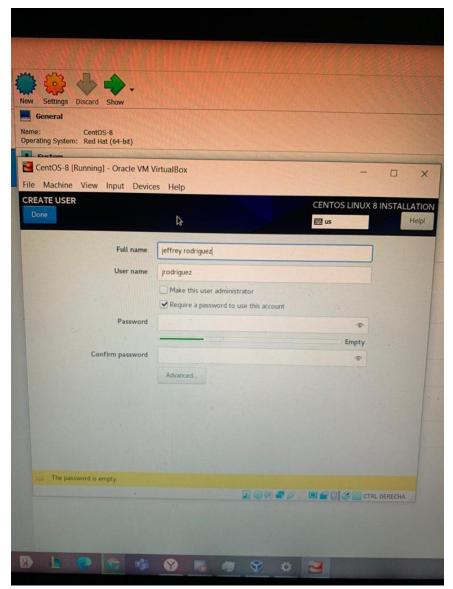
Носители ». Добавляем новый привод оптических дисков и выбираем образ

"CentOS-8-x86_64-DVD-2011.iso"



После этого необходимо запустить виртуальную машину продолжить настройку.





Предварительно мне пришлось создать ещё одну учётную запись "jeffreyrodriguez" и разрешить использовать "sudo" для данного пользователя (для этого добавила пользователя в файл / etc / sudoers.

```
[jrodriguez@localhost ~]$ su -l
Password:
[root@jeffrey ~]# [
```

имя компьютера

```
[jrodriguez@jeffrey ~]$
```

Далее устанавливаем необходимое имя хоста, получив права администратора (команда «su -») и использовав команду «hostnamectl set-hostname нужное_имя». Удостоверяемся, что имя изменено, используя команду «hostnamectl».

3. Домашнее задание:

Загружаем графическое окружения и открываем консоль. Анализируем последовательность введения системы, используя команду «sudo dmesg» и введя пароль.

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg
        .000000] Linux version 4.18.0-240.el8.x86_64 (mockbuild@kbuilder.bsys.cent
os.org) (gcc version 8.3.1 20191121 (Red Hat 8.3.1-5) (GCC)) #1 SMP Fri Sep 25 :
9:48:47 UTC 2020
                   Command line: BOOT_IMAGE=(hd0,msdos1)/vmlinuz-4.18.0-240.el8.x86
64 root=/dev/mapper/cl-root ro crashkernel=auto resume=/dev/mapper/cl-swap rd.lv
.lv=cl/root rd.lvm.lv=cl/swap rhgb quiet
       0.000000] x<mark>86/fpu:</mark> Supporting XSAVE feature 0x001: 'x87 floating point regi
      0.000000] x86/fpu: Supporting XSAVE feature 0x002: 'SSE registers' 0.000000] x86/fpu: Supporting XSAVE feature 0x004: 'AVX registers'
      0.000000] x86/fpu: xstate_offset[2]: 576, xstate_sizes[2]: 256
0.000000] x86/fpu: Enabled xstate features 0x7, context size is 832 bytes,
using 'standard' format.
      0.000000] BIOS-provided physical RAM map:
0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000000000-0x00000000009fbff] usable
      0.000000] BIOS-e820: [mem 0x0000000009fc00-0x0000000009ffff] reserved 0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000000000000000000000000fffff] reserved
      0.000000] BIOS-e820: [mem 0x000000000100000-0x00000000dffeffff] usable 0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000dfff0000-0x0000000dfffffff] ACPI data
      0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000fec00000-0x00000000fec00fff] reserved 0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000fee00000-0x00000000fee00fff] reserved
      0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000fffc0000-0x00000000ffffffff] reserved
```

```
0.000000] BIOS-e820: [mem 0x0000000100000000-0x000000011ffffffff] usable
     0.000000] NX (Execute Disable) protection: active
     0.000000] SMBIOS 2.5 present.
     0.000000] DMI: innotek GmbH VirtualBox/VirtualBox, BIOS VirtualBox 12/01/2
06
    0.000000] Hypervisor detected: KVM
    0.000000] kvm-clock: Using msrs 4b564d01 and 4b564d00
    0.000000] kvm-clock: cpu 0, msr 6b001001, primary cpu clock
    0.000000] kvm-clock: using sched offset of 12595261152 cycles
    0.0000000] clocksource: kvm-clock: mask: 0xffffffffffffff max cycles: 0x1
d42e4dffb, max idle ns: 881590591483 ns
    0.000000] tsc: Detected 2304.000 MHz processor
    0.000000] e820: update [mem 0x00000000-0x00000fff] usable ==> reserved
    0.000000] e820: remove [mem 0x000a0000-0x000fffff] usable
     0.000000] last_pfn = 0x120000 max_arch_pfn = 0x400000000
    0.000000] MTRR default type: uncachable 0.000000] MTRR variable ranges disabled:
    0.000000] Disabled
    0.000000] x86/PAT: MTRRs disabled, skipping PAT initialization too.
    0.000000] CPU MTRRs all blank - virtualized system.
    0.000000] x86/PAT: Configuration [0-7]: WB WT UC- UC WB WT UC- UC
    0.000000] last pfn = 0xdfff0 max arch pfn = 0x400000000
    0.000000] found SMP MP-table at [mem 0x0009fff0-0x0009ffff]
    0.000000] kexec: Reserving the low 1M of memory for crashkernel
```

Просмотрим вывод этой команды, выполнив команду «sudo dmesg | less» . В данном случае после каждого нажатия клавиши «Enter» в консоли отображается только одна команда.

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg | less
```

```
0.000000] Linux version 4.18.0-240.el8.x86 64 (mockbuild@kbuilder.bsys.cent
os.org) (gcc version 8.3.1 20191121 (Red Hat 8.3.1-5) (GCC)) #1 SMP Fri Sep 25 1
9:48:47 UTC 2020
    0.000000] Command line: BOOT IMAGE=(hd0,msdos1)/vmlinuz-4.18.0-240.el8.x86
64 root=/dev/mapper/cl-root ro crashkernel=auto resume=/dev/mapper/cl-swap rd.lv
m.lv=cl/root rd.lvm.lv=cl/swap rhgb quiet
    0.000000] x86/fpu: Supporting XSAVE feature 0x001: 'x87 floating point regi
sters'
    0.000000] x86/fpu: Supporting XSAVE feature 0x002: 'SSE registers'
    0.000000] x86/fpu: Supporting XSAVE feature 0x004: 'AVX registers'
    0.000000] x86/fpu: xstate_offset[2]: 576, xstate_sizes[2]: 256
    0.000000] x86/fpu: Enabled xstate features 0x7, context size is 832 bytes,
using 'standard' format.
    0.000000] BIOS-provided physical RAM map:
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000009fc00-0x0000000009ffff] reserved
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000000f0000-0x0000000000fffff] reserved
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x0000000000100000-0x00000000dffeffff] usable
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000dfff0000-0x0000000dffffffff] ACPI data
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000fec00000-0x00000000fec00fff] reserved
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000fee00000-0x00000000fee00fff] reserved
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x00000000fffc0000-0x00000000ffffffff] reserved
    0.000000] BIOS-e820: [mem 0x0000000100000000-0x000000011ffffffff] usable
```

Далее используем команду «sudo dmesg | grep -i "то, что ищем"», чтобы найти необходимую информацию. 1)Версия ядра Linux: команда «sudo dmesg | grep -i "Linux version"». Из рисунка видно, что в данном случае версия операционной системы.

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg | grep -i "Linux version"
[    0.000000] Linux version 4.18.0-240.el8.x86_64 (mockbuild@kbuilder.bsys.cent
os.org) (gcc version 8.3.1 20191121 (Red Hat 8.3.1-5) (GCC)) #1 SMP Fri Sep 25 1
9:48:47 UTC 2020 _
```

2) Частота процессора: команда «sudo dmesg | grep –i «МГц» ».

Из рисунка видно, что частота процессора составляет 1995,390 МГц.

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg | grep -i "MHz"
[    0.000000] tsc: Detected 2304.000 MHz processor
[    10.716304] e1000 0000:00:03.0 eth0: (PCI:33MHz:32-bit) 08:00:27:c9:45:d6
[root@jeffrey ~]#
```

3) Модель процессора: команда «sudo dmesg | grep –i "CPU0" »(Рисунок 31). Изучение моего рисунка процессора - Intel (R) Core (TM) i5- 8300HU CPU @ 2.30GHz

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg | grep -i "CPU0"
[ 0.033000] smpboot: CPU0: Intel(R) Core(TM) i5-8300H CPU @ 2.30GHz (family: 0x6, model: 0x9e, stepping: 0xa)
[root@jeffrey ~]#
```

4) Объем доступной оперативной памяти: команда «sudo dmesg | grep –i «Память». Из рисунка видно, что объем доступной оперативной памяти составляет 2096628 Кбайт ОЗУ.

```
[root@jeffrey - | # sudo dmesg | grep -i "Memory"
[ 0.000000] kexec: Reserving the low 1M of memory for crashkernel
[ 0.000000] Reserving 192MB of memory at 3376MB for crashkernel (System RAM: 4095MB)
[ 0.000000] Early memory node ranges
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0x00000000-0x00000fff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0x00000000-0x00000fff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0x00000000-0x0000fff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0x00000000-0x0000ffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0x0000000-0x000ffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0x6000000-0xfebfffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec00000-0xfebfffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec00000-0xfec00fff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec00000-0xfffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xfffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xfffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xffffff]
[ 0.000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xfffff]
[ 0.0000000] PM: Registered nosave memory: [mem 0xfec01000-0xfff]
[ 0.000000] PM: Reg
```

5) Тип обнаруженного гипервизора: команда «sudo dmesg | grep —i «Обнаружен гипервизор» »(Рисунок 33). Из рисунка видно, что тип данного гипервизора - VMware.

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg | grep -i "Hypervisor detected"
[ 0.000000] <mark>Hypervisor detected</mark>: KVM
```

6) Тип файловой системы корневого раздела и последовательность монтирования файловых систем: команда «sudo dmesg | grep —i "Mount"» (Рисунок 34). Из рисунка видно, что тип файловой системы корневого раздела — EXT4.

```
[root@jeffrey ~]# sudo dmesg | grep -i "Mount"
[    0.026222] Mount-cache hash table entries: 8192 (order: 4, 65536 bytes)
[    0.026231] Mountpoint-cache hash table entries: 8192 (order: 4, 65536 bytes)
[    11.746894] XFS (dm-0): Mounting V5 Filesystem
[    13.407073] XFS (dm-0): Ending clean mount
[    24.543943] XFS (sda1): Mounting V5 Filesystem
[    25.943250] XFS (sda1): Ending clean mount
[root@jeffrey ~]# [
```

- 4. 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 OC. 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 данный 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.

- •ехt4 попытка создать 64-х битную ехt3 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 ехt3 и ограниченная обратная совместимость при недоступной способности к непрерывным областям дискового пространства.
- Btrfs (B-tree FS или Butter FS) изначально начатый компанией Oracle проект, обеспечивающий поддержанным большинством Linux миством Linux. Ключевые особенности данной файловой системы являются технологиями: копирование при записи, позволяющая сделать снимки диска (снапшоты), которые могут пригодиться для последующего восстановления; контроль за целостностью 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 Btrfs. С августа 2008 года эта система выпускается под GNU GPL.
- Tux2 известная, но так и не анонсированная публично файловая система. Создатель Дэниэл Филипс (Дэниел Филлипс). Система базируется на алгоритме «Фазового Дерева», который как и журналы защиты файловую остубет файловую остую фаиловую остую мебую. Организована как надстройка на ext2.
- Tux3 система создана на основе FUSE (Filesystem in Userspace), специального модуля для создания файловых систем на Unix плахем на Unix плахем на Unix плахорна. Данный проект ставит перед собой цель избавиться от привычного журналирования, использовать версионное восстановление (состояние в установленном промежутке времени). ?

файла создаётся изменённая копия, а не переписывается текущая версия.

- Xiafs основа данной файловой системы, принадлежащая Фрэнку Ся, основанному на файловой системе MINIX. В настоящее время устаревшей и практически не используется. Наряду с ext2 Разработана, как замена системе доп. В декабре 1993 года была добавлена система в стандартное ядро Linux. Она оказалась слабее ext2, ведущая рольли ограничения максимальных размеров файла и раздела, а так же способность к дальнейшему расширению.
- ZFS (Zettabyte File System) изначально созданная файловая система Sun Microsystems для небезызвестной операционной системы Solarгиово 2005. Отличительные особенности отсутствие фрагментации данных как таковой, возможности по управлению снапшотами (снимки), пулами хранения (пулы хранения), изменяемый размер блоков, 64-х разрядный механизм контрольных сумм, а так же способность адресовать 128 бит информации. В Linux "Моя любовь". 4) Команда «findmnt» или «findmnt --all» будет отображать все подмонтированные файловые системы или искать юусли.
- 5) Основные сигналы (каждый сигнал имеет свой номер), используются для завершения процесса:
- SIGINT самый безобидный сигнал, завершение прерывания. Он отправляется, 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, пролграмме, запеищенной. Он сообщает ей что нужно завершиться и программа может выполнить корректное завершение или пьриогие. В отличие от

предыдущего, она генерирует дамп памяти. Сочетание клавиш Ctrl +/;

- SIGHUP сообщает процедуру, что соединение с управляющим терминалом разорвано, отправляется; соединение с управляющим терминалом разорвано, отправляется; соединение сенозерияносинозерия, осносинозерия, осносинозерия, осносинозерия
- SIGTERM немедленно завершает процесс, но обрабатывается системой, поэтому позволяет процессс, но обрабатывается программой, позволяет ей завершипьциберизерибитьцебериберидьсипьцытьбеносипьде ц
- SIGKILL тоже немедленно завершает процесс, но, в отличие от предыдущего варианта, он не передаетсыбе передаетиберамебея апосмебея апосмебея апосмебея апосмебея апосмебея передаматебе поэтому ресурсы и дочерние процессы остаются запущенными.

Также для передачи сигналов процессам в Linux используется утилита kill, её синтаксис: kill [-сигнал] [рід_пеноцесаципеномерипенодитакитановатановатаксипери периподиталья - синтаксис? Сигнал представляет собой один из выше перечисленных сигналов для завершения процесса. Перед тем, выполнить остановку процесса, нужно определить его PID. Для этого используйте команды рѕ и grep. Команда рѕ для вывода списка активных процессов в системе информации о них. Команда grep запускается одновременно с рѕ (в канале) и будет выполнять поиск по результатам команды рѕ.

Утилита pkill - это оболочка для kill, она ведет себя точно так же, и имеет тот же синтаксис, только в качестве системы 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 их.

5. Вывод: В данной лабораторной работе я изучила, как установить операционную систему на виртуальной машине и минимально необходимые для дальнейшей работы сервисы, а также приобрела навыки поиска информации об установленной операционной системе, используя консоль.