

Trabajo Práctico N° 1: **GNU/Linux, Instalación y Conceptos Básicos, Permisos, Arranque, Usuarios. Organización Interna.**

Ejercicio 1: Características de GNU/Linux.

(a) *Mencionar y explicar las características más relevantes de GNU/Linux.*

GNU/Linux es un sistema operativo libre y de código abierto, basado en el núcleo Linux y en las herramientas del proyecto GNU. Sus características más relevantes son:

1. **Software libre y código abierto:**

GNU/Linux se distribuye bajo licencias libres (como la GPL), lo que permite a los usuarios usar, estudiar, modificar y redistribuir el *software*. Esta libertad fomenta la colaboración y la mejora continua del sistema.

2. **Multitarea y multiusuario:**

Permite que varios usuarios trabajen, simultáneamente, en el mismo sistema sin interferir entre sí y que múltiples procesos se ejecuten al mismo tiempo. Esto lo hace ideal para entornos de servidores y redes.

3. **Portabilidad:**

GNU/Linux puede ejecutarse en una amplia variedad de plataformas y arquitecturas (x86, ARM, RISC-V, etc.), desde servidores y computadoras personales hasta dispositivos embebidos y teléfonos.

4. **Seguridad y estabilidad:**

Es reconocido por su gran estabilidad, incluso en ejecuciones prolongadas, y por su robusto sistema de permisos y usuarios, que limita el alcance de posibles ataques o errores. Además, la comunidad realiza actualizaciones y parches de seguridad constantemente.

5. **Estructura modular:**

Está compuesto por módulos independientes (núcleo, *shell*, sistema de archivos, utilidades, etc.), lo que facilita su mantenimiento y personalización.

6. **Sistema de archivos jerárquico:**

Organiza todos los recursos (archivos, dispositivos, configuraciones) en una única estructura jerárquica, que parte del directorio raíz (/).

7. **Compatibilidad y flexibilidad:**

Existen numerosas distribuciones (Debian, Ubuntu, Fedora, Arch, etc.) adaptadas a distintos tipos de usuarios y necesidades. Además, permite elegir entre múltiples entornos de escritorio, gestores de paquetes y herramientas.

8. **Comunidad y soporte colaborativo:**

GNU/Linux cuenta con una gran comunidad internacional que desarrolla, documenta y brinda soporte de manera colaborativa.

(b) *Mencionar otros sistemas operativos y compararlos con GNU/Linux en cuanto a los puntos mencionados en el inciso (a).*

Otros sistemas operativos, ampliamente utilizados, son Windows (Microsoft), macOS (Apple) y Android (Google). A continuación, se comparan con GNU/Linux en cuanto a los puntos mencionados en el inciso (a):

1. Software libre y código abierto:

- Windows: Es propietario y cerrado; el código fuente no está disponible y su uso está sujeto a licencias comerciales.
- macOS: Es privativo y exclusivo del *hardware* de Apple, aunque incorpora componentes de código abierto (como partes de BSD).
- Android: Parcialmente abierto, ya que el núcleo es Linux, pero muchas capas y servicios de Google son propietarios.

2. Multitarea y multiusuario:

Todos los sistemas mencionados permiten multitarea (ejecución simultánea de procesos). Sin embargo, GNU/Linux fue diseñado desde sus orígenes como multiusuario real, algo que, en Windows y macOS, se implementó más tarde y con mayores restricciones.

3. Portabilidad:

- Windows: Está optimizado para arquitecturas x86/x64; su portabilidad es limitada.
- macOS: Funciona, exclusivamente, en equipos Apple.
- Android: Muy extendido en dispositivos móviles, pero no tan flexible fuera de ese entorno.

4. Seguridad y estabilidad:

- Windows: Más vulnerable a virus y *malware*, principalmente por su popularidad y arquitectura de permisos más laxa.
- macOS: Tiene buena seguridad, aunque no alcanza la flexibilidad ni el control de GNU/Linux.
- Android: Depende de las capas del fabricante y de la actualización; puede presentar vulnerabilidades si no se actualiza.

5. Estructura modular:

- GNU/Linux: Altamente modular; el usuario puede modificar o reemplazar componentes del sistema.
- Windows y macOS: Mucho más cerrados; el usuario tiene escaso control sobre los módulos del sistema.
- Android: Parcialmente modular, pero condicionado por Google y los fabricantes.

6. Sistema de archivos jerárquico:

Todos utilizan una estructura jerárquica, aunque en GNU/Linux es más uniforme (todo se organiza bajo "/"). En Windows, existen múltiples unidades (C:, D:, etc.), lo que fragmenta la estructura.

7. Compatibilidad y flexibilidad:

- Windows: Ampliamente compatible con programas comerciales y *hardware*, pero poco flexible; el usuario no puede modificar ni personalizar, en profundidad, el sistema.
- macOS: Ofrece buena compatibilidad dentro del ecosistema Apple y gran estabilidad, pero es cerrado y limitado al *hardware* de la marca.
- Android: Posee gran compatibilidad con aplicaciones móviles, pero su flexibilidad depende del fabricante y de las capas de *software* agregadas, que restringen la personalización completa.

8. Comunidad y soporte:

- Windows y macOS: El soporte depende de las empresas propietarias.
- Android: Tiene soporte de Google y comunidades específicas, pero menos abiertas que en GNU/Linux.

En síntesis, GNU/Linux se destaca por su libertad, seguridad, estabilidad y flexibilidad, mientras que los sistemas operativos propietarios como Windows y macOS ofrecen mayor facilidad de uso y compatibilidad comercial, pero a costa de menor control por parte del usuario.

(c) ¿Qué es GNU?

GNU es un proyecto de *software* libre iniciado en 1983 por Richard Stallman, con el objetivo de crear un sistema operativo completamente libre, compatible con Unix, pero sin incluir ningún componente privativo. El nombre GNU es un acrónimo recursivo que significa “GNU’s Not Unix” (“GNU No es Unix”).

El proyecto forma parte del movimiento del *software* libre, que defiende las cuatro libertades fundamentales del usuario:

- Usar el programa con cualquier propósito.
- Estudiar cómo funciona y adaptarlo a las necesidades propias.
- Redistribuir copias.
- Mejorar el programa y publicar esas mejoras.

El sistema GNU proporciona las herramientas básicas de un sistema operativo (compiladores, bibliotecas, *shells*, utilidades de administración, editores de texto, etc.).

En la actualidad, la mayoría de las distribuciones conocidas como “Linux” son, en realidad, combinaciones del núcleo Linux con las herramientas del proyecto GNU, motivo por el cual su nombre correcto es GNU/Linux.

(d) Indicar una breve historia sobre la evolución del proyecto GNU.

El proyecto GNU fue iniciado en 1983 por Richard Stallman en el Instituto Tecnológico de Massachusetts (MIT), con la idea de desarrollar un sistema operativo completamente libre y compatible con Unix.

En 1985, Stallman fundó la *Free Software Foundation* (FSF) para apoyar el desarrollo y la difusión del *software* libre, así como para promover licencias que garantizaran la libertad de los usuarios, como la *General Public Licence* de GNU (GPL).

Durante la segunda mitad de la década de 1980, el proyecto GNU avanzó en la creación de herramientas esenciales como el compilador GCC (*GNU Compiler Collection*), el editor Emacs, el intérprete de comandos Bash y muchas utilidades del sistema. Sin

embargo, el sistema GNU aún no contaba con un núcleo funcional (llamado Hurd), que se encontraba en desarrollo.

En 1991, Linus Torvalds publicó el núcleo Linux, que era libre y compatible con las herramientas GNU. La combinación de ambos permitió conformar un sistema operativo completo: GNU/Linux, el cual se difundió, rápidamente, en universidades, empresas y entornos domésticos.

Desde entonces, el proyecto GNU continúa activo, manteniendo y desarrollando múltiples programas libres, y promoviendo los principios éticos y sociales del movimiento del *software* libre.

(e) *Explicar qué es la multitarea e indicar si GNU/Linux hace uso de ella.*

La multitarea es la capacidad de un sistema operativo para ejecutar varios procesos o programas de manera simultánea, compartiendo los recursos del procesador, la memoria y otros dispositivos.

En realidad, el procesador alterna, rápidamente, entre las distintas tareas, dando la sensación de ejecución paralela (especialmente, en sistemas con un solo núcleo). En los procesadores multinúcleo, varias tareas pueden ejecutarse, verdaderamente, al mismo tiempo.

Existen dos tipos principales de multitarea:

- Cooperativa: Cada proceso cede, voluntariamente, el control al sistema operativo.
- Preventiva: El sistema operativo decide cuándo interrumpir un proceso para dar tiempo de CPU a otro.

GNU/Linux implementa multitarea preventiva, lo que significa que el núcleo administra, de forma automática, el uso del procesador entre los distintos procesos. Esto permite que el sistema siga funcionando de manera fluida, incluso cuando muchos programas están activos al mismo tiempo.

(f) *¿Qué es POSIX?*

POSIX significa *Portable Operating System Interface* (Interfaz Portátil para Sistemas Operativos). Es un conjunto de estándares definidos por IEEE (Instituto de Ingenieros Eléctricos y Electrónicos) que especifica una interfaz común para los sistemas operativos tipo Unix.

El objetivo de POSIX es garantizar que los programas puedan compilarse y ejecutarse en distintos sistemas operativos compatibles, sin necesidad de modificar su código fuente. Para lograrlo, define normas sobre aspectos como:

- Llamadas al sistema (*system calls*).

- Estructura del sistema de archivos.
- Manejo de procesos e hilos.
- Señales y comunicación entre procesos.
- Comportamiento del *shell* y utilidades básicas.

GNU/Linux cumple, en gran medida, con el estándar POSIX, lo que permite que muchas aplicaciones desarrolladas para sistemas Unix (como BSD o macOS) puedan ejecutarse en Linux con muy pocas modificaciones.

En resumen, POSIX promueve la portabilidad y la compatibilidad entre los distintos sistemas operativos de la familia Unix y sus derivados.

Ejercicio 2: Distribuciones de GNU/Linux.

(a) *¿Qué es una distribución de GNU/Linux? Nombrar, al menos, 4 distribuciones de GNU/Linux y citar diferencias básicas entre ellas.*

Una distribución de GNU/Linux es un paquete completo de *software* que combina el núcleo Linux, las herramientas del proyecto GNU y otros programas adicionales (como gestores de paquetes, entornos de escritorio y aplicaciones) para ofrecer un sistema operativo listo para instalar y usar. Cada distribución se adapta a distintos propósitos, como servidores, escritorios, educación o seguridad informática.

Algunas distribuciones populares son:

1. **Debian:**
 - Enfocada en estabilidad y robustez.
 - Ideal para servidores y entornos críticos.
 - Sus paquetes son más conservadores; menos actualizaciones frecuentes.
2. **Ubuntu:**
 - Orientada a usuarios de escritorio y principiantes.
 - Fácil instalación y amplia comunidad de soporte.
 - Basada en Debian, con un ciclo de actualizaciones regular y soporte a largo plazo (LTS).
3. **Fedora:**
 - Distribución vanguardista, incluye *software* más reciente.
 - Buena para desarrolladores y pruebas de nuevas tecnologías.
 - Respaldo de *Red Hat*, aunque con un ciclo de vida más corto.
4. **Arch Linux:**
 - Minimalista y, altamente, personalizable.
 - Filosofía “*rolling release*” (actualizaciones continuas).
 - Requiere mayor conocimiento técnico para su instalación y mantenimiento.

En resumen, cada distribución combina los mismos elementos básicos de GNU/Linux, pero se diferencian en facilidad de uso, frecuencia de actualizaciones, estabilidad y personalización.

(b) *¿En qué se diferencia una distribución de otra?*

Aunque todas las distribuciones de GNU/Linux comparten el núcleo Linux y las herramientas GNU, se diferencian, principalmente, en los siguientes aspectos:

1. **Gestor de paquetes:**

Cada distribución utiliza su propio sistema para instalar y actualizar *software*:

 - Debian/Ubuntu usan APT y paquetes .deb.
 - Fedora/Red Hat usan DNF/YUM y paquetes .rpm.
 - Arch Linux usa Pacman.
2. **Ciclo de actualizaciones y estabilidad:**

- Algunas distribuciones (Debian Stable, Ubuntu LTS) priorizan estabilidad, con versiones de *software* más conservadoras.
 - Otras (Fedora, Arch Linux) priorizan lo último en *software*, con actualizaciones frecuentes.
3. **Facilidad de uso e instalación:**
- Distribuciones como Ubuntu están orientadas a usuarios principiantes, con instaladores gráficos y entornos de escritorio listos para usar.
 - Arch Linux o Gentoo requieren conocimientos avanzados, con instalación y configuración manual.
4. **Entorno de escritorio y personalización:**
- Algunas distribuciones vienen con entornos gráficos predeterminados (GNOME, KDE, XFCE).
 - Otras permiten al usuario elegir o instalar el entorno que prefiera.
5. **Propósito y enfoque:**
- Algunas distribuciones se enfocan en servidores (Debian, CentOS), otras en escritorio general (Ubuntu, Linux Mint) y otras en seguridad o pruebas de penetración (Kali Linux, Parrot OS).

En resumen, las diferencias entre distribuciones se centran en gestión de paquetes, frecuencia de actualizaciones, facilidad de uso, entornos gráficos y finalidad del sistema, mientras que el núcleo Linux y las herramientas GNU siguen siendo comunes a todas.

(c) *¿Qué es Debian? Acceder al sitio <https://www.debian.org/> e indicar cuáles son los objetivos del proyecto y una breve cronología del mismo.*

Debian es un sistema operativo libre y universal, compuesto por el núcleo Linux y herramientas del proyecto GNU. Es mantenido por una comunidad internacional de desarrolladores y usuarios comprometidos con el *software* libre. Su nombre proviene de la combinación de los nombres de sus creadores: Debra Lynn y Ian Murdock.

Objetivos del proyecto: Según su filosofía, Debian busca crear un sistema operativo libre, disponible para todo el mundo, sin importar su ubicación geográfica, idioma o nivel de conocimiento técnico. El proyecto se basa en principios de apertura, transparencia y colaboración comunitaria. No se enfoca en el beneficio económico, sino en el desarrollo ético y técnico del *software* libre.

Cronología del proyecto Debian:

- Agosto de 1993: Ian Murdock, estudiante de la Universidad de Purdue, inicia el proyecto Debian con el objetivo de crear una distribución de Linux completamente libre.
- 1994: Se publica la versión 0.91, que incluye un sistema de empaquetado básico y una estructura inicial de paquetes.
- 1996: Debian 1.1, conocida como “Buzz”, es lanzada, marcando la primera versión oficial del sistema.
- 1999: Se inicia el soporte para arquitecturas adicionales y se publica la versión 2.0, conocida como “Hamm”.

- 2005: Debian 3.1, conocida como “Sarge”, es lanzada después de un largo período de desarrollo.
- 2015: Se implementa el soporte a largo plazo (LTS) para versiones antiguas, extendiendo su vida útil y seguridad.
- 2025: Debian 13, conocida como “Trixie”, es lanzada, continuando con el compromiso de ofrecer un sistema operativo libre, estable y seguro.

Esta cronología destaca los hitos importantes en el desarrollo y evolución del proyecto Debian, reflejando su crecimiento y consolidación como una de las distribuciones más respetadas y utilizadas en el mundo del *software* libre.

Ejercicio 3: Estructura de GNU/Linux.

(a) *Nombrar cuáles son los 3 componentes fundamentales de GNU/Linux.*

Los tres componentes fundamentales de GNU/Linux son:

1. Núcleo (Kernel):

- Es el corazón del sistema operativo.
- Se encarga de gestionar el *hardware*, la memoria, los procesos y la comunicación entre dispositivos y programas.
- Ejemplos: Linux kernel 6.x, 5.x, etc.

2. Shell o intérprete de comandos:

- Es la interfaz entre el usuario y el núcleo.
- Permite ejecutar comandos, *scripts* y programas.
- Ejemplos: Bash, Zsh, Fish.

3. Sistema de archivos y utilidades GNU:

- Conjunto de herramientas y programas esenciales para operar el sistema, como compiladores, editores de texto, utilidades de gestión de archivos y bibliotecas.
- Incluye la estructura jerárquica de directorios, desde la raíz (/) hasta las carpetas de configuración y datos de usuario.

(b) *Mencionar y explicar la estructura básica del Sistema Operativo GNU/Linux.*

El sistema operativo GNU/Linux se organiza en varias capas jerárquicas, que permiten separar las funciones y facilitan la gestión del sistema. La estructura básica es la siguiente:

1. Núcleo (Kernel):

- Es la capa más interna, responsable de la comunicación entre el *hardware* y el *software*.
- Gestiona la CPU, memoria, dispositivos de entrada/salida, procesos y control de acceso.
- Funciona como intermediario entre los programas y los recursos físicos del sistema.

2. Shell o intérprete de comandos:

- Es la capa intermedia que permite al usuario interactuar con el sistema.
- Puede ser texto (CLI - *Command Line Interface*) o gráfica (GUI), dependiendo de la configuración.
- A través del *shell*, se pueden ejecutar comandos, *scripts* y programas, controlar procesos y administrar archivos.

3. Sistema de archivos y utilidades:

- Incluye las herramientas básicas de GNU y otros programas esenciales (compiladores, editores, utilidades de red, bibliotecas, etc.)
- Organiza los archivos en una estructura jerárquica que comienza en la raíz (/) y se ramifica en directorios como:
 - */bin*: programas esenciales.

- */etc*: archivos de configuración.
- */home*: directorios de usuarios.
- */usr*: programas y utilidades adicionales.
- */var*: archivos variables (logs, bases de datos).

4. **Aplicaciones y entorno de escritorio:**

- Son los programas que el usuario final utiliza, como navegadores, procesadores de texto, reproductores de multimedia o entornos gráficos (GNOME, KDE, XFCE).
- Esta capa depende de las anteriores para funcionar, ya que utiliza los servicios del *kernel*, el *shell* y las bibliotecas del sistema.

En resumen, GNU/Linux tiene una estructura modular y jerárquica, *Kernel* → *Shell* → Sistema de archivos/utilidades → Aplicaciones, lo que permite seguridad, estabilidad y flexibilidad en la gestión del sistema.

Ejercicio 4: Kernel.

(a) *¿Cuáles son sus funciones principales?*

El *kernel* es el núcleo del sistema operativo y su función principal es actuar como intermediario entre el *hardware* y el *software*. Sus funciones más importantes son:

1. **Gestión de procesos:**
 - Controla la creación, la planificación y la terminación de los procesos en ejecución.
 - Implementa la multitarea y asigna tiempo de CPU a cada proceso de manera eficiente.
2. **Gestión de memoria:**
 - Administra la memoria principal (RAM) y el espacio de intercambio (*swap*).
 - Se encarga de asignar memoria a los procesos y de proteger áreas de memoria para que un proceso no interfiera con otro.
3. **Gestión de dispositivos:**
 - Controla todos los dispositivos de *hardware* mediante los *drivers*.
 - Permite que los programas accedan a los recursos de forma estandarizada y segura.
4. **Gestión del sistema de archivos:**
 - Maneja la lectura, la escritura y la organización de los datos en los discos y otros medios de almacenamiento.
 - Garantiza la integridad de la información y permite acceso jerárquico a los archivos.
5. **Gestión de la seguridad y permisos:**
 - Controla los permisos de usuario y el acceso a recursos, evitando que procesos no autorizados realicen acciones críticas.
 - Implementa mecanismos de protección de memoria y de ejecución de código.
6. **Comunicación entre procesos:**
 - Facilita la interacción y la sincronización entre procesos mediante señales, tuberías, *sockets* y memoria compartida.

En resumen, el *kernel* es el cerebro del sistema, responsable de que los procesos, la memoria, el *hardware* y los archivos funcionen de manera coordinada y segura, garantizando la estabilidad y la eficiencia del sistema operativo.

(b) *¿Cuál es la versión actual? ¿Cómo se definía el esquema de versionado del Kernel en versiones anteriores a la 2.4? ¿Qué cambió en el versionado que se impuso a partir de la versión 2.6?*

Versión actual del kernel: Hasta el 16 de octubre de 2025, la versión estable más reciente del *kernel* de Linux es la 6.17.3. Esta versión se lanzó el 15 de octubre de 2025 y es la que se utiliza en distribuciones como Ubuntu 25.10 y Fedora 43.

Esquema de versionado antes de la versión 2.4: Antes de la versión 2.4, el esquema de versionado del *kernel* de Linux seguía una convención basada en números impares y pares:

- Números impares (por ejemplo, 2.1, 2.3, 2.5): Indicaban versiones en desarrollo, con cambios experimentales y no estables.
- Números pares (por ejemplo, 2.0, 2.2): Representaban versiones estables, listas para su uso general.

Este enfoque permitía a los desarrolladores y usuarios identificar, rápidamente, si una versión era estable o aún estaba en desarrollo.

Cambios en el esquema de versionado a partir de la versión 2.6: Con la introducción de la versión 2.6, el esquema de versionado cambió para reflejar mejor el ciclo de desarrollo y mantenimiento del *kernel*:

- Número mayor (2): Indicaba la serie principal del kernel.
- Número menor (6): Representaba la versión de desarrollo.
- Número de revisión (x): Denotaba actualizaciones menores o correcciones de errores.
- Número de parche (y): Se añadía para indicar parches específicos o actualizaciones de seguridad.

Este nuevo esquema proporcionaba una estructura más clara y coherente para el seguimiento de las versiones del *kernel* y facilitaba la gestión de actualizaciones y mantenimiento.

(c) *¿Es posible tener más de un Kernel de GNU/Linux instalado en la misma máquina?*

Sí, es posible tener más de un *kernel* de GNU/Linux instalado en la misma máquina. Esto se logra porque cada versión del *kernel* se instala en su propio directorio dentro de */boot* y se registra en el GRUB (el gestor de arranque), que permite seleccionar qué *kernel* iniciar al arrancar el sistema.

Ventajas de tener múltiples *kernels*:

- Seguridad ante fallos: Si la versión más reciente del *kernel* causa problemas, se puede iniciar el sistema con una versión anterior que funcione correctamente.
- Compatibilidad: Permite probar nuevas versiones del *kernel* sin comprometer la estabilidad del sistema principal.
- Flexibilidad para desarrolladores: Facilita el desarrollo y las pruebas de módulos o *drivers* específicos para distintas versiones del *kernel*.

En resumen, tener más de un *kernel* instalado es común y seguro, y permite mantener la estabilidad del sistema mientras se prueban actualizaciones o nuevas características.

(d) *¿Dónde se encuentra ubicado dentro del File System?*

En GNU/Linux, el *kernel* no es un programa como cualquier otro, es un archivo especial que se carga en memoria al arrancar el sistema. Dentro del *File System*, se encuentra ubicado en el directorio */boot*, que contiene los archivos del *kernel* instalados en el sistema.

Ejercicio 5: Intérprete de comandos (Shell).

(a) *¿Qué es?*

El *shell* es un programa que actúa como intermediario entre el usuario y el núcleo (*kernel*) del sistema operativo. Su función principal es interpretar los comandos que ingresa el usuario y comunicarlos al *kernel* para que se ejecuten.

El *shell* es la interfaz de línea de comandos que permite a los usuarios interactuar con GNU/Linux de manera flexible y poderosa, tanto de forma interactiva como mediante *scripts*.

(b) *¿Cuáles son sus funciones?*

Sus funciones son:

- Interpretar comandos: Permite ejecutar programas, *scripts* o instrucciones del sistema.
- Automatización de tareas: A través de *scripts*, se pueden automatizar procesos repetitivos.
- Gestión de procesos: Permite iniciar, detener o supervisar procesos.
- Interacción con el sistema de archivos: Navegar por directorios, copiar, mover o eliminar archivos.
- Variables y programación básica: Permite usar variables, condicionales y bucles para tareas más complejas.

(c) *Mencionar, al menos, 3 intérpretes de comandos que posee GNU/Linux y compararlos entre ellos.*

GNU/Linux ofrece varios intérpretes de comandos (*shells*), cada uno con características particulares. A continuación, se mencionan 3 de los más utilizados y una breve comparación entre ellos:

1. Bash (Bourne Again Shell):

- Es el *shell* por defecto en la mayoría de las distribuciones GNU/Linux.
- Ventajas: compatible con *scripts* del *shell* original (sh); soporta historial de comandos, autocompletado y variables de entorno; muy estable y, ampliamente, documentado.
- Uso típico: Ideal para administración de sistemas y *scripting* estándar.

2. Zsh (Z Shell):

- Es una versión más avanzada y configurable que Bash.
- Ventajas: ofrece autocompletado inteligente, sugerencias en tiempo real y temas visuales (como Oh My Zsh); permite una mayor personalización del *prompt* y funciones avanzadas de historial.

- Desventajas: puede consumir más recursos; requiere configuración inicial para aprovechar sus ventajas.
 - Uso típico: Preferido por usuarios avanzados y desarrolladores.
3. **Fish (Friendly Interactive Shell):**
- Diseñado para ser fácil de usar y, visualmente, más amigable.
 - Ventajas: autocompletado automático sin configuración adicional; coloreado de sintaxis por defecto; no requiere editar archivos de configuración complejos.
 - Desventajas: no es totalmente compatible con *scripts* de Bash, lo que limita su uso en entornos de producción.
 - Uso típico: Ideal para usuarios nuevos o tareas interactivas.

En resumen:

- Bash: clásico, estable y, ampliamente, usado.
- Zsh: más potente y configurable.
- Fish: moderno y simple para principiantes.

(d) ¿Dónde se ubican (path) los comandos propios y externos al Shell?

En GNU/Linux, los comandos que se ejecutan en el *shell* pueden ser de dos tipos: internos (propios del *shell*) o externos (programas ejecutables del sistema). Cada tipo se encuentra en lugares distintos del sistema de archivos.

1. **Comandos internos (propios del shell):**

- Son instrucciones integradas dentro del propio intérprete (por ejemplo, *cd*, *echo*, *pwd*, *export*, *history*).
- No son archivos ejecutables en el sistema, sino funciones incorporadas en el shell.
- Ubicación:
 - Están dentro del intérprete de comandos (por ejemplo, dentro de */bin/bash* o */usr/bin/zsh*).
 - No tienen una ruta propia en el sistema de archivos.

2. **Comandos externos:**

- Son programas ejecutables almacenados en el sistema de archivos.
- Cuando el usuario los invoca, el *shell* los busca en los directorios definidos en la variable de entorno *\$PATH*.
- Ubicaciones comunes:
 - */bin* → comandos básicos (por ejemplo, *ls*, *cp*, *mv*, *cat*).
 - */usr/bin* → aplicaciones de usuario (por ejemplo, *grep*, *nano*, *tar*).
 - */sbin* → comandos administrativos del sistema (por ejemplo, *reboot*, *ifconfig*).
 - */usr/sbin* → herramientas avanzadas para administración del sistema.

En resumen, los comandos internos están incorporados en el *shell*, mientras que los externos son programas independientes ubicados en los directorios del *PATH* del sistema.

(e) *¿Por qué se considera que el Shell no es parte del Kernel de GNU/Linux?*

Se considera que el Shell no es parte del Kernel de GNU/Linux porque:

- No gestiona hardware ni recursos del sistema.
- Opera en modo usuario, no en modo núcleo.
- Puede ser reemplazado sin alterar el sistema operativo.
- Actúa como interfaz entre el usuario y el Kernel, no como parte de él.

(f) *¿Es posible definir un intérprete de comandos distinto para cada usuario? ¿Desde dónde se define? ¿Cualquier usuario puede realizar dicha tarea?*

Sí, es posible definir un intérprete de comando distinto para cada usuario. En GNU/Linux, cada usuario puede tener asignado un *shell* diferente como su intérprete de comandos predeterminado. Esto significa que un usuario puede usar, por ejemplo, Bash, otro Zsh y otro Fish, según sus preferencias.

El *shell* predeterminado de cada usuario se define en el archivo */etc/passwd*.

Cada usuario puede cambiar su propio *shell*, siempre que:

- El nuevo intérprete esté instalado en el sistema.
- Esté listado en el archivo */etc/shells*, que contiene los *shells* válidos.

Sólo el usuario *root* (administrador) puede:

- Cambiar el *shell* de otros usuarios.
- Agregar nuevos intérpretes de comandos al sistema.

Ejercicio 6: El Sistema de Archivos (*File System*) en Linux.

(a) *¿Qué es?*

El sistema de archivos (*File System*) en Linux es la estructura lógica y jerárquica mediante la cual el sistema operativo organiza, almacena y administra los datos en los dispositivos de almacenamiento (como discos duros, SSD, memorias USB, etc.). En otras palabras, es la forma en que Linux ve y maneja los archivos y los directorios.

Funciones principales del *File System*:

- Organización: Estructura los datos en archivos y directorios dentro de una jerarquía.
- Gestión de acceso: Controla quién puede leer, escribir o ejecutar un archivo mediante permisos.
- Identificación: Cada archivo tiene nombre, ruta y atributos (tamaño, propietario, fecha de modificación, etc.).
- Abstracción del *hardware*: Permite al usuario trabajar con archivos sin preocuparse por cómo se almacenan, físicamente, en el disco.
- Montaje de dispositivos: Linux unifica todos los dispositivos bajo una única estructura de directorios, comenzando desde “/” (la raíz).

(b) *¿Cuál es la estructura básica de los File System en GNU/Linux? Mencionar los directorios más importantes e indicar qué tipo de información se encuentra en ellos. ¿A qué hace referencia la sigla FHS?*

El sistema de archivos (*File System*) de GNU/Linux tiene una estructura jerárquica en forma de árbol invertido, cuyo punto de partida es el directorio raíz /. A partir de él, se ramifican todos los demás directorios, que contienen archivos del sistema, configuraciones, programas y datos de los usuarios. Todo en Linux es un archivo: programas, dispositivos, directorios y procesos se representan como archivos dentro de esta estructura.

Directorios más importantes:

- /: Raíz del sistema de archivos. Contiene todos los demás directorios.
- /bin: Programas básicos del sistema (comandos esenciales como *ls*, *cp*, *mv*, *cat*).
- /boot: Archivos necesarios para el arranque del sistema, como el *kernel* (*vmlinuz*) y el GRUB.
- /dev: Archivos que representan dispositivos del *hardware* (por ejemplo, */dev/sda* para discos).
- /etc: Archivos de configuración del sistema y de los programas instalados.
- /home: Directorios personales de los usuarios (por ejemplo, */home/jmenduina*).
- /lib: Bibliotecas compartidas necesarias para que funcionen los programas del sistema.

- */media*: Puntos de montaje automático para dispositivos externos (pendrives, CDs).
- */mnt*: Punto de montaje temporal para dispositivos o particiones.
- */opt*: Aplicaciones opcionales instaladas, manualmente, por el usuario.
- */proc*: Archivos virtuales con información del sistema y procesos en ejecución.
- */root*: Directorio personal del usuario administrador (*root*).
- */run*: Información temporal del sistema y procesos activos desde el arranque.
- */sbin*: Programas del sistema usados por el administrador (por ejemplo, *reboot*, *ifconfig*).
- */srv*: Datos de servicios del sistema (por ejemplo, archivos servidos por un servidor *web*).
- */tmp*: Archivos temporales. Se eliminan, automáticamente, al reiniciar.
- */usr*: Contiene la mayoría de los programas y las utilidades de usuario. Incluye */usr/bin*, */usr/lib*, */usr/share*.
- */var*: Archivos variables (logs del sistema, colas de impresión, correos, etc.).

La sigla FHS hace referencia a “*Filesystem Hierarchy Standard*”, es decir, Estándar de Jerarquía del Sistema de Archivos. Es una norma que define la estructura y el propósito de cada directorio en sistemas GNU/Linux y similares a Unix. Su objetivo es garantizar que todas las distribuciones de Linux mantengan una organización coherente y que los programas puedan encontrar archivos y directorios en las mismas rutas, independientemente de la distribución (Debian, Ubuntu, Fedora, etc.).

(c) *Mencionar sistemas de archivos soportados por GNU/Linux.*

GNU/Linux es compatible con una gran cantidad de sistemas de archivos, tanto nativos como de otros sistemas operativos. Algunos de los más importantes son:

- ext2 (Second Extended File System): Fue el sistema estándar en las primeras distribuciones. No posee *journaling* (registro de cambios), lo que lo hace más simple, pero menos seguro ante fallos.
- ext3 (Third Extended File System): Evolución de ext2, agrega *journaling*, mejorando la recuperación ante apagados o errores inesperados.
- ext4 (Fourth Extended File System): Es el más usado actualmente. Ofrece soporte para archivos muy grandes, mejor rendimiento, menor fragmentación y *journaling* más eficiente.
- Btrfs (B-tree File System): Sistema moderno diseñado para reemplazar a ext4. Soporta *snapshots*, compresión, verificación de integridad y administración avanzada de volúmenes.
- XFS: Desarrollado por *Silicon Graphics*, es ideal para sistemas con archivos muy grandes y de alto rendimiento (servidores, bases de datos).
- ReiserFS/Reiser4: Destacado por su eficiencia en manejo de archivos pequeños, aunque, actualmente, está en desuso.

(d) *¿Es posible visualizar particiones del tipo FAT y NTFS (que son de Windows) en GNU/Linux?*

Sí, es posible visualizar particiones del tipo FAT y NTFS (que son de Windows) en GNU/Linux. El *kernel* de Linux incluye soporte para leer y escribir en varios sistemas de archivos, entre ellos los usados por Windows.

Ejercicio 7: Particiones.

(a) *Definición. Tipos de particiones. Ventajas y desventajas.*

Una partición es una división lógica dentro de un disco duro físico. Cada partición se comporta como una unidad de almacenamiento independiente, lo que permite organizar los datos o instalar varios sistemas operativos en un mismo disco.

Tipos de particiones:

1. Partición primaria:

- Es la partición principal del disco.
- Puede haber hasta 4 particiones primarias en un disco (según el esquema MBR).
- Una de ellas puede marcarse como “activa” para arrancar el sistema operativo.

2. Partición extendida:

- Es un tipo especial de partición que no almacena datos directamente, sino que contiene particiones lógicas.
- Sólo puede existir una extendida por disco, pero permite superar el límite de 4 particiones del MBR.

3. Particiones lógicas:

- Se crean dentro de la partición extendida.
- Permiten tener más de 4 particiones en total.
- Se comportan igual que las primarias para el usuario y el sistema operativo.

4. Particiones de arranque, sistema y swap (en Linux):

- */boot*: contiene los archivos necesarios para iniciar el sistema.
- */(root)*: contiene el sistema principal.
- *swap*: espacio en disco usado como memoria virtual.

Ventajas de particionar un disco:

- Permite instalar varios sistemas operativos en el mismo equipo (por ejemplo, Windows y Linux).
- Facilita organizar los datos (sistema, usuarios, *backups*, etc.).
- Mejora la seguridad y recuperación de datos: si una partición se daña, las otras pueden mantenerse intactas.
- Posibilita distintos sistemas de archivos en un mismo disco (ext4, NTFS, FAT32, etc.).

Desventajas de particionar un disco:

- Una partición puede quedarse sin espacio mientras otra tiene de sobra.
- La modificación del tamaño de las particiones puede ser riesgosa si no se realiza correctamente.
- Una mala configuración de particiones puede impedir el arranque del sistema.

(b) *¿Cómo se identifican las particiones en GNU/Linux? (Considerar discos IDE, SCSI y SATA).*

En GNU/Linux, las particiones se identifican mediante nombres asignados a los dispositivos de bloque que representan los discos y sus divisiones. Cada disco y partición se muestra como un archivo dentro del directorio `/dev`.

- Discos IDE (antiguos): Se identifican con el prefijo *hd* (*hard disk*).
- Discos SCSI y SATA (actuales): Se identifican con el prefijo *sd* (*SCSI disk*).

(c) *¿Cuántas particiones son necesarias, como mínimo, para instalar GNU/Linux? Nombrarlas, indicando tipo de partición, identificación, tipo de File System y punto de montaje.*

Como mínimo, para instalar GNU/Linux, son necesarias dos particiones: una para el sistema principal (raíz `/`) y otra para la memoria de intercambio (*swap*). Aunque es posible instalar todo en una sola partición (usando un archivo de intercambio en lugar de *swap*), la práctica recomendada es usar dos particiones separadas.

1. Partición raíz (`/`):

- Tipo de partición: primaria (o lógica).
- Identificación típica: `/dev/sda1`.
- Tipo de *File System*: *ext4* (el más común, aunque puede ser *btrfs*, *xfs*, etc.).
- Punto de montaje: `/`.

2. Partición de intercambio (*swap*):

- Tipo de partición: primaria (o lógica).
- Identificación típica: `/dev/sda2`.
- Tipo de *File System*: *swap*.
- Punto de montaje: no tiene; el sistema la utiliza, directamente, como memoria virtual.

(d) *Dar ejemplos de diversos casos de particionamiento, dependiendo del tipo de tarea que se deba realizar en el sistema operativo.*

El esquema de particiones en GNU/Linux puede variar según el tipo de usuario o servidor, ya que diferentes tareas requieren diferentes niveles de organización, seguridad y rendimiento. Algunos casos típicos son:

- Instalación básica o de escritorio personal: Ideal para usuarios comunes o principiantes.
- Servidor web o de bases de datos: En servidores, se recomienda separar directorios críticos por seguridad, rendimiento y administración.
- Estación de trabajo o entorno de desarrollo: Pensado para programadores o usuarios avanzados que compilan *software*.

- Servidor de archivos o NAS: Pensado para almacenamiento masivo de datos.

(e) ¿Qué tipo de software para particionar existe? Mencionarlos y comparar.

El *software* de particionado permite crear, modificar, redimensionar, eliminar o formatear particiones en un disco. Estos programas pueden ejecutarse desde el propio sistema operativo o desde un medio externo (por ejemplo, un *Live CD/USB*).

Herramientas de particionado en GNU/Linux:

- *fdisk*: Herramienta clásica para gestionar particiones en discos MBR. Permite crear, borrar y listar particiones. No soporta GPT.
- *parted*: Soporta discos con tablas de partición MBR y GPT. Permite redimensionar particiones y modificar el esquema del disco sin reiniciar.
- *cddisk*: Interfaz más amigable que *fdisk*. Ideal para usuarios que prefieren una vista de menú en consola.
- *gparted*: Versión con interfaz visual de *parted*. Permite mover, redimensionar y crear particiones fácilmente. Incluye soporte para FAT, NTFS, ext4, etc.
- *KDE Partition Manager*: Similar a *GParted*, pero integrado en entornos KDE (como Kubuntu).

Herramientas de particionado en otros sistemas operativos:

- *Disk Management* (Administración de discos): Permite crear y formatear particiones básicas (NTFS, FAT32). Limitado para operaciones avanzadas.
- *Disk Utility* (Utilidad de discos): Permite gestionar volúmenes HFS+, APFS y FAT. Posee funciones de reparación y formateo, pero con poca compatibilidad fuera de macOS.
- *EaseUS Partition Master/AOMEI/MiniTool*: Programas de terceros, con interfaz gráfica avanzada. Permiten redimensionar particiones sin pérdida de datos, clonar discos, etc.

Ejercicio 8: Arranque (*Bootstrap*) de un Sistema Operativo.

(a) ¿Qué es el BIOS? ¿Qué tarea realiza?

BIOS significa *Basic Input/Output System* (Sistema Básico de Entrada/Salida). Es un *firmware* (*software* grabado en un chip de la placa madre) que se ejecuta al encender la computadora.

El BIOS se encarga de inicializar y probar el *hardware* antes de que arranque el sistema operativo. Esta fase se conoce como POST (*Power-On Self Test*). Durante el POST, el BIOS: verifica la memoria RAM; detecta dispositivos conectados (discos, teclado, USB, tarjetas de video, etc.); inicializa controladores básicos del *hardware*.

Las tareas principales del BIOS son:

- Autotest del hardware (POST): Comprueba que todos los componentes esenciales funcionen correctamente.
- Detección de dispositivos de arranque: Busca discos duros, CD/DVD, USB u otros medios desde donde pueda cargar el sistema operativo.
- Cargar el bootstrap/bootloader: Una vez localizado el dispositivo de arranque, el BIOS carga el primer sector (MBR) del disco en la memoria y transfiere el control al *bootloader* (por ejemplo, GRUB en Linux).
- Proporcionar servicios básicos de E/S: Permite que el sistema operativo y los programas interactúen con dispositivos básicos (teclado, pantalla, discos) antes de que existan controladores propios del sistema operativo.

(b) ¿Qué es UEFI? ¿Cuál es su función?

UEFI significa *Unified Extensible Firmware Interface* (Interfaz de *Firmware* Extensible Unificada). Es un reemplazo moderno del BIOS, que proporciona una interfaz más avanzada entre el *firmware* de la placa madre y el sistema operativo. UEFI no sólo inicializa el *hardware*, sino que también soporta discos grandes, arranque seguro y un entorno más flexible que el BIOS clásico.

El UEFI se encarga de:

1. Inicializar y probar el *hardware* al encender la computadora, igual que el BIOS (POST).
2. Detectar y gestionar dispositivos de arranque (discos, USB, red, CD/DVD).
3. Cargar el *bootloader* o el cargador de arranque del sistema operativo.
4. Proporcionar funciones avanzadas de *firmware*, como:
 - Arranque seguro (*Secure Boot*): Garantiza que sólo se ejecute *software* firmado y confiable.
 - Soporte para discos grandes (> 2 TB) mediante GPT (*GUID Partition Table*).
 - Interfaz gráfica y compatibilidad con *mouse*.
 - Capacidad de ejecutar aplicaciones pequeñas antes de cargar el sistema operativo.

(c) ¿Qué es el MBR? ¿Qué es el MBC?

MBR significa *Master Boot Record* (Registro de Arranque Maestro). Es el primer sector de un disco duro (sector 0, generalmente 512 bytes). Contiene información esencial para arrancar el sistema operativo y la tabla de particiones del disco.

MBC significa *Master Boot Code* (Código de Arranque Maestro). Es la parte del MBR que contiene el código ejecutable, es decir, el programa que inicia el arranque del sistema operativo. Cuando el BIOS termina el POST y transfiere el control al MBR, el MBC se ejecuta, decide qué partición es arrancable y carga el *bootloader* de esa partición.

(d) ¿A qué hacen referencia las siglas GPT? ¿Qué sustituye? Indicar cuál es su formato.

GPT significa *GUID Partition Table* (Tabla de Particiones con Identificador Global Único). Es un nuevo esquema de particionamiento que sustituye al MBR en discos modernos. Se utiliza, principalmente, en sistemas con UEFI, aunque también puede usarse en BIOS *Legacy* con compatibilidad.

(e) ¿Cuál es la funcionalidad de un “Gestor de Arranque”? ¿Qué tipos existen? ¿Dónde se instalan? Citar gestores de arranque conocidos.

Un “Gestor de Arranque” (*Bootloader*) es un programa que se ejecuta al inicio del sistema para cargar el sistema operativo en memoria y pasarle el control al *kernel*. Su funcionalidad es permitir que el sistema operativo se inicie correctamente y, en muchos casos, elegir entre varios sistemas operativos instalados (*dual boot*). Se instalan en MBR (BIOS) o en *EFI System Partition* (UEFI).

Tipos de gestores de arranque:

- Primera etapa (*Stage 1*): Programa mínimo ubicado en el primer sector del disco (MBR o *EFI partition*). Su tarea principal es localizar el *Stage 2* o el *kernel*.
- Segunda etapa (*Stage 2*): Programa más completo que muestra menú de arranque, carga módulos y pasa parámetros al *kernel*.
- Gestores de arranque por BIOS vs. UEFI.

Gestores de arranque conocidos:

- GRUB (*GRand Unified Bootloader*): El más común en GNU/Linux. Soporta *multi-boot* y UEFI/BIOS.
- LILO (*Linux Loader*): Más antiguo, sólo BIOS, ya en desuso.
- *systemd-boot*: Ligero, para sistemas UEFI, integrado con *systemd*.
- *rEFInd*: Especialmente útil en sistemas UEFI con varios sistemas operativos.

- Windows *Boot Manager*: Arranca Windows y puede integrarse con otros sistemas operativos vía UEFI.

(f) ¿Cuáles son los pasos que se suceden desde que se prende una computadora hasta que el sistema operativo es cargado (proceso de *bootstrap*)?

El *bootstrap* es el proceso mediante el cual la computadora inicia desde cero y carga el sistema operativo en memoria.

1. **Encendido y energía:**
 - Al presionar el botón de encendido, la fuente de alimentación entrega energía a todos los componentes del sistema.
2. **POST (Power-On Self Test):**
 - Ejecutado por el BIOS o UEFI.
 - Comprueba que RAM, CPU, teclado, tarjetas de video y discos funcionen correctamente.
 - Si hay errores críticos, se detiene y puede emitir *beeps* o mensajes de error.
3. **Inicialización del hardware:**
 - BIOS/UEFI configura los dispositivos básicos y prepara el entorno para cargar el sistema operativo.
4. **Búsqueda del dispositivo de arranque:**
 - BIOS/UEFI revisa la secuencia de arranque (disco duro, USB, CD/DVD, red).
 - Encuentra un sector de arranque válido (MBR o *EFI System Partition*).
5. **Carga del bootloader (gestor de arranque):**
 - BIOS/UEFI transfiere el control al bootloader, que puede estar en MBR (para BIOS) *EFI Partition* (para UEFI).
6. **Ejecución del bootloader:**
 - El *bootloader* muestra un menú de sistemas operativos si hay más de uno.
 - Carga el *kernel* del sistema operativo en memoria.
 - Pasa parámetros al *kernel* (por ejemplo, modo de arranque o resolución de pantalla).
7. **Inicialización del kernel:**
 - El *kernel* detecta el *hardware*, monta la partición raíz (/) y configura los controladores y servicios esenciales.
8. **Carga del sistema de inicio (init o systemd):**
 - El *kernel* transfiere el control al sistema de inicio, que inicia los servicios y *daemons*.
 - Configura la interfaz gráfica o de consola según el sistema.
9. **Login del usuario:**
 - Finalmente, se muestra la pantalla de *login* o el *prompt* de terminal, listo para usar el sistema operativo.

(g) Analizar el proceso de arranque en GNU/Linux y describir sus principales pasos.

El arranque de GNU/Linux sigue los pasos generales del *bootstrap*, pero tiene particularidades propias debido a su *kernel* y sistema de inicio.

(h) *¿Cuáles son los pasos que se suceden en el proceso de parada (shutdown) de GNU/Linux?*

El *shutdown* es el proceso mediante el cual GNU/Linux termina la ejecución del sistema operativo de manera ordenada, asegurando la integridad de los datos y del *hardware*.

Los pasos que se suceden en el proceso de parada (*shutdown*) de GNU/Linux son:

1. **Iniciar el proceso de apagado:**
 - Se ejecuta un comando como *shutdown -h now* o mediante el menú gráfico.
 - El sistema avisa a todos los usuarios conectados que el sistema se apagará.
2. **Notificar a los procesos:**
 - El sistema de inicio (*systemd* o *init*) envía señales SIGTERM a todos los procesos en ejecución.
 - Los procesos deben terminar ordenadamente, cerrando archivos abiertos y guardando datos.
3. **Finalización de los procesos:**
 - Después de un tiempo de espera, el sistema envía señales SIGKILL a los procesos que no respondieron, forzando su cierre.
4. **Detener servicios y daemons:**
 - *systemd* o *init* detienen todos los servicios activos (redes, servidores gráficos, servidores de impresión, cron, etc.).
5. **Desmontar sistemas de archivos:**
 - Se desmontan todas las particiones montadas, garantizando que no haya pérdida de datos.
 - Se vacían *buffers* de escritura en disco.
6. **Sincronizar y apagar hardware:**
 - Se sincroniza el disco duro para asegurar que todos los datos se hayan escrito.
 - Se apaga el *hardware* (CPU, ventiladores, dispositivos) o se reinicia si se solicitó.

(i) *¿Es posible tener, en una PC, GNU/Linux y otro sistema operativo instalado? Justificar.*

Sí, es posible tener, en una PC, GNU/Linux y otro sistema operativo instalado. Este esquema se conoce como *dual boot* y permite elegir qué sistema operativo iniciar al encenderla computadora.

- Cada sistema operativo necesita su propio entorno de archivos y controladores.
- Con particiones separadas y un gestor de arranque compatible, no hay conflictos entre los sistemas.

- Es una práctica común para usuarios que necesitan Linux para desarrollo y Windows para aplicaciones específicas.

Ejercicio 9: Archivos y Editores.

(a) *¿Cómo se identifican los archivos en GNU/Linux?*

En GNU/Linux, los archivos se identifican, principalmente, por su nombre y ubicación en el sistema de archivos.

(b) *Investigar el funcionamiento de los editores vim, nano y mcedit, y de los comandos cat, more y less.*

Editores:

- *vim*: Editor de texto avanzado en terminal.
- *nano*: Editor de texto sencillo en terminal.
- *mcedit*: Editor de texto incluido en *Midnight Commander* (MC), un gestor de archivos en terminal.

Comandos:

- *cat*: Muestra el contenido completo de un archivo en pantalla.
- *more*: Muestra contenido de un archivo página por página.
- *less*: Similar a *more*, pero permite avanzar y retroceder en el archivo.

(c) *Crear un archivo llamado “prueba.exe” en el directorio personal usando el vim. El mismo debe contener el número de alumno y el nombre.*

```
vim /home/jmenduina/prueba.exe
12345 - Juan Menduiña
:exit
cat /home/jmenduina/prueba.exe
```

(d) *Investigar el funcionamiento del comando file. Probarlo con diferentes archivos. ¿Qué diferencia se nota?*

El comando *file* determina el tipo de un archivo, examinando su contenido (no se fija sólo en la extensión). Lo hace con una base de datos de “*magic numbers*” (patrones binarios, firmas, cabeceras) y reglas, usando la librería *libmagic*. Puede decir si un archivo es texto, *script*, ejecutable ELF, imagen, tar gzip, dispositivo, enlace simbólico, etc.

(e) *Investigar la funcionalidad y los parámetros de los siguientes comandos relacionados con el uso de archivos:*

- *cd*: Cambia el directorio de trabajo actual.
- *mkdir*: Crea directorios.
- *rmdir*: Elimina directorios vacíos.
- *ln*: Crea enlaces (*links*) entre archivos (*hard links* o *symbolic links*).
- *tail*: Muestra las últimas líneas de un archivo.
- *locate*: Busca archivos por nombre usando una base de datos indexada.
- *ls*: Lista el contenido de directorios.
- *pwd*: Imprime el directorio de trabajo actual.
- *cp*: Copia archivos y directorios.
- *mv*: Mueve o renombra archivos/directorios.
- *find*: Busca archivos y directorios en tiempo real recursivamente, con criterios muy flexibles. Es más lento que *locate*, pero preciso y poderoso.

Ver la ayuda/guía de cada comando:

- *man comando*.
- *comando --help*.

Ejercicio 10.

Indicar qué comando es necesario utilizar para realizar cada una de las siguientes acciones. Investigar el funcionamiento y los parámetros más importantes:

(a) *Crear la carpeta ISOCSO.*

```
mkdir /home/jmenduina/ISOCSO
```

(b) *Acceder a la carpeta.*

```
cd /home/jmenduina/ISOCSO
```

(c) *Crear dos archivos con los nombres isocso.txt e isocso.csv.*

```
touch /home/jmenduina/ISOCSO/isocso.txt /home/jmenduina/ISOCSO/isocso.csv  
ls /home/jmenduina/ISOCSO
```

(d) *Listar el contenido del directorio actual.*

```
ls
```

(e) *Visualizar la ruta donde se está situado.*

```
pwd
```

(f) *Buscar todos los archivos en los que su nombre contiene la cadena “iso*”.*

```
find . -type f -name "iso*"
```

(g) *Informar la cantidad de espacio libre en disco.*

```
df -h
```

(h) *Verificar los usuarios conectados al sistema.*

w

(i) *Editar el archivo isocso.txt e ingresar Nombre y Apellido.*

```
echo "Juan Mendiña" > /home/jmendiña/ISOCSO/isocso.txt  
cat /home/jmendiña/ISOCSO/isocso.txt
```

(j) *Mostrar en pantalla las últimas líneas de un archivo.*

```
tail -n 5 /home/jmendiña/ISOCSO/isocso.txt
```

Ejercicio 11.

Investigar funcionamiento, parámetros y ubicación (directorio) de los siguientes comandos:

(a) *man.*

Muestra la página de manual de otros comandos y utilidades (documentación local).

Ubicación típica: */bin/man* o */usr/bin/man*.

(b) *shutdown.*

Inicia el apagado ordenado del sistema o permite programarlo para más tarde; notifica a usuarios y detiene servicios.

Ubicación típica: */sbin/shutdown* o */usr/sbin/shutdown*.

(c) *reboot.*

Reinicia el sistema (sincroniza, detiene servicios y apaga para, luego, volver a arrancar).

Ubicación típica: */sbin/reboot* o */usr/sbin/reboot*.

(d) *halt.*

Detiene (para) el sistema; en muchos sistemas, *halt* deja el *hardware* en estado detenido.

Ubicación típica: */sbin/halt* o */usr/sbin/halt*.

(e) *uname.*

Muestra información del sistema operativo/*kernel* (nombre, versión, arquitectura).

Ubicación típica: */bin/uname* o */usr/bin/uname*.

(f) *dmesg.*

Muestra el *buffer* de mensajes del *kernel* (mensajes de arranque y eventos del *kernel*: detección de *hardware*, *drivers*, errores). Muy útil para diagnóstico *hardware*/arranque.

Ubicación típica: */bin/dmesg* o */usr/bin/dmesg*.

(g) *lspci*.

Lista los dispositivos PCI detectados (tarjetas gráficas, controladoras, etc.). Forma parte del paquete *pciutils*.

Ubicación típica: */usr/bin/lspci*.

(h) *at*.

Programa la ejecución de comandos una sola vez en un momento futuro (*job scheduler* simple). Interactúa con el demonio *atd*.

Ubicación típica: */usr/bin/at*.

(i) *netstat*.

Muestra conexiones de red, tablas de *routing*, estadísticas de interfaces, puertos abiertos y *sockets*. Forma parte del paquete *net-tools* (antiguo).

Ubicación típica: */bin/netstat* o */usr/bin/netstat*.

(j) *head*.

Muestra las primeras líneas de uno o varios archivos. Muy útil para echar un vistazo rápido.

Ubicación típica: */bin/head* o */usr/bin/head*.

(k) *tail*.

Muestra las últimas líneas de un archivo; tiene modo seguimiento para ver nuevas líneas en tiempo real (ideal para logs).

Ubicación típica: */bin/tail* o */usr/bin/tail*.

Ejercicio 12: Procesos.

(a) *¿Qué es un proceso? ¿A qué hacen referencia las siglas PID y PPID? ¿Todos los procesos tienen estos atributos en GNU/Linux? Justificar. Indicar qué otros atributos tiene un proceso.*

Un proceso es un programa en ejecución, es decir, una instancia activa de un programa que está siendo ejecutada por el sistema operativo. Incluye:

- El código del programa (instrucciones ejecutables).
- Los datos del programa (variables, buffers, etc.).
- El estado de ejecución, que permite al sistema operativo retomar la ejecución donde se quedó.
- Recursos asignados, como memoria, archivos abiertos, y dispositivos.

En GNU/Linux, cada tarea que el *kernel* ejecuta se considera un proceso (incluyendo *daemons* y *threads*).

- PID significa *Process ID* y es el identificador único que el sistema operativo asigna a cada proceso.
- PPID significa *Parent Process ID* y es el identificador del proceso padre, es decir, el que creó o generó este proceso.

En GNU/Linux, todos los procesos tienen PID y PPID. Esto es esencial para la jerarquía de procesos:

- PID único para identificar el proceso en el *kernel*.
- PPID para establecer la relación padre-hijo, lo que permite terminar procesos hijos al finalizar el padre o que los procesos *zombies* sean adoptados por *init/systemd*.

Los procesos *kernel threads* pueden tener peculiaridades en su PPID, pero, incluso ellos, tienen un PID para la gestión por el *kernel*.

Además de PID y PPID, un proceso tiene otros atributos:

- UID/GID: Identificador de usuario y grupo propietario.
- Estado del proceso: *Running, Sleeping, Stopped, Zombie*.
- Prioridad/Nice Value: Controla el tiempo de CPU asignado.
- Memoria asignada: Tamaño de *stack, heap*, código y memoria residente.
- Archivos abiertos: Lista de descriptores de archivos y dispositivos asociados.
- Señales pendientes/máscara de señales: Para comunicación entre procesos.
- Tiempo de CPU usado: Usuario y sistema.
- Comando ejecutado: Nombre del programa o ruta.

(b) *Investigar funcionamiento, parámetros y ubicación (directorio) de los siguientes comandos relacionados a procesos. En caso de que algún comando no venga por defecto en la distribución que se utiliza, se deberá proceder a instalarlo:*

- *top*: Muestra, en tiempo real, los procesos activos y el uso de recursos del sistema (CPU, memoria, etc.). Ubicación típica: */usr/bin/top*.
- *htop*: Versión más amigable de *top* con interfaz colorida e interactiva, permite usar el cursor y menú para matar procesos, cambiar prioridad, etc. Ubicación típica: */usr/bin/htop*.
- *ps*: Muestra un *snapshot* de los procesos activos (no en tiempo real). Ubicación típica: */bin/ps* o */usr/bin/ps*.
- *pstree*: Muestra la jerarquía de procesos en forma de árbol, indicando padres e hijos. Ubicación típica: */usr/bin/pstree*.
- *kill*: Envía señales a un proceso (por defecto, SIGTERM para terminarlo). Ubicación típica: */bin/kill* o */usr/bin/kill*.
- *pgrep*: Busca procesos por nombre o patrón, devuelve PID(s). Ubicación típica: */usr/bin/pgrep*.
- *pkill*: Envía señales a procesos por nombre (como *kill*, pero buscando por nombre). Ubicación típica: */usr/bin/pkill*.
- *killall*: Envía señal a todos los procesos con un nombre exacto. Similar a *pkill*. Ubicación típica: */usr/bin/killall*.
- *renice*: Cambia la prioridad de ejecución (*nice value*) de un proceso activo. Ubicación típica: */usr/bin/renice*.
- *xkill*: Permite cerrar ventanas gráficas con el *mouse* (interfaz X11). Ubicación típica: */usr/bin/xkill*.
- *atop*: Monitor de procesos y recursos en tiempo real y más detallado que *top*. Puede registrar histórico de uso. Ubicación típica: */usr/bin/atop*.
- *nice*: Ejecuta un comando con un valor de prioridad distinto (*nice value*). Ubicación típica: */usr/bin/nice*.

Ver la ayuda/guía de cada comando:

- *man comando*.
- *comando --help*.

Ejercicio 13: Proceso de Arranque SystemV (<https://github.com/systeminit/si/>).

(a) Enumerar los pasos del proceso de inicio de un sistema GNU/Linux, desde que se prende la PC hasta que se logra obtener el login en el sistema.

Pasos del proceso de inicio de un sistema GNU/Linux:

1. POST (Power-On Self Test):

- Cuando se prende la PC, la BIOS (o UEFI en sistemas modernos) realiza un POST, verificando *hardware* básico (memoria RAM, teclado, CPU, tarjetas de video, discos, etc.).
- Se inicializan los dispositivos esenciales y se preparan para que el sistema operativo arranque.

2. Localización del gestor de arranque:

- La BIOS busca el Master Boot Record (MBR) del primer disco de arranque.
- En sistemas con UEFI, busca el EFI *System Partition* (ESP) para localizar un *bootloader* compatible.
- El gestor de arranque (*bootloader*), como GRUB, se carga en memoria y se ejecuta.

3. Carga del kernel:

- El *bootloader* muestra un menú (opcional) y carga el *kernel* de Linux en memoria junto con la *initramfs* (*filesystem* temporal).
- La *initramfs* contiene los controladores esenciales y los *scripts* necesarios para montar el sistema de archivos raíz.

4. Inicialización del kernel:

- El *kernel* inicializa gestión de memoria (RAM), dispositivos y controladores y subsistemas del *kernel* (*scheduler*, manejo de permisos, sistemas de archivos, etc.).
-

5. Ejecución del proceso init:

- Una vez que el *kernel* está listo, ejecuta */sbin/init*, que es el primer proceso usuario (PID= 1).
- En *SystemV*, *init* es responsable de configurar la consola e iniciar *runlevel* correspondiente.

6. Runlevels (niveles de ejecución):

- *SystemV* organiza servicios en *runlevels*.
- Según el *runlevel* configurado, *init* ejecuta los *scripts* de inicio en */etc/rc.d/* o */etc/rc#.d/*.

7. Inicialización de servicios:

- Se ejecutan servicios esenciales:
 - Red (*networking*).
 - *Daemons* del sistema (*cron*, *syslog*, etc.).
 - Montaje de sistemas de archivos adicionales (*/home*, */var*, etc.).
 - Cualquier servicio configurado para ese *runlevel*.

8. Login:

- Finalmente, se lanza el *getty* en las terminales virtuales (TTY) o el *display manager* (si es modo gráfico).

- El usuario ve la pantalla de *login* y puede autenticarse para empezar a usar el sistema.

(b) Proceso INIT. ¿Quién lo ejecuta? ¿Cuál es su objetivo?

El proceso *INIT* (en sistemas *SystemV*) es el primer proceso que ejecuta el *kernel* de Linux una vez que termina su propia inicialización. En particular:

- El *kernel* lo lanza automáticamente.
- Se encuentra en la ruta */sbin/init*.
- Su PID (*Process ID*) siempre es 1, lo que lo convierte en el padre de todos los procesos del sistema.

El objetivo del proceso *init* es inicializar el espacio de usuario (*user space*) del sistema operativo. Esto incluye:

- Ejecutar los *scripts* de arranque definidos en */etc/inittab* y en los directorios */etc/rc.d/* o */etc/init.d/*.
- Montar sistemas de archivos, iniciar servicios básicos (*red*, *syslog*, etc.).
- Cambiar al nivel de ejecución (*runlevel*) configurado por defecto (por ejemplo, modo texto o modo gráfico).
- Iniciar los procesos *getty* que muestran los *prompts* de *login* en las terminales.
- Mantener el control de los procesos del sistema (reiniciar servicios, apagar correctamente, etc.).

(c) RunLevels. ¿Qué son? ¿Cuál es su objetivo?

Los *RunLevels* (niveles de ejecución) son modos de operación predefinidos en los sistemas GNU/Linux basados en *SystemV* (*SysVInit*). Cada *runlevel* representa un estado del sistema que determina qué servicios y procesos deben estar activos. En otras palabras, un *runlevel* indica qué conjunto de procesos el sistema debe iniciar o detener según la fase o el propósito de uso (por ejemplo, modo monousuario, modo multiusuario, modo gráfico, etc.).

El objetivo de los *runlevels* es permitir al administrador controlar el estado operativo del sistema, facilitando tareas como:

- Iniciar el sistema con distintos niveles de servicio.
- Cambiar entre modos (por ejemplo, del modo texto al gráfico).
- Detener o reiniciar el sistema de manera controlada.

(d) ¿A qué hace referencia cada nivel de ejecución según el estándar? ¿Dónde se define qué RunLevel ejecutar al iniciar el sistema operativo? ¿Todas las distribuciones respetan estos estándares?

En los sistemas GNU/Linux basados en *SystemV Init*, los niveles de ejecución (*RunLevels*) representan diferentes modos de operación del sistema. Cada nivel indica qué servicios y procesos deben estar activos:

<i>RunLevel</i>	Nombre/Estado	Descripción
0	<i>Halt</i> (Apagado)	Apaga el sistema. Todos los procesos se detienen
1	<i>Single-user mode</i>	Modo de mantenimiento o recuperación. Sólo un usuario <i>root</i> , sin servicios de red
2	<i>Multi-user</i> (sin red)	Modo multiusuario, pero sin servicios de red
3	<i>Multi-user</i> (con red)	Modo multiusuario completo, en modo texto
4	<i>Undefined/Custom</i>	No se usa por defecto; reservado para configuraciones personalizadas
5	<i>Graphical</i> (X11)	Igual que runlevel 3, pero con entorno gráfico
6	<i>Reboot</i>	Reinicia el sistema

En sistemas con *SysVInit*, el *RunLevel* a ejecutar al iniciar el sistema operativo se define en el archivo */etc/inittab*.

Si bien el estándar *SysVInit* definió esos *runlevels*, no todas las distribuciones modernas lo respetan estrictamente, ya que muchas usan *systemd* como sistema de inicialización. En *systemd*, los *runlevels* fueron reemplazados por “*targets*”, que cumplen la misma función pero con mayor flexibilidad.

(e) Archivo */etc/inittab*. ¿Cuál es su finalidad? ¿Qué tipo de información se almacena en él? ¿Cuál es la estructura de la información que en él se almacena?

El archivo */etc/inittab* pertenece al sistema de inicialización *SystemV Init* (*SysVInit*). Su función principal es definir el comportamiento del proceso *init*, que es el primer proceso del sistema operativo (PID 1). En concreto, este archivo le indica a *init*:

- Qué *runlevel* debe cargarse por defecto.
- Qué procesos o *scripts* ejecutar en cada *runlevel*.
- Qué acciones realizar cuando se producen determinados eventos del sistema (reinicio, apagado, etc.).

Entonces, dentro de */etc/inittab*, se almacena información de configuración como:

- *RunLevel* por defecto (en qué modo arranca el sistema).

- Procesos que deben iniciarse, automáticamente, en cada *runlevel*.
- Configuración de terminales (por ejemplo, consolas *tty1*, *tty2*, etc.).
- Acciones asociadas a eventos como reinicio o apagado.

Cada línea de */etc/inittab* sigue la siguiente estructura: *id:runlevels:acción:proceso*, donde:

- *id*: Identificador único de la entrada.
- *runlevels*: Nivel(es) de ejecución donde se aplica esta entrada (0-6).
- *acción*: Qué tipo de acción debe realizar *init*.
- *proceso*: Comando o *script* que se ejecutará.

(f) Suponer que se encuentra en el *runlevel* <X>. Indicar qué comando(s) se deberá ejecutar para cambiar al *runlevel* <Y>. ¿Este cambio es permanente? ¿Por qué?

En los sistemas GNU/Linux basados en *SystemV Init* (*SysVInit*), el comando que se deberá ejecutar para cambiar al *runlevel* <Y> es *init <Y>*. Este cambio no es permanente, sólo dura mientras el sistema esté encendido; cuando el sistema se reinicia, vuelve al *runlevel* por defecto definido en el archivo */etc/inittab* (o su equivalente moderno en *systemd*).

(g) *Scripts RC*. ¿Cuál es su finalidad? ¿Dónde se almacenan? Cuando un sistema GNU/Linux arranca o se detiene, se ejecutan *scripts*. Indicar cómo determina qué *script* ejecutar ante cada acción. ¿Existe un orden para llamarlos? Justificar.

Los *scripts RC* (*Run Commands*) son *scripts* de inicio y apagado del sistema en GNU/Linux. Su funcionalidad es automatizar la carga y la detención de servicios (como red, impresoras, *daemons*, entorno gráfico, etc.) durante el arranque y el apagado del sistema. Se almacenan en */etc/init.d/*.

Cuando el sistema cambia de *runlevel* (por ejemplo, al iniciar o apagar), el proceso *init*:

- Consulta el nuevo *runlevel* al que debe cambiar.
- Busca en el directorio correspondiente (por ejemplo, */etc/rc3.d/*).
- Ejecuta los *scripts* dentro de ese directorio en orden alfabético.

Cada archivo comienza con una letra:

- S (de *Start*): Indica que el servicio se inicia.
- K (de *Kill*): Indica que el servicio se detiene.

Existe un orden para llamar a estos *scripts*. El orden lo define el número que sigue a la letra S o K y los *scripts* se ejecutan en orden ascendente, lo cual permite controlar las dependencias.

Ejercicio 14: *SystemD* (<https://github.com/systemd/systemd/>).

(a) *¿Qué es SystemD?*

SystemD es un sistema de inicialización y gestión de servicios moderno para sistemas operativos GNU/Linux, que reemplaza al clásico *SystemV Init* (*SysVInit*). Su principal objetivo es inicializar el sistema más rápido y de forma más eficiente, además de gestionar los servicios y los procesos del sistema durante toda su ejecución.

(b) *¿A qué hace referencia el concepto de Unit en SystemD?*

El concepto de *Unit* en *SystemD* hace referencia al componente básico de configuración y control. Cada *unit* representa un recurso del sistema que *SystemD* puede gestionar, supervisar o controlar, como un servicio, un punto de montaje, un dispositivo, un temporizador, etc. En otras palabras, una *unit* le indica a *SystemD* qué debe iniciarse, cuándo, cómo y en qué orden.

(c) *¿Para qué sirve el comando `systemctl` en SystemD?*

En *SystemD*, el comando *systemctl* sirve es la herramienta principal de administración. Permite controlar, inspeccionar y administrar tanto el estado general del sistema como los servicios (*units*) que gestiona *SystemD*.

(d) *¿A qué hace referencia el concepto de target en SystemD?*

En *SystemD*, el concepto de *target* hace referencia a una unidad especial (un tipo de *unit*) que agrupa y coordina el inicio o la detención de otros servicios, *sockets*, dispositivos, montajes, etc. En otras palabras, los *targets* definen estados o etapas del sistema, equivalentes a los niveles de ejecución (*runlevels*) del sistema *SysVInit*, pero con mayor flexibilidad.

(e) *Ejecutar el comando `ps tree`. ¿Qué es lo que se puede observar a partir de la ejecución de este comando?*

Lo que se puede observar, a partir de la ejecución del comando *ps tree*, es que el sistema muestra una vista jerárquica (en forma de árbol) de todos los procesos, actualmente, en ejecución, mostrando qué procesos son padres o hijos de otros. Es muy útil para comprender cómo se estructura el sistema de procesos, detectar relaciones y diagnosticar problemas de ejecución o dependencias entre procesos.

Ejercicio 15: Usuarios.

(a) *¿Qué archivos son utilizados en un sistema GNU/Linux para guardar la información de los usuarios?*

En un sistema GNU/Linux, para guardar la información de los usuarios, los archivos que son utilizados son:

- */etc/passwd*: Contiene la información básica de todas las cuentas de usuario.
- */etc/shadow*: Guarda las contraseñas cifradas y los parámetros de seguridad.
- */etc/group*: Contiene la información de los grupos del sistema.
- */etc/gshadow*: Similar a */etc/shadow*, pero para grupos.

(b) *¿A qué hacen referencia las siglas UID y GID? ¿Pueden coexistir UIDs iguales en un sistema GNU/Linux? Justificar.*

UID significa *User Identifier* (Identificador de Usuario). Es el número entero que el sistema asigna a cada usuario para identificarlo internamente (más allá de su nombre). Se usa en lugar del nombre de usuario para asignar propiedad y permisos sobre archivos, procesos y recursos del sistema.

GID significa *Group Identifier* (Identificador de Grupo). Indica a qué grupo pertenece, por defecto, el usuario. También se usa para determinar los permisos de grupo sobre archivos y procesos.

En un sistema GNU/Linux, pueden coexistir UIDs iguales, pero no es recomendable. El sistema permite crear dos cuentas distintas con el mismo UID. Sin embargo, si esto ocurre, ambos usuarios comparten los mismos permisos y propiedad sobre los archivos (ya que el sistema identifica por UID, no por nombre). En consecuencia, se pierde la separación de privilegios, lo que puede generar problemas de seguridad y administración. Por eso, cada usuario debe tener un UID único, salvo casos muy específicos (por ejemplo, cuentas técnicas que, intencionalmente, comparten permisos).

(c) *¿Qué es el usuario root? ¿Puede existir más de un usuario con este perfil en GNU/Linux? ¿Cuál es el UID de root?*

El usuario *root* es el superusuario del sistema GNU/Linux. Tiene todos los privilegios administrativos, es decir: puede acceder, modificar o eliminar cualquier archivo del sistema; puede crear, modificar o borrar usuarios; puede instalar o eliminar *software*; puede cambiar configuraciones del sistema, *kernel*, red, etc. Este usuario es esencial para la administración y el mantenimiento del sistema operativo.

En GNU/Linux, no puede existir más de un usuario con este perfil, pero sí es posible tener varios usuarios con privilegios equivalentes al *root*.

El UID de *root* es 0. Este valor es reservado y reconocido por el *kernel* como el identificador del superusuario.

(d) *Agregar un nuevo usuario llamado isocso a la instalación de GNU/Linux, especificar que su home sea creada en /home/isocso y hacerlo miembro del grupo informatica (si no existe, se deberá crear). Luego, sin iniciar sesión como este usuario, crear un archivo en su home personal que le pertenezca. Luego de todo esto, borrar el usuario y verificar que no queden registros de él en los archivos de información de los usuarios y grupos.*

```
getent group informatica || groupadd informatica
useradd -m -d /home/isocso -g informatica isocso
touch /home/isocso/isocso.txt
userdel -r isocso
grep isocso /etc/passwd
grep isocso /etc/shadow
grep informatica /etc/group
grep informatica /etc/gshadow
```

(e) *Investigar la funcionalidad y los parámetros de los siguientes comandos:*

- *useradd* y *adduser*: Crean un nuevo usuario en el sistema.
- *usermod*: Modifica un usuario existente.
- *userdel*: Elimina un usuario del sistema.
- *su*: Cambia de usuario en la sesión actual.
- *groupadd*: Crea un nuevo grupo.
- *who*: Muestra la información de usuarios conectados al sistema.
- *groupdel*: Elimina un grupo del sistema.
- *passwd*: Cambia la contraseña de un usuario.

Ver la ayuda/guía de cada comando:

- *man comando*.
- *comando --help*.

Ejercicio 16: File System y Permisos.

(a) *¿Cómo son definidos los permisos sobre archivos en un sistema GNU/Linux?*

En un sistema GNU/Linux, los permisos sobre archivos definen quién puede leer, escribir o ejecutar un archivo o directorio. Estos permisos están asociados a tres tipos de usuarios y a tres tipos de acciones.

Tipos de usuarios:

Cada archivo o directorio pertenece a:

- Usuario (u): El propietario del archivo.
- Grupo (g): Un conjunto de usuarios que comparten ciertos permisos.
- Otros (o): Todos los demás usuarios del sistema.

Tipos de permisos:

- Lectura (r):
 - Archivo: Permite leer el contenido del archivo.
 - Directorio: Permite listar el contenido del directorio.
- Escritura (w):
 - Archivo: Permite modificar o borrar el archivo.
 - Directorio: Permite crear, renombrar o eliminar archivos dentro del directorio.
- Ejecución (x):
 - Archivo: Permite ejecutar el archivo (si es un programa o un *script*).
 - Directorio: Permite acceder al directorio.

(b) *Investigar la funcionalidad y los parámetros de los siguientes comandos relacionados con los permisos en GNU/Linux:*

- *chmod*: Cambia los permisos de lectura (r), escritura (w) y ejecución (x) de un archivo o directorio.
- *chown*: Permite cambiar el usuario propietario y/o el grupo al que pertenece un archivo o directorio.
- *chgrp*: Cambia, únicamente, el grupo de un archivo o directorio (sin modificar el propietario).

Ver la ayuda/guía de cada comando:

- *man comando*.
- *comando --help*.

(c) *Al utilizar el comando *chmod*, generalmente, se utiliza una notación octal asociada para definir permisos. ¿Qué significa esto? ¿A qué hace referencia cada valor?*

La notación octal es una forma numérica (en base 8) de representar los permisos de archivos en GNU/Linux. Cada permiso (lectura, escritura, ejecución) se asocia a un valor numérico y la suma de esos valores define los permisos para cada categoría de usuarios.

Valores numéricos de los permisos:

- Lectura (r): 4.
- Escritura (w): 2.
- Ejecución (x): 1.

Tabla resumen de valores comunes:

Valor	Permisos	Significado
0	---	Sin permisos
1	--x	Sólo ejecución
2	-w-	Sólo escritura
3	-wx	Escritura y ejecución
4	r--	Sólo lectura
5	r-x	Lectura y ejecución
6	rw-	Lectura y escritura
7	rwX	Lectura, escritura y ejecución

(d) *¿Existe la posibilidad de que algún usuario del sistema pueda acceder a determinado archivo para el cual no posee permisos? Indicarlo y realizar las pruebas correspondientes.*

No, en principio, no existe la posibilidad de que algún usuario del sistema pueda acceder a determinado archivo para el cual no posee permisos. Sin embargo, el usuario *root* (superusuario) puede acceder, modificar o eliminar cualquier archivo, sin importar sus permisos. Esto se debe a que *root* tiene el UID 0 y el *kernel* le otorga control total sobre el sistema.

(e) *Explicar los conceptos de “full path name” (path absoluto) y “relative path name” (path relativo). Dar ejemplos claros de cada uno de ellos.*

Full path name (path absoluto) es la ruta completa desde el directorio raíz (/) hasta el archivo o carpeta deseada. Siempre comienza con /, que representa el *root directory*. Ejemplo: */home/jmenduina/informe.txt*.

Relative path name (path relativo) indica la ubicación en relación con el directorio actual (el que muestra *pwd*). No empieza con / y su interpretación depende de dónde se esté ubicado. Ejemplo: Suponiendo que se está en */home/jmenduina* y se quiere acceder a */home/jmenduina/informe.txt*, se puede hacer de forma relativa con *cat informe.txt*.

(f) *¿Con qué comando se puede determinar en qué directorio se encuentra actualmente? ¿Existe alguna forma de ingresar al directorio personal sin necesidad de escribir todo el path completo? ¿Se podría utilizar la misma idea para acceder a otros directorios? ¿Cómo? Explicar con un ejemplo.*

Con el comando *pwd* se puede determinar en qué directorio se encuentra actualmente.

Existen formas de ingresar al directorio personal sin necesidad de escribir todo el *path* completo. En particular, con *cd ~* o, simplemente, *cd*. Se puede utilizar la misma idea para acceder a otros directorios. Ejemplo: Suponiendo que existe un usuario llamado *juan*, se puede acceder a su carpeta personal (si se tienen los permisos) con *cd ~juan*.

(g) *Investigar la funcionalidad y los parámetros de los siguientes comandos relacionados con el uso del File System:*

- *umount*: Desmonta un sistema de archivos previamente montado para que deje de estar accesible desde el sistema.
- *du*: Muestra el espacio ocupado por archivos y directorios.
- *df*: Muestra el espacio disponible y usado en todos los sistemas de archivos montados.
- *mount*: Permite montar un dispositivo (partición, disco, ISO, USB) en un directorio del sistema.
- *mkfs*: Crea un sistema de archivos en una partición o disco.
- *fdisk* (con cuidado): Permite crear, eliminar o modificar particiones en discos duros.
- *write*: Envía mensajes a otro usuario conectado en el mismo sistema.
- *losetup*: Permite tratar un archivo como un dispositivo de bloque (útil para imágenes de disco o ISO).
- *stat*: Muestra información completa de un archivo o directorio (permisos, propietario, tamaño, fechas, inodo, etc.).

Ver la ayuda/guía de cada comando:

- *man comando*.
- *comando --help*.

Ejercicio 17: Procesos.

(a) *¿Qué significa que un proceso se está ejecutando en Background? ¿Y en Foreground?*

Que un proceso se está ejecutando en *Background* significa que se ejecuta “detrás de la terminal”, permitiendo seguir usando la terminal, por lo que no bloquea la entrada de comandos.

Que un proceso se está ejecutando en *Foreground* significa que se ejecuta de manera interactiva en la terminal y, mientras lo hace, bloquea la terminal, es decir, no se pueden ingresar otros comandos hasta que termine.

(b) *¿Cómo se puede hacer para ejecutar un proceso en Background? ¿Cómo se puede hacer para pasar un proceso de background a foreground y viceversa?*

Para ejecutar un proceso en *Background*, simplemente, se agrega `&` al final del comando.

Para pasar un proceso de *background* a *foreground*, se presiona `Ctrl+Z`, lo cual suspende, temporalmente, el proceso y lo pone en estado detenido (*stopped*), y, luego, se envía a *background* con `bg %N`, donde `%N` es el número del *job*.

Para pasar un proceso de *foreground* a *background*, se usa `fg %N`.

(c) *Pipe (|). ¿Cuál es su finalidad? Citar ejemplos de su utilización.*

La finalidad de *Pipe* (|) es conectar la salida estándar de un comando con la entrada estándar de otro. En otras palabras, permite encadenar comandos, de modo que el resultado de uno se use como entrada del siguiente. Su principal objetivo es procesar información en una sola línea sin necesidad de crear archivos intermedios. Permite combinar comandos para filtrar, ordenar, contar o transformar datos.

La sintaxis general es: *comando1 | comando2*. Esto significa “Ejecutá *comando1*, y el resultado pásaselo, directamente, a *comando2*”.

Ejemplos de su utilización:

- `ls -l | grep ".txt"`: Muestra sólo los archivos *.txt* del listado detallado.
- `ps aux | wc -l`: Muestra la cantidad de procesos en ejecución.
- `who | grep root`: Muestra si el usuario *root* tiene una sesión activa.
- `du -ah | sort -rh | head -n 10`: *du* calcula tamaños, *sort* ordena, *head* muestra los primeros 10.

(d) *Redirección. ¿Qué tipo de redirecciones existen? ¿Cuál es su finalidad? Citar ejemplos de su utilización.*

La redirección permite cambiar el destino o el origen de los flujos de datos de un comando. Por defecto:

- Entrada estándar (*stdin*) → viene del teclado.
- Salida estándar (*stdout*) → se muestra en pantalla.
- Salida de error (*stderr*) → también se muestra en pantalla, pero separada del *stdout*.

Con la redirección, se pueden enviar o recibir datos desde archivos u otros comandos.

Tipos de redirecciones:

Tipo	Descriptor	Símbolo	Finalidad
Entrada estándar	0	<	Leer datos desde un archivo en lugar del teclado
Salida estándar	1	>	Enviar la salida normal de un comando a un archivo (sobrescribe o lo crea si no existe)
Salida estándar (<i>append</i>)	1	>>	Agregar la salida al final de un archivo existente (si no existe, lo crea)
Salida de error estándar	2	2>	Redirigir sólo los errores a un archivo (sobrescribe o lo crea si no existe)
Salida de error (<i>append</i>)	2	2>>	Agregar errores al final de un archivo existente (si no existe, lo crea)
Combinar salida y error	1 y 2	&> o 2>&1	Redirigir tanto salida como error al mismo destino

Ejemplos de su utilización:

- *sort < nombres.txt*: Lee los datos del archivo *nombres.txt* y los ordena (sin escribir en disco).
- *ls > listado.txt*: Guarda el resultado del comando *ls* en el archivo *listado.txt* (si existe, lo sobrescribe).
- *echo "Nueva línea" >> archivo.txt*: Agrega texto al final de *archivo.txt* sin borrar su contenido.

- *ls /directorio_que_no_existe 2> errores.txt*: Guarda el mensaje de error en *errores.txt*.
- *ls /home /directorio_que_no_existe &> salida_total.txt*: Guarda tanto la salida como los errores en el mismo archivo.

Ejercicio 18: Otros Comandos de Linux (Indicar Funcionalidad y Parámetros).

(a) *¿A qué hace referencia el concepto de empaquetar archivos en GNU/Linux?*

En GNU/Linux, el concepto de empaquetar archivos hace referencia al proceso de unir varios archivos y directorios en un solo contenedor, sin necesariamente comprimirlos. Esto se hace, principalmente, para facilitar su distribución, copia o respaldo.

(b) *Seleccionar 4 archivos dentro de algún directorio al que se tenga permiso y sumar el tamaño de cada uno de estos archivos. Crear un archivo empaquetado conteniendo estos 4 archivos y comparar los tamaños de los mismos. ¿Qué característica se nota?*

```
cd /home/jmenduina
touch file1.txt file2.txt file3.txt file4.txt
echo "Archivo 1" > file1.txt
echo "Archivo 2" > file2.txt
echo "Archivo 3" > file3.txt
echo "Archivo 4" > file4.txt
ls -l file*.txt
du -ch file*.txt | grep total
tar -cvf archivos.tar file*.txt
ls -l archivos.tar
```

La característica que se nota es que empaquetar no reduce el tamaño de los archivos (de hecho, lo aumenta), sólo los combina en uno solo.

(c) *¿Qué acciones se deben llevar a cabo para comprimir 4 archivos en uno solo? Indicar la secuencia de comandos ejecutados.*

Las acciones que se deben llevar a cabo para comprimir 4 archivos en uno solo son:

```
cd /home/jmenduina
touch file1.txt file2.txt file3.txt file4.txt
echo "Archivo 1" > file1.txt
echo "Archivo 2" > file2.txt
echo "Archivo 3" > file3.txt
echo "Archivo 4" > file4.txt
ls -l file*.txt
du -ch file*.txt | grep total
tar -cvf archivos.tar file*.txt
ls -l archivos.tar
tar -czvf archivos.tar.gz file*.txt
ls -l archivos.tar.gz
```

(d) *¿Pueden comprimirse un conjunto de archivos utilizando un único comando?*

Sí, un conjunto de archivos pueden comprimirse utilizando un único comando:

tar -czvf archivos.tar.gz file.txt.*

(e) *Investigar la funcionalidad de los siguientes comandos:*

- *tar*: Sirve para empaquetar (agrupar) varios archivos o directorios en uno solo, sin comprimirlos necesariamente. También puede desempaquetar o extraer archivos desde un paquete *.tar* o *.tar.gz*.
- *grep*: Busca texto o patrones dentro de archivos. Es muy usado para filtrar información en la terminal.
- *gzip*: Comprime archivos individuales usando el algoritmo *gzip* (GNU *zip*). Por defecto, reemplaza el archivo original por su versión comprimida *.gz*.
- *zgrep*: Permite buscar texto dentro de archivos comprimidos con *gzip* (*.gz*) sin tener que descomprimirlos primero. Funciona igual que *grep*, pero sobre archivos *.gz*.
- *wc*: Cuenta líneas, palabras y caracteres de un archivo o entrada estándar.

Ejercicio 19.

Indicar qué acción realiza cada uno de los comandos indicados a continuación, considerando su orden. Suponer que se ejecutan desde un usuario que no es root ni pertenece al grupo de root. (Asumir que se encuentra posicionado en el directorio de trabajo del usuario con el que se logueó). En caso de no poder ejecutarse el comando, indicar la razón:

1. ls -l > prueba:
Lista el contenido detallado del directorio actual y lo guarda en el archivo *prueba* (creándolo o sobrescribiéndolo).
2. ps > PRUEBA:
Guarda la salida del comando *ps* (procesos del usuario actual) en el archivo *PRUEBA*.
3. chmod 710 prueba:
Establece permisos *rwX--X---* (propietario: lectura/escritura/ejecución, grupo: ejecución, otros: ninguno) sobre el archivo *prueba*.
4. chown root:root PRUEBA:
Intenta cambiar propietario y grupo de *PRUEBA* a *root:root*. No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede cambiar la propiedad a otro usuario.
5. chmod 777 PRUEBA:
Establece permisos *rwXrwXrwX* (todos pueden leer/escribir/ejecutar) sobre el archivo *PRUEBA*.
6. chmod 700 /etc/passwd:
Intenta establecer permisos *rwX-----* sobre */etc/passwd* (propietario: lectura/escritura/ejecución, grupo: ninguno, otros: ninguno). No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede cambiar los permisos del archivo */etc/passwd*.
7. passwd root:
Intenta cambiar la contraseña del usuario *root*. No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede cambiar otra cuenta.
8. rm PRUEBA:
Borra el archivo *PRUEBA*.
9. man /etc/shadow:
Intenta localizar la página del manual */etc/shadow*. No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede acceder a él.
10. find / -name *.conf:
Busca, recursivamente, desde el directorio raíz (/) archivos cuyo nombre coincida con la máscara **.conf*. Se puede ejecutar desde un usuario normal, pero el usuario no tiene permiso de lectura/ejecución en todos los directorios del sistema, por lo que *find* producirá muchos mensajes "*Permission denied*" en rutas restringidas. Aun así, encontrará y listará los archivos dentro de rutas donde el usuario sí tiene permiso de lectura/ejecución (por ejemplo, dentro de su *home* o áreas públicas).
11. usermod root -d /home/newroot -L:
Intenta modificar la cuenta *root* (nombre y/o directorio *home*). No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede cambiar otra cuenta.
12. cd /root:

Intenta cambiar el directorio actual al directorio */root* (*home* de *root*). No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede acceder a su directorio.

13. *rm **:

Intenta borrar todos los archivos del directorio actual (según la expansión del ***). Se puede ejecutar desde un usuario normal, para los archivos sobre los que éste tenga permiso de escritura.

14. *cd /etc*:

Cambia el directorio actual al directorio */etc*.

15. *cp */home -R*:

Intenta copiar, recursivamente, todos los elementos del directorio actual al directorio */home*. No se puede ejecutar desde un usuario normal, ya que sólo *root* puede escribir en el directorio */home*.

16. *shutdown*:

Ordena el apagado/reinicio del sistema. No se puede ejecutar desde un usuario normal.

Ejercicio 20.

Indicar qué comando sería necesario ejecutar para realizar cada una de las siguientes acciones:

(a) *Terminar el proceso con PID 23.*

kill 23

(b) *Terminar el proceso llamado init o systemd. ¿Qué resultados se obtuvieron?*

kill 1

No es posible terminar este proceso, ya que *systemd/init* mantiene el sistema en funcionamiento (arranca servicios, monta discos, gestiona sesiones y coordina el apagado). Matarlo equivaldría a “apagar el corazón del sistema operativo”.

(c) *Buscar todos los archivos de usuarios en los que su nombre contiene la cadena “.conf”.*

find / -name ".conf"*

(d) *Guardar una lista de procesos en ejecución en el archivo **/home/<su nombre de usuario>/procesos**.*

*ps aux > /home/jmenduina/procesos
cat /home/jmenduina/procesos*

(e) *Cambiar los permisos del archivo **/home/<su nombre de usuario>/xxxx** a:*

(i) *Usuario: Lectura, escritura, ejecución.*

(ii) *Grupo: Lectura, ejecución.*

(iii) *Otros: Ejecución.*

*chmod 751 /home/jmenduina/procesos
ls -l /home/jmenduina/procesos*

(f) *Cambiar los permisos del archivo **/home/<su nombre de usuario>/yyyy** a:*

(i) *Usuario: Lectura, escritura.*

(ii) Grupo: Lectura, ejecución.

(iii) Otros: Ninguno.

```
chmod 650 /home/jmenduina/procesos  
ls -l /home/jmenduina/procesos
```

(g) Borrar todos los archivos del directorio */tmp*.

```
rm -f /tmp/*  
ls /tmp
```

(h) Cambiar el propietario del archivo */opt/isodata* al usuario *isocso*.

```
touch /opt/isodata  
chown isocso /opt/isodata  
ls -l /opt/isodata
```

(i) Guardar, en el archivo */home/<su nombre de usuario>/donde*, el directorio donde me encuentre en este momento. En caso de que el archivo exista, no se debe eliminar su contenido anterior.

```
pwd >> /home/jmenduina/directorio  
cat /home/jmenduina/directorio
```

Ejercicio 21.

Indicar qué comando sería necesario ejecutar para realizar cada una de las siguientes acciones:

(a) *Ingresar al sistema como usuario “root”.*

su -

(b) *Crear un usuario. Elegir, como nombre, por convención, la primera letra del nombre seguida del apellido. Asignarle una contraseña de acceso.*

*useradd -m jmenduina
passwd jmenduina*

(c) *¿Qué archivos fueron modificados luego de crear el usuario y qué directorios se crearon?*

Luego de crear el usuario, los archivos que fueron modificados fueron: */etc/passwd*, */etc/shadow*, */etc/group*, */etc/gshadow*. Y el directorio que se creó fue */home/jmenduina*, con sus archivos ocultos de configuración: */.bash_logout*, */.bashrc* y */.profile*.

(d) *Crear un directorio en /tmp llamado miCursada.*

*mkdir /tmp/miCursada
cd /tmp/miCursada*

(e) *Copiar todos los archivos de /var/log al directorio antes creado.*

cp -r /var/log/ /tmp/miCursada
ls /tmp/miCursada*

(f) *Para el directorio antes creado (y los archivos y subdirectorios contenidos en él), cambiar el propietario y grupo al usuario creado y grupo users.*

*chown -r jmenduina:users /tmp/miCursada
ls -l /tmp/miCursada*

(g) *Agregar permiso total al dueño, de escritura al grupo y escritura y ejecución a todos los demás usuarios para todos los archivos dentro de un directorio en forma recursiva.*

```
chmod -r 723 /tmp/miCursada  
ls -l /tmp/miCursada
```

(h) *Acceder a otra terminal para loguearse con el usuario antes creado.*

```
su jmenduina
```

(i) *Una vez logueado con el usuario antes creado, averiguar cuál es el nombre de la terminal.*

```
tty
```

(j) *Verificar la cantidad de procesos activos que hay en el sistema.*

```
ps aux | wc -l
```

(k) *Verificar la cantidad de usuarios conectados al sistema.*

```
who | wc -l
```

(l) *Volver a la terminal del usuario root y enviarle un mensaje al usuario anteriormente creado, enviándole que el sistema va a ser apagado.*

```
write jmenduina  
El sistema va a ser apagado.
```

(m) *Apagar el sistema.*

```
shutdown -h now
```


Ejercicio 22.

Indicar qué comando sería necesario ejecutar para realizar cada una de las siguientes acciones:

(a) *Crear un directorio cuyo nombre sea el número de legajo e ingresar a él.*

```
mkdir /home/jmenduina/24981  
cd /home/jmenduina/24981
```

(b) *Crear un archivo utilizando el editor de textos vi e introducir información personal: Nombre, Apellido, Número de alumno y dirección de correo electrónico. El archivo debe llamarse "LEAME".*

```
vi /home/jmenduina/249819/LEAME.txt  
Juan Ignacio Menduina, 24981/9, menduinajuan@gmail.com  
:exit  
cat /home/jmenduina/249819/LEAME.txt
```

(c) *Cambiar los permisos del archivo "LEAME", de manera que se puedan ver reflejados los siguientes permisos:*

- 17. Dueño: Ningún permiso.
- 18. Grupo: Permiso de ejecución.
- 19. Otros: Todos los permisos.

```
chmod 017 /home/jmenduina/249819/LEAME.txt  
ls -l /home/jmenduina/249819/LEAME.txt
```

(d) *Ir al directorio /etc y verificar su contenido. Crear un archivo dentro del directorio personal cuyo nombre sea "leame", donde el contenido del mismo sea el listado de todos los archivos y directorios contenidos en /etc. ¿Cuál es la razón por la cual se puede crear este archivo si ya existe un archivo llamado "LEAME" en este directorio?*

```
cd /etc  
ls  
ls > /home/jmenduina/249819/leame.txt  
cat /home/jmenduina/249819/leame.txt
```

La razón por la cual se puede crear este archivo "leame.txt" si ya existe un archivo llamado "LEAME.txt" es que ambos nombres son distintos, ya que, en los sistemas Linux (y, en general, en todos los sistemas de archivos *Unix-Like*), los nombres de archivos distinguen entre mayúsculas y minúsculas.

(e) *¿Qué comando se utilizaría y de qué manera si se tuviera que localizar un archivo dentro del file system? ¿Y si se tuvieran que localizar varios archivos con características similares? Explicar el concepto teórico y ejemplificar.*

Si se tuviera que localizar un archivo dentro del *file system*, el comando que se utilizaría sería *find*:

find / -name "archivo.txt", que busca, en todo el sistema (/), un archivo llamado, exactamente, *archivo.txt*.

Y, si se tuvieran que localizar varios archivos con características similares, el comando que se utilizaría también sería *find*:

find / -name ".conf"*, que busca, en todo el sistema (/), todos los archivos terminados en *.conf*.

(f) *Utilizando los conceptos aprendidos en el inciso anterior, buscar todos los archivos cuya extensión sea .so y almacenar el resultado de esta búsqueda en un archivo dentro del directorio creado en el primer inciso. El archivo deberá llamarse ejercicioF.*

find / -type f -name ".so" > /home/jmenduina/249819/ejercicioF*
cat /home/jmenduina/249819/ejercicioF

Ejercicio 23.

Indicar qué acción realiza cada uno de los comandos indicados a continuación, considerando su orden. Suponer que se ejecutan desde un usuario que no es root ni pertenece al grupo de root. (Asumir que se encuentra posicionado en el directorio de trabajo del usuario con el que se logueó). En caso de no poder ejecutarse el comando, indicar la razón:

(a) *Iniciar 2 sesiones utilizando nombre de usuario y contraseña. En una sesión, ir siguiendo, paso a paso, las órdenes que se encuentran escritas en el cuadro superior. En la otra sesión, crear, utilizando algún editor de textos, un archivo que se llame “explicacion_de_ejercicio” dentro del directorio creado en el ejercicio 22 y, para cada uno de los comandos que se ejecute en la otra sesión, realizar una breve explicación de los resultados obtenidos.*

(b) *Completar los comandos 19 y 20, de manera tal que realicen la siguiente acción:*

- *19: Copiar el directorio iso y todo su contenido al directorio creado en el ejercicio 23.a.*
- *20: Copiar el resto de los archivos y directorios que se crearon en este ejercicio al directorio creado en el ejercicio 23.a.*

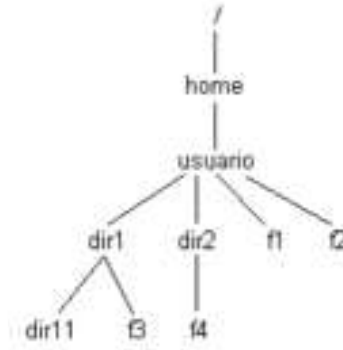
(c) *Ejecutar las órdenes 19 y 20 y comentarlas en el archivo creado en el inciso (a).*

1. mkdir iso:
Crea, en el directorio actual (/home), un directorio llamado iso.
2. cd ./iso; ps > f0:
Cambia el directorio actual al directorio /home/iso. Y, además, guarda la salida del comando ps (procesos del usuario actual) en el archivo f0 (creándolo o sobrescribiéndolo).
3. ls > f1:
Lista el contenido del directorio iso y lo guarda en el archivo f1 (creándolo o sobrescribiéndolo).
4. cd /:
Cambia el directorio actual al directorio raíz (/).
5. echo \$HOME:
Muestra la ruta del directorio home del usuario actual.
6. ls -l > \$HOME/iso/ls:
Lista el contenido detallado del directorio iso y lo guarda en el archivo ls (creándolo o sobrescribiéndolo).
7. cd \$HOME; mkdir f2:
Cambia el directorio actual al directorio home del usuario y crea, allí, un directorio llamado f2.
8. ls -ld f2:
Lista el contenido detallado del directorio f2.
9. chmod 341 f2:
Establece permisos -wxr---x (propietario: escritura/ejecución, grupo: escritura, otros: ejecución) sobre el directorio f2.
10. touch dir:

- Crea un archivo llamado *dir* en el directorio *home*.
11. *cd f2*:
Cambia el directorio actual al directorio *f2*.
 12. *cd ~/iso*:
Cambia el directorio actual al directorio */home/iso*.
 13. *pwd > f3*:
Guarda la ruta completa del directorio actual (*/home/iso*) en el archivo *f3* (creándolo o sobrescribiéndolo).
 14. *ps | grep 'ps' | wc -l >> ../f2/f3*:
Cuenta cuántos procesos *ps* están corriendo y guarda el resultado al final del archivo *f3* ubicado en el directorio */home/f2* (si no existe, lo crea).
 15. *chmod 700 ../f2 ; cd ..*:
Establece permisos *rwX-----* (propietario: lectura/escritura/ejecución, grupo: ninguno, otros: ninguno) sobre el directorio *f2*. Y, además, cambia el directorio actual al directorio (*/home*).
 16. *find . -name etc/passwd*:
Intenta buscar, recursivamente, desde el directorio actual (*/home*), pero el parámetro *-name* en *find* sólo busca por el nombre de un archivo, no por rutas completas.
 17. *find / -name etc/passwd*:
Intenta buscar, recursivamente, desde el directorio raíz (*/*), pero el parámetro *-name* en *find* sólo busca por el nombre de un archivo, no por rutas completas.
 18. *mkdir ejercicio5*:
Crea, en el directorio actual (*/home*), un directorio llamado *ejercicio5*.
 19. *cp -r /home/iso /home/ejercicio5*.
 20. *cp -r /home/f2 /home/dir /home/ejercicio5*.

Ejercicio 24.

Crear una estructura desde el directorio `/home` que incluya varios directorios, subdirectorios y archivos, según el esquema siguiente:

**Creación de estructura:**

```

mkdir /home/jmenduina/dir1
mkdir /home/jmenduina/dir2
touch /home/jmenduina/f1 /home/jmenduina/f2
mkdir /home/jmenduina/dir1/dir11
touch /home/jmenduina/dir1/f3
touch /home/jmenduina/dir2/f4

```

Asumir que “usuario” indica cuál es el nombre de usuario. Además, se deberá tener en cuenta que `dirX` hace referencia a directorios y `fX` hace referencia a archivos. Utilizando la estructura de directorios anteriormente creada, indicar qué comandos son necesarios para realizar las siguientes acciones:

(a) Mover el archivo “f3” al directorio de trabajo `/home/usuario`.

```

mv /home/jmenduina/dir1/f3 /home/jmenduina
ls /home/jmenduina

```

(b) Copiar el archivo “f4” en el directorio “dir11”.

```

cp /home/jmenduina/dir2/f4 /home/jmenduina/dir1/dir11
ls /home/jmenduina/dir1/dir11

```

(c) Hacer lo mismo que en el inciso anterior, pero el archivo de destino se debe llamar “f7”.

```

cp /home/jmenduina/dir2/f4 /home/jmenduina/dir1/dir11/f7
ls /home/jmenduina/dir1/dir11

```

(d) Crear el directorio “copia” dentro del directorio usuario y copiar, en él, el contenido de “dir1”.

```
mkdir /home/jmenduina/copia
cp -r /home/jmenduina/dir1/* /home/jmenduina/copia
ls /home/jmenduina/copia
```

(e) Renombrar el archivo “f1” por el nombre “archivo” y ver los permisos del mismo.

```
mv /home/jmenduina/f1 /home/jmenduina/archivo
ls -l /home/jmenduina
```

(f) Cambiar los permisos del archivo llamado “archivo”, de manera de reflejar lo siguiente:

- Usuario: Permisos de lectura y escritura.
- Grupo: Permisos de ejecución.
- Otros: Todos los permisos.

```
chmod 617 /home/jmenduina/archivo
ls -l /home/jmenduina/archivo
```

(g) Renombrar los archivos “f3” y “f4” de manera que se llamen “f3.exe” y “f4.exe”, respectivamente.

```
mv /home/jmenduina/f3 /home/jmenduina/f3.exe
mv /home/jmenduina/dir2/f4 /home/jmenduina/dir2/f4.exe
ls /home/jmenduina /home/jmenduina/dir2
```

(h) Utilizando un único comando, cambiar los permisos de los dos archivos renombrados en el inciso anterior, de manera de reflejar lo siguiente:

- Usuario: Ningún permiso.
- Grupo: Permisos de escritura.
- Otros: Permisos de escritura y ejecución.

```
chmod 023 /home/jmenduina/f3.exe /home/jmenduina/dir2/f4.exe
ls -l /home/jmenduina/f3.exe /home/jmenduina/dir2/f4.exe
```

Ejercicio 25.

Indicar qué comando/s es/son necesario/s para realizar cada una de las acciones de la siguiente secuencia de pasos (considerando su orden de aparición):

(a) *Crear un directorio llamado logs en el directorio /tmp.*

```
mkdir /tmp/logs  
cd /tmp/logs
```

(b) *Copiar todo el contenido del directorio /var/log en el directorio creado en el inciso anterior.*

```
cp -r /var/log/* /tmp/logs  
ls /tmp/logs
```

(c) *Empaquetar el directorio creado en (a); el archivo resultante se debe llamar “misLogs.tar”.*

```
tar -cvf /tmp/misLogs.tar -C /tmp logs  
ls /tmp
```

(d) *Empaquetar y comprimir el directorio creado en (a); el archivo resultante se debe llamar “misLogs.tar.gz”.*

```
tar -czvf /tmp/misLogs.tar.gz -C /tmp logs  
ls /tmp
```

(e) *Copiar los archivos creados en (c) y (d) al directorio de trabajo del usuario.*

```
cp /tmp/misLogs.tar /tmp/misLogs.tar.gz /home/jmenduina  
ls /home/jmenduina
```

(f) *Eliminar el directorio creado en (a), logs.*

```
rm -rf /tmp/logs  
ls /tmp/logs
```

(g) *Desempaquetar los archivos creados en (c) y (d) en 2 directorios diferentes.*

```
mkdir /tmp/desempaquetado_tar
tar -xvf /home/jmenduina/misLogs.tar -C /tmp/desempaquetado_tar
mkdir /tmp/desempaquetado_targz
tar -xzvf /home/jmenduina/misLogs.tar.gz -C /tmp/desempaquetado_targz
ls /tmp/desempaquetado_tar /tmp/desempaquetado_targz
```


Conceptos de Sistemas Operativos (IC)
Introducción a los Sistemas Operativos (LI, LS, APU, ATIC)

Trabajo Práctico N° 2

Objetivo

Comprender conceptos básicos de los sistemas operativos, los procesos y su planificación para la administración de la CPU. Introducir y comprender la administración de memoria, considerando las diferentes posibilidades acordes a las características del hardware, distinguiendo el apoyo de este así como las actividades a realizar para la eficiente administración del recurso por parte del Kernel.

Se recomienda, para la autocorrección de los ejercicios, la utilización del simulador de planificación que se publicará en la plataforma.

Temas incluidos

Definición de SO. Componentes de un SO. Apoyo del Hardware: Modos de ejecución, interrupciones. Llamadas al sistema. Programa y Proceso. Planificación de CPU. Colas de planificación. Context Switch. Creación de procesos. Espacio de direcciones. Direcciones lógicas y físicas. Particiones fijas y dinámicas. Paginación y Segmentación. Fragmentación. MMU. Algoritmos de administración.

1. Responda en forma sintética sobre los siguientes conceptos:
 - a. ¿Qué es un Sistema Operativo?
 - b. Enumere qué componentes/aspectos del Hardware son necesarios para cumplir los objetivos de un Sistema Operativo.
 - c. Enumere componentes de un Sistema Operativo
 - d. ¿Que es una llamada al sistema (*system call*)? ¿Cómo es posible implementarlas?
 - e. Defina y diferencie Programa y Proceso.
 - f. ¿Cuál es la información mínima que el Kernel debe tener sobre un proceso? ¿En qué estructura de datos asociada almacena dicha información?
 - g. ¿Qué objetivos persiguen los algoritmos de planificación (*scheduling*).
 - h. ¿Qué significa que un algoritmo de *scheduling* sea apropiativo o no apropiativo (*Preemptive* o *Non-Preemptive*)?
 - i. ¿Qué tareas realizan los siguientes módulos de planificación?:
 - i. Short Term Scheduler
 - ii. Long Term Scheduler
 - iii. Medium Term Scheduler
 - j. ¿Qué tareas realiza el Dispatcher? ¿Y el Loader?
 - k. ¿Qué significa que un proceso sea "CPU Bound" y "I/O Bound"?
 - l. ¿Cuáles son los estados posibles por los que puede atravesar un proceso? ¿Qué representa que un proceso se encuentre en los estados

enumerados? Utilizando un diagrama explique las transiciones entre los estados.

- m. ¿Cuáles de los schedulers mencionados anteriormente se encargan de las transiciones entre los estados enumerados?
 - n. Defina Tiempo de retorno (**TR**) y Tiempo de espera (**TE**) para un proceso.
 - o. Defina Tiempo Promedio de Retorno (**TPR**) y Tiempo promedio de espera (**TPE**) para un lote de procesos.
 - p. Defina tiempo de respuesta.
2. Para los siguientes algoritmos de scheduling:
 - FCFS (First Come First Served)
 - SJF (Shortest Job First)
 - Round Robin
 - Prioridades
 - a. Explique su funcionamiento mediante un ejemplo.
 - b. ¿Alguno de ellos cuentan con parámetros para su funcionamiento? Identifique y enunciarlos
 - c. Cual es el más adecuado según los tipos de procesos y/o SO.
 - d. Cite ventajas y desventajas de su uso.

3. Dado el siguiente lote de procesos en el que todos arriban al sistema en el instante 0 (cero):

Job	Unidades de CPU
1	7
2	15
3	12
4	4
5	9

- a. Realice los diagramas de Gantt según los siguientes algoritmos scheduling:
 - i. FCFS (First Come, First Served)
 - ii. SJF (Shortest Job First)
 - iii. Round Robin con quantum = 4
 - b. Para cada algoritmo calcule el TR y TE para cada job así como el TPR y el TPE.
 - c. En base a los tiempos calculados compare los diferentes algoritmos.
4. Dado el siguiente lote procesos:

Job	Llegada	Unidades de CPU
1	0	4
2	2	6
3	3	4

4	6	5
5	8	2

- Realice los diagramas de Gantt según los siguientes algoritmos de scheduling:
 - FCFS (First Come, First Served)
 - SJF (Shortest Job First)
 - Round Robin con quantum = 1
 - Round Robin con quantum = 6
 - Para cada algoritmo calcule el TR y TE para cada job así como el TPR y el TPE.
 - En base a los tiempos calculados compare los diferentes algoritmos.
 - En el algoritmo Round Robin, qué conclusión se puede sacar con respecto al valor del quantum.
 - ¿Para el algoritmo Round Robin, en qué casos utilizará un valor de quantum alto y qué ventajas y desventajas obtendría?
5. Una variante al algoritmo SJF es el algoritmo SJF apropiativo o SRTF (Shortest Remaining Time First):
- Realice el diagrama de Gantt para este algoritmo según el lote de trabajos del ejercicio 5.
 - ¿Nota alguna ventaja frente a otros algoritmos?
6. Suponga que se agregan las siguientes prioridades al lote de procesos del ejercicio 5, donde un menor número indica mayor prioridad:

Job	Prioridad
1	3
2	4
3	2
4	1
5	2

- Realice el diagrama de Gantt correspondiente al algoritmo de planificación por prioridades según las variantes:
 - No Apropiativa
 - Apropiativa
 - Calcule el TR y TE para cada job así como el TPR y el TPE.
 - ¿Nota alguna ventaja frente a otros algoritmos? ¿Bajo qué circunstancias lo utilizaría y ante qué situaciones considera que la implementación de prioridades podría no ser de mayor relevancia?
7. Inanición (*Starvation*)
- ¿Qué significa?

- b. ¿Cuál/es de los algoritmos vistos puede provocarla?
- c. ¿Existe alguna técnica que evite la inanición para el/los algoritmos mencionados en el inciso b?

8. Los procesos, durante su ciclo de vida, pueden realizar operaciones de I/O como lecturas o escrituras a disco, cintas, uso de impresoras, etc. El Kernel mantiene para cada dispositivo, que se tiene en el equipo, una cola de procesos que espera por la utilización del mismo (al igual que ocurre con la Cola de Listos y la CPU, ya que la CPU es un dispositivo más).

Cuando un proceso en ejecución realiza una operación de I/O el mismo es expulsado de la CPU y colocado en la cola correspondiente al dispositivo involucrado en la operación.

El Kernel dispone también de un "I/O Scheduling" que administra cada cola de dispositivo a través de algún algoritmo (FCFS, Prioridades, etc.). Si al colocarse un proceso en la cola del dispositivo, la misma se encuentra vacía el mismo será atendido de manera inmediata, caso contrario, deberá esperar a que el Kernel lo seleccione según el algoritmo de scheduling establecido.

Los mecanismos de I/O utilizados hoy en día permiten que la CPU no sea utilizada durante la operación, por lo que el Kernel puede ejecutar otro proceso que se encuentre en espera una vez que el proceso bloqueado por la I/O se coloca en la cola correspondiente.

Cuando el proceso finaliza la operación de I/O el mismo retorna a la cola de listos para competir nuevamente por la utilización de la CPU.

Para los siguientes algoritmos de Scheduling:

- FCFS
- Round Robin con quantum = 2

Y suponiendo que la cola de listos de todos los dispositivos se administra mediante FCFS, realice los diagramas de Gantt según las siguientes situaciones:

- a. Suponga que al lote de procesos del ejercicio 5 se agregan las siguientes operaciones de entrada salida:

Job	I/O (Recurso,Instante,Duración)
1	(R1, 2, 1)
2	(R2, 3, 1) (R2, 5, 2)
4	(R3, 1, 2) (R3, 3, 1)

- b. Suponga que al lote de procesos del ejercicio 5 se agregan las siguientes operaciones de entrada salida:

Job	I/O (Recurso,Instante,Duración)
1	(R1, 2, 3) (R1, 3, 2)
2	(R2, 3, 2)
3	(R2, 2, 3)

4	(R1, 1, 2)
---	------------

9. Algunos algoritmos pueden presentar ciertas desventajas cuando en el sistema se cuenta con procesos ligados a CPU y procesos ligados a entrada salida. Analice las mismas para los siguientes algoritmos:
- Round Robin
 - SRTF (Shortest Remaining Time First)

10. Para equiparar la desventaja planteada en el ejercicio 10, se plantea la siguiente modificación al algoritmo:

Algoritmo VRR (Virtual Round Robin): Este algoritmo funciona igual que el Round Robin, con la diferencia que cuando un proceso regresa de una I/O se coloca en una cola auxiliar. Cuando se tiene que tomar el próximo proceso a ejecutar, los procesos que se encuentran en la cola auxiliar tienen prioridad sobre los otros. Cuando se elige un proceso de la cola auxiliar se le otorga el procesador por tantas unidades de tiempo como le faltó ejecutar en su ráfaga de CPU anterior, esto es, se le otorga la CPU por un tiempo que surge entre la diferencia del quantum original y el tiempo usado en la última ráfaga de CPU.

- Analice el funcionamiento de este algoritmo mediante un ejemplo. Marque en cada instante en que cola se encuentran los procesos.
 - Realice el ejercicio 9)a) nuevamente considerando este algoritmo, con un quantum de 2 unidades
11. Suponga que un Kernel utiliza un algoritmo de VRR para planificar sus procesos. Para ello, el quantum es representado por un contador, que es decrementado en 1 unidad cada vez que ocurre una interrupción de reloj. ¿Bajo este esquema, puede suceder que el quantum de un proceso nunca llegue a 0 (cero)? Justifique su respuesta.
12. El algoritmo SJF (y SRTF) tiene como problema su implementación, dada la dificultad de conocer la duración de la próxima ráfaga de CPU. Es posible realizar una estimación de la próxima, utilizando la media de las ráfagas de CPU para cada proceso. Así, por ejemplo, podemos tener la siguiente fórmula (1):

$$S_{n+1} = \frac{1}{n}T_n + \frac{n-1}{n}S_n$$

Donde:

T_i = duración de la ráfaga de CPU i-ésima del proceso.

S_i = valor estimado para el i-ésimo caso

S_1 = valor estimado para la primera ráfaga de CPU. No es calculado.

- Suponga un proceso cuyas ráfagas de CPU reales tienen como duración: 6, 4, 6, 4, 13, 13, 13. Calcule qué valores se obtendrían como estimación para las ráfagas de CPU del proceso si se utiliza la fórmula 1, con un valor inicial

estimado de $S_1=10$.

La fórmula 1 le da el mismo peso a todos los casos (siempre calcula la media). Es posible reescribirla permitiendo darle un peso mayor a los casos más recientes y menor a casos viejos (o viceversa). Se plantea la siguiente fórmula 2:

$$S_{n+1} = \alpha T_n + (1 - \alpha) S_n$$

Con $0 < \alpha < 1$.

- Analice para qué valores de α se tienen en cuenta los casos más recientes.
- Para la situación planteada en a) calcule qué valores se obtendrían si se utiliza la fórmula 2 con $\alpha = 0, 2$; $\alpha = 0, 5$ y $\alpha = 0,8$.
- Para todas las estimaciones realizadas en a y c ¿Cuál es la que más se asemeja a las ráfagas de CPU reales del proceso?

13. Colas Multinivel

Actualmente los algoritmos de planificación vistos se han ido combinando para formar algoritmos más eficientes. Así surge el algoritmo de Colas Multinivel, donde la cola de procesos listos es dividida en varias colas, teniendo cada una su propio algoritmo de planificación.

- Suponga que se tiene dos tipos de procesos: *Interactivos* y *Batch*. Cada uno de estos procesos se coloca en una cola según su tipo. ¿Qué algoritmo de los vistos utilizará para administrar cada una de estas colas?

A su vez, se utiliza un algoritmo para administrar cada cola que se crea. Así, por ejemplo, el algoritmo podría determinar mediante prioridades sobre qué cola elegir un proceso.

- Para el caso de las dos colas vistas en a: ¿Qué algoritmo utilizaría para planificarlas?

14. Suponga que en un Kernel se utiliza un algoritmo de planificación de colas multinivel. El mismo cuenta con 3 colas de procesos listos, en las que los procesos se encolan en una u otra según su prioridad. Hay 3 prioridades (1, 2, 3), donde un menor número indica mayor prioridad. Se utiliza el algoritmo de prioridades para la administración entre las colas.

Se tiene el siguiente lote de procesos a ser procesados con sus respectivas operaciones de I/O:

Job	Llegada	CPU	I/O (rec,ins,dur)	Prioridad
1	0	9	(R1, 4, 2) (R2, 6, 3) (R1, 8, 3)	1
2	1	5	(R3, 3, 2) (R3, 4, 2)	2
3	2	5	(R1, 4, 1)	3
4	3	7	(R2, 1, 2) (R2, 5, 3)	2
5	5	5	(R1, 2, 3) (R3, 4, 3)	1

Suponiendo que las colas de cada recurso (dispositivo de entrada/salida) se

administran a través de FCFS y que cada cola de procesos listos se administra por medio de un algoritmo RR con un quantum de 3 unidades, realice un diagrama de Gantt:

- a. Asumiendo que NO hay apropiación entre los procesos.
- b. Asumiendo que hay apropiación entre los procesos.

15. En el esquema de Colas Multinivel, cuando se utiliza un algoritmo de prioridades para administrar las diferentes colas los procesos pueden sufrir starvation.

La técnica de envejecimiento se puede aplicar a este esquema, haciendo que un proceso cambie de una cola de menor prioridad a una de mayor prioridad, después de cierto periodo de tiempo que el mismo se encuentra esperando en su cola. Luego de llegar a una cola en la que el proceso llega a ser atendido, el mismo retorna a su cola original.

Por ejemplo: Un proceso con prioridad 3 está en cola su cola correspondiente. Luego de X unidades de tiempo, el proceso se mueve a la cola de prioridad 2. Si en esta cola es atendido, retorna a su cola original, en caso contrario luego de sucederse otras X unidades de tiempo el proceso se mueve a la cola de prioridad 1. Esta última acción se repite hasta que el proceso obtiene la CPU, situación que hace que el mismo vuelva a su cola original.

Para los casos a y b del ejercicio 15 realice el diagrama de Gantt considerando además que se tiene un envejecimiento de 4 unidades.

16. La situación planteada en el ejercicio 16, donde un proceso puede cambiar de una cola a otra, se la conoce como Colas Multinivel con Realimentación.

Suponga que se quiere implementar un algoritmo de planificación que tenga en cuenta el tiempo de ejecución consumido por el proceso, penalizando a los que más tiempo de ejecución tienen. (Similar a la tarea del algoritmo SJF que tiene en cuenta el tiempo de ejecución que resta).

Utilizando los conceptos vistos de Colas Multinivel con Realimentación indique qué colas implementaría, qué algoritmo usaría para cada una de ellas así como para la administración de las colas entre sí.

Tenga en cuenta que los procesos no deben sufrir inanición.

17. A cuáles de los siguientes tipos de trabajos:

- cortos acotados por CPU
- cortos acotados por E/S
- largos acotados por CPU
- largos acotados por E/S

benefician las siguientes estrategias de administración:

- a. prioridad determinada estáticamente con el método del más corto primero (SJF).
- b. prioridad dinámica inversamente proporcional al tiempo transcurrido desde la última operación de E/S.

18. Analizar y explicar por qué si el quantum en Round-Robin se incrementa sin límite, el algoritmo de planificación se aproxima a FIFO.

19. Dado los siguientes programas en un pseudo-código que simula la utilización de llamadas al sistema para crear procesos en Unix/Linux, indicar qué mensajes se imprimirán en pantalla (sin importar el orden en que saldrían):

a. Caso 1

```
printf("hola")
x = fork()
if x < 1 {
    execv("ls")
    printf("mundo")
    exit(0)
}
exit(0)
```

b. Caso 2

```
printf("hola")
x = fork()
if x < 1 {
    execv("ps")
    printf("mundo")
    exit(0)
}
execv("ls")
printf("fin")
exit(0)
```

c. Caso 3

```
printf("Anda a rendir el Primer Parcial de
Promo!")
newpid = fork()
if newpid == 0 {
    printf("Estoy comenzando el Examen")
    execv("ps")
    printf("Termine el Examen")
}
printf("¿Como te fue?")
exit(0)
printf("Ahora anda a descansar")
```

20. Dado el siguiente programa en C, analice su objetivo sin necesidad de ejecutarlo. (Investigue el funcionamiento del iterador *for* en C para poder responder:

<https://ccia.ugr.es/~jfv/ed1/c/cdrom/cap4/cap43.htm>)

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main ( void ) {
    int c ;
    pid_t pid ;
    printf( " Comienzo . : \ n " ) ;
    for ( c = 0 ; c < 3 ; c++ ) {
```



```
        pid = fork ( ) ;
    }
    printf ( " Proceso \n " ) ;
    return 0 ;
}
```

- ¿Cuántas líneas con la palabra "Proceso" aparecen al final de la ejecución de este programa?
- ¿El número de líneas es el número de procesos que han estado en ejecución?. Ejecute el programa y compruebe si su respuesta es correcta. Modifique el valor del bucle for y compruebe los nuevos resultados.

21. Modifiquemos el programa anterior. Ahora, además de un mensaje, vamos a añadir una variable y antes de finalizar el programa vamos a mostrar el valor de la misma:

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main ( void ) {
    int c ;
    pid_t pid ;
    int p = 0;
    printf( " Comienzo . : \n " ) ;
    for ( c = 0 ; c < 3 ; c++ ) {
        pid = fork ( ) ;
    }
    p++;
    printf ( " Proceso %d\n ",p ) ;
    return 0 ;
}
```

- ¿Qué valores se imprimirán en la consola?
- ¿Todas las líneas tendrán el mismo valor o algunas líneas tendrán valores distintos?
- ¿Cuál es el valor (o valores) que aparece?. Compile y ejecute el programa y compruebe si su respuesta es correcta.
- Realice modificaciones al programa, por ejemplo: modifique el valor del bucle for, cambie el lugar dónde se incrementa la variable p, y compruebe los nuevos resultados.

22. ¿Qué es la MMU y qué funciones cumple?

23. ¿Que representa el espacio de direcciones de un proceso?

24. Explique y relacione los siguientes conceptos:

Dirección Lógica o Virtual
Dirección Física

25. En la técnica de Particiones Múltiples, la memoria es dividida en varias particiones y

los espacios de direcciones de los procesos son ubicados en estas, siempre que el tamaño del mismo sea menor o igual que el tamaño de la partición.

Al trabajar con particiones se pueden considerar 2 métodos (independientes entre sí):

Particiones Fijas

Particiones Dinámicas

- Explique cómo trabajan estos 2 métodos. Cite diferencias, ventajas y desventajas.
- ¿Qué información debe disponer el Kernel para poder administrar la memoria principal con estos métodos?
- Realice un gráfico indicando cómo se realiza la transformación de direcciones lógicas a direcciones físicas.

26. Al trabajar con particiones fijas, los tamaños de las mismas se pueden considerar:

- Particiones de igual tamaño.
- Particiones de diferente tamaño.

Cite ventajas y desventajas entre las alternativas.

27. Fragmentación. Ambos métodos de particiones presentan el problema de la fragmentación:

Fragmentación Interna (Para el caso de Particiones Fijas)

Fragmentación Externa (Para el caso de Particiones Dinámicas)

- Explique a qué hacen referencia estos 2 problemas
- El problema de la Fragmentación Externa es posible de subsanar. Explique una posible técnica que permita al Kernel mitigar este problema.

28. Analice y describa cómo funcionan las siguientes técnicas de asignación de particiones: Best Fit, Worst Fit, First Fit y Next Fit. Tenga en cuenta que información debe mantener el Kernel. Indique, para los métodos de particiones dinámicas y fijas, con cuál técnica se obtienen mejores resultados y justifique.

29. Segmentación

- Explique cómo trabaja este método de asignación de memoria.
- ¿Qué estructuras son necesarias en el Kernel para poder ejecutarse sobre un Hardware que utiliza segmentación?
- Explique, utilizando gráficos, cómo son resueltas las direcciones lógicas a físicas.
- En este esquema: ¿se puede producir fragmentación (interna y/o externa)?
- De las técnicas enumeradas en el ejercicio 29 ¿Cuál se ajusta mejor para la asignación de memoria principal?

30. Dado un esquema de segmentación donde cada dirección hace referencia a 1 byte y la siguiente tabla de segmentos de un proceso, traduzca, de corresponder, las

direcciones lógicas indicadas a direcciones físicas. La Dirección lógica está representada por: **segmento:desplazamiento**

Segmento	Dir. Base	Tamaño
0	102	12500
1	28699	24300
2	68010	15855
3	80001	400

- | | |
|----------------|----------------|
| i. 0000:9001 | iv. 0001:18976 |
| ii. 0001:24301 | v. 0003:0 |
| iii. 0002:5678 | |

31. Paginación

- Explique cómo trabaja este método de asignación de memoria.
- ¿Qué estructuras son necesarias en el Kernel para poder ejecutarse sobre un Hardware que utiliza paginación?
- Explique, utilizando gráficos, cómo son resueltas las direcciones lógicas en físicas.
- En este esquema: ¿se puede producir fragmentación (interna y/o externa)?

32. Suponga un sistema donde la memoria es administrada mediante la técnica de paginación, y donde:

El tamaño de la página es de 512 bytes

Cada dirección de memoria referencia 1 byte.

Se tiene una memoria principal de 10240 bytes (10 KiB) y los marcos se enumeran desde 0 y comienzan en la dirección física 0.

Suponga además un proceso P1 con un tamaño lógico de 2000 bytes y con la siguiente tabla de páginas:

Página	Marco
0	3
1	5
2	2
3	6

- Realice los gráficos necesarios (de la memoria principal, del espacio de direcciones del proceso, de tabla de páginas y de la tabla de marcos) en el que refleje el estado descripto.
- Indicar si las siguientes direcciones lógicas corresponden al espacio lógico del proceso P1 y en caso afirmativo indicar la dirección física a la que corresponden:

- | | |
|-----------|---------|
| i. 35 | iv. 0 |
| ii. 512 | v. 1325 |
| iii. 2051 | vi. 602 |

- c. Indicar, en caso de ser posible, las direcciones lógicas del proceso P1 que se corresponden a las siguientes direcciones físicas:

- | | |
|----------|----------|
| i. 509 | iv. 3215 |
| ii. 1500 | v. 1024 |
| iii. 0 | vi. 2000 |

33. Dado un esquema donde cada dirección hace referencia a 1 byte, con páginas de 2 KiB (KibiBytes), donde el frame 0 se encuentra en la dirección física 0. Con las siguientes siguientes primeras entradas de la tabla de páginas de un proceso,

Página	Marco
0	16
1	13
2	9
3	2
4	0

traduzca las direcciones lógicas indicadas a direcciones físicas:

- | | | |
|----------|-----------|---------|
| i. 5120 | iii. 1578 | v. 8191 |
| ii. 3242 | iv. 2048 | |

34. Tamaño de la Página. Compare las siguientes situaciones con respecto al tamaño de página y su impacto, indicando ventajas y desventajas:

- Un tamaño de página pequeño.
- Un tamaño de página grande.

35. Existen varios enfoques para administrar las tablas de páginas:

- ☐ Tablas de páginas de 1 nivel.
- ☐ Tablas de páginas de 2 niveles o más
- ☐ Tablas de páginas invertidas.

Explique brevemente cómo trabajan estos mecanismos. Tenga en cuenta analizar cómo se resuelven las direcciones y qué ventajas/desventajas presentan una sobre otra.

36. Dado un esquema de paginación, donde cada dirección hace referencia a 1 byte, se tiene un tamaño de dirección de 32 bits y un tamaño de página de 2048 bytes. Suponga además un proceso P1 que necesita 51358 bytes para su código y 68131 bytes para sus datos.

- De los 32 bits de las direcciones ¿Cuántos se utilizan para identificar página? ¿Cuántos para desplazamiento?
- ¿Cuál sería el tamaño lógico máximo de un proceso?
- ¿Cuántas páginas máximo puede tener el proceso P1?
- Si se contaran con 4GiB (Gibibytes) de RAM, ¿cuántos marcos habría disponibles para utilizar?
- ¿Cuántas páginas necesita P1 para almacenar su código?
- ¿Cuántas páginas necesita P1 para almacenar sus datos?

- g. ¿Cuántos bytes habría de fragmentación interna entre lo necesario para almacenar su código y sus datos? Ayuda: Recuerde que en una misma página no pueden convivir código y datos.
- h. Asumiendo que el hardware utiliza tabla de páginas de un (1) nivel, que la dirección se interpreta como 20 bits para identificar página y 12 bits para desplazamiento, y que cada Entrada de Tabla de Páginas (PTE) requiere de 1 Kib. ¿Cuál será el tamaño mínimo que la tabla de páginas del proceso P1 ocupará en RAM?
- i. Asumiendo que el hardware utiliza tabla de páginas de dos (2) niveles, que la dirección se interpreta como 10 bits para identificar primer nivel, 10 bits para identificar el segundo nivel, 12 bits para desplazamiento y que cada Entrada de Tabla de Páginas (PTE) requiere de 1 Kib. ¿Cuál será el tamaño mínimo que la tabla de páginas del proceso P1 ocupará en RAM?
- j. Dado los resultados obtenidos en los dos incisos anteriores (h, i) ¿Qué conclusiones se pueden obtener del uso de los 2 modelos de tablas de página?

37. Cite similitudes y diferencias entre las 4 técnicas vistas: Particiones Fijas, Particiones Dinámicas, Segmentación y Paginación.

38. Dada la técnica de administración de memoria por medio de segmentación paginada:

- Explique cómo funciona.
- Cite ventajas y desventajas respecto a las técnicas antes vistas.
- Teniéndose disponibles las siguientes tablas:

Tabla de Segmentos		Tabla de Páginas		
Núm. Seg.	Dir. base	Nro. Segmento	Nro. Página	Direc. Base
1	500	1	1	40
			2	80
			3	60
2	1500	2	1	20
			2	25
			3	0
3	5000	3	1	120
			2	150

Indicar las direcciones físicas correspondientes a las siguientes direcciones lógicas (segmento,página,desplazamiento):

- (2,1,1)
- (1,3,15)
- (3,1,10)
- (2,3,5)

Trabajo Práctico N° 2:

Definición de SO. Componentes de un SO. Apoyo del *Hardware*: Modos de Ejecución, Interrupciones. Llamadas al Sistema. Programa y Proceso. Planificación de CPU. Colas de Planificación. *Context Switch*. Creación de Procesos. Espacio de Direcciones. Direcciones Lógicas y Físicas. Particiones Fijas y Dinámicas. Paginación y Segmentación. Fragmentación. MMU. Algoritmos de Administración.

Ejercicio 1.

Ejercicio 2.

Ejercicio 3.

Ejercicio 4.

Ejercicio 5.

Ejercicio 6.

Ejercicio 7.

Ejercicio 8.

Ejercicio 9.

Ejercicio 10.

Ejercicio 11.

Ejercicio 12.

Ejercicio 13.

Ejercicio 14.

Ejercicio 15.

Ejercicio 16.

Ejercicio 17.

Ejercicio 18.

Ejercicio 19.

Ejercicio 20.

Ejercicio 21.

Ejercicio 22.

Ejercicio 23.

Ejercicio 24.

Ejercicio 25.

Ejercicio 26.

Ejercicio 27.

Ejercicio 28.

Ejercicio 29.

Ejercicio 30.

Ejercicio 31.

Ejercicio 32.

Ejercicio 33.

Ejercicio 34.

Ejercicio 35.

Ejercicio 36.

Ejercicio 37.

Ejercicio 38.

Conceptos de Sistemas Operativos (IC)

Introducción a los Sistemas Operativos (LI, LS, APU, ATIC)

Trabajo Práctico N° 3

Objetivo

Introducir a los estudiantes en el armado y ejecución de scripts en bash, Shell Scripting.

Temas incluidos

Bash. Script. Sintaxis. GNU/Linux

1. ¿Qué es el Shell Scripting? ¿A qué tipos de tareas están orientados los script? ¿Los scripts deben compilarse? ¿Por qué?
2. Investigar la funcionalidad de los comandos echo y read.
 - a. ¿Cómo se indican los comentarios dentro de un script?
 - b. ¿Cómo se declaran y se hace referencia a variables dentro de un script?
3. Crear dentro del directorio personal del usuario logueado un directorio llamado *practica-shell-script* y dentro de él un archivo llamado *mostrar.sh* cuyo contenido sea el siguiente:

```
#!/bin/bash
# Comentarios acerca de lo que hace el script
# Siempre comento mis scripts, si no lo hago hoy,
# mañana ya no me acuerdo de lo que quise hacer
echo "Introduzca su nombre y apellido:"
read nombre apellido
echo "Fecha y hora actual:"
date
echo "Su apellido y nombre es:"
echo "$apellido $nombre"
echo "Su usuario es: `whoami`"
echo "Su directorio actual es:"
```

- a. Asignar al archivo creado los permisos necesarios de manera que pueda ejecutarlo
- b. Ejecutar el archivo creado de la siguiente manera: ./mostrar
- c. ¿Qué resultado visualiza?
- d. Las backquotes (`) entre el comando whoami ilustran el uso de la sustitución de comandos. ¿Qué significa esto?
- e. Realizar modificaciones al script anteriormente creado de manera de poder mostrar distintos resultados (cuál es su directorio personal, el contenido de un directorio en particular, el espacio libre en disco, etc.). Pida que se introduzcan por teclado (entrada estándar) otros datos.

4. Parametrización: ¿Cómo se acceden a los parámetros enviados al script al momento de su invocación? ¿Qué información contienen las variables `$#`, `$*`, `$?` y `$HOME` dentro de un script?
5. ¿Cuál es la funcionalidad de comando `exit`? ¿Qué valores recibe como parámetro y cuál es su significado?
6. El comando `expr` permite la evaluación de expresiones. Su sintaxis es:
 `expr arg1 op arg2,`
donde `arg1` y `arg2` representan argumentos y `op` la operación de la expresión. Investigar que tipo de operaciones se pueden utilizar.
7. El comando `test expresión` permite evaluar expresiones y generar un valor de retorno, `true` o `false`. Este comando puede ser reemplazado por el uso de corchetes de la siguiente manera `[expresión]`. Investigar qué tipo de expresiones pueden ser usadas con el comando `test`. Tenga en cuenta operaciones para: evaluación de archivos, evaluación de cadenas de caracteres y evaluaciones numéricas.
8. Estructuras de control. Investigue la sintaxis de las siguientes estructuras de control incluidas en shell scripting:
 - `if`
 - `case`
 - `while`
 - `for`
 - `select`
9. ¿Qué acciones realizan las sentencias `break` y `continue` dentro de un bucle? ¿Qué parámetros reciben?
10. ¿Qué tipo de variables existen? ¿Es shell script fuertemente tipado? ¿Se pueden definir arreglos? ¿Cómo?
11. ¿Pueden definirse funciones dentro de un script? ¿Cómo? ¿Cómo se maneja el pasaje de parámetros de una función a la otra?
12. Evaluación de expresiones.
 - a. Realizar un script que le solicite al usuario 2 números, los lea de la entrada Standard e imprima la multiplicación, suma, resta y cual es el mayor de los números leídos.
 - b. Modificar el script creado en el inciso anterior para que los números sean

recibidos como parámetros. El script debe controlar que los dos parámetros sean enviados.

- c. Realizar una calculadora que ejecute las 4 operaciones básicas: +, -, *, %. Esta calculadora debe funcionar recibiendo la operación y los números como parámetros

13. Uso de las estructuras de control:

- a. Realizar un script que visualice por pantalla los números del 1 al 100 así como sus cuadrados.
- b. Crear un script que muestre 3 opciones al usuario: Listar, DondeEstoy y QuienEsta. Según la opción elegida se le debe mostrar:
 - Listar: lista el contenido del directorio actual.
 - DondeEstoy: muestra la ruta del directorio donde me encuentro ubicado.
 - QuienEsta: muestra los usuarios conectados al sistema.
- c. Crear un script que reciba como parámetro el nombre de un archivo e informe si el mismo existe o no, y en caso afirmativo indique si es un directorio o un archivo. En caso de que no exista el archivo/directorio cree un directorio con el nombre recibido como parámetro.

14. Renombrando Archivos: haga un script que renombre solo archivos de un directorio pasado como parámetro, agregándole una CADENA, contemplando las opciones:

- "-a CADENA": renombra el fichero concatenando CADENA al final del nombre del archivo
- "-b CADENA": renombra el fichero concatenando CADENA al comienzo del nombre del archivo

Ejemplos:

Si tengo los siguientes archivos: /tmp/a /tmp/b , al ejecutar: **./renombrar /tmp/ -a EJ** obtendré como resultado: /tmp/aEJ /tmp/bEJ. Y si ejecuto: **./renombrar /tmp/ -b EJ** el resultado será: /tmp/EJa /tmp/EJb

15. El comando *cut* nos permite procesar las líneas de la entrada que reciba (archivo, entrada estándar, resultado de otro comando, etc) y cortar columnas o campos, siendo posible indicar cuál es el delimitador de las mismas. Investigue los parámetros que puede recibir este comando y cite ejemplos de uso.
16. Realizar un script que reciba como parámetro una extensión y haga un reporte con 2 columnas, el nombre de usuario y la cantidad de archivos que posee con esa extensión. Se debe guardar el resultado en un archivo llamado *reporte.txt*
17. Escribir un script que al ejecutarse imprima en pantalla los nombres de los

archivos que se encuentran en el directorio actual, intercambiando minúsculas por mayúsculas, además de eliminar la letra a (mayúscula o minúscula).
Por ejemplo, si en el directorio actual están los siguientes archivos:

- lsO
- pepE
- Maria

y ejecutó: `./ejercicio17` , se obtendrá como resultado:

- iSo
- PEPe
- mRI

Ayuda: Investigar el comando `tr`

18. Crear un script que verifique cada 10 segundos si un usuario se ha logueado en el sistema (el nombre del usuario será pasado por parámetro). Cuando el usuario finalmente se loguee, el programa deberá mostrar el mensaje "Usuario XXX logueado en el sistema" y salir.
19. Escribir un Programa de "Menu de Comandos Amigable con el Usuario" llamado menú, el cual, al ser invocado, mostrará un menú con la selección para cada uno de los scripts creados en esta práctica. Las instrucciones de cómo proceder deben mostrarse junto con el menú. El menú deberá iniciarse y permanecer activo hasta que se seleccione Salir. Por ejemplo:

```
MENU DE COMANDOS
03. Ejercicio 3
12. Evaluar Expresiones
13. Probar estructuras de control
...
Ingrese la opción a ejecutar: 03
```

20. Realice un script que simule el comportamiento de una estructura de PILA e implemente las siguientes funciones aplicables sobre una estructura global definida en el script:
 - ➔ push: Recibe un parámetro y lo agrega en la pila
 - ➔ pop: Saca un elemento de la pila
 - ➔ length: Devuelve la longitud de la pila
 - ➔ print: Imprime todos elementos de la pila

Dentro del mismo script y utilizando las funciones implementadas:

1. Agregue 10 elementos a la pila

2. Saque 3 de ellos
3. Imprima la longitud de la pila
4. Luego imprima la totalidad de los elementos que en ella se encuentran.

21. Dada la siguiente declaración al comienzo de un script:

```
num=(10 3 5 7 9 3 5 4)
```

(la cantidad de elementos del arreglo puede variar).

Implemente la función **productoria** dentro de este script, cuya tarea sea multiplicar todos los números que el arreglo contiene.

22. Implemente un script que recorra un arreglo compuesto por números e imprima en pantalla sólo los números pares y que cuente sólo los números impares y los informe en pantalla al finalizar el recorrido.

23. Dada la definición de 2 vectores del mismo tamaño y cuyas longitudes no se conocen.

```
vector1=( 1 .. N)
```

```
vector2=( 1.. N)
```

Por ejemplo:

```
vector1=( 1 80 65 35 2 ) y vector2=( 5 98 3 41 8 ).
```

Complete este script de manera tal de implementar la suma elemento a elemento entre ambos vectores y que la misma sea impresa en pantalla de la siguiente manera:

- La suma de los elementos de la posición 0 de los vectores es 6
- La suma de los elementos de la posición 1 de los vectores es 178 ...
- La suma de los elementos de la posición 4 de los vectores es 10

24. Realice un script que agregue en un arreglo todos los nombres de los usuarios del sistema pertenecientes al grupo "users". Adicionalmente el script puede recibir como parámetro:

- "-b n": Retorna el elemento de la posición n del arreglo si el mismo existe. Caso contrario, un mensaje de error.
- "-l": Devuelve la longitud del arreglo
- "-i": Imprime todos los elementos del arreglo en pantalla

25. Escriba un script que reciba una cantidad desconocida de parámetros al momento de su invocación (debe validar que al menos se reciba uno). Cada parámetro representa la ruta absoluta de un archivo o directorio en el sistema. El script deberá iterar por todos los parámetros recibidos, y solo para aquellos parámetros que se encuentren en posiciones impares (el primero, el tercero, el

verificar si el archivo o directorio existen en el sistema, imprimiendo en pantalla que tipo de objeto es (archivo o directorio). Además, deberá informar la cantidad de archivos o directorios inexistentes en el sistema.

26. Realice un script que implemente a través de la utilización de funciones las operaciones básicas sobre arreglos:
- inicializar: Crea un arreglo llamado array vacío
 - agregar_elem <parametro1>: Agrega al final del arreglo el parámetro recibido
 - eliminar_elem <parametro1>: Elimina del arreglo el elemento que se encuentra en la posición recibida como parámetro. Debe validar que se reciba una posición válida
 - longitud: Imprime la longitud del arreglo en pantalla
 - imprimir: Imprime todos los elementos del arreglo en pantalla
 - inicializar_Con_Valores <parametro1><parametro2>: Crea un arreglo con longitud <parametro1>y en todas las posiciones asigna el valor <parametro2>
27. Realice un script que reciba como parámetro el nombre de un directorio. Deberá validar que el mismo exista y de no existir causar la terminación del script con código de error 4. Si el directorio existe deberá contar por separado la cantidad de archivos que en él se encuentran para los cuales el usuario que ejecuta el script tiene permiso de lectura y escritura, e informar dichos valores en pantalla. En caso de encontrar subdirectorios, no deberán procesarse, y tampoco deberán ser tenidos en cuenta para la suma a informar.
28. Implemente un script que agregue a un arreglo todos los archivos del directorio /home cuya terminación sea .doc. Adicionalmente, implemente las siguientes funciones que le permitan acceder a la estructura creada:
- verArchivo <nombre_de_archivo>: Imprime el archivo en pantalla si el mismo se encuentra en el arreglo. Caso contrario imprime el mensaje de error "Archivo no encontrado" y devuelve como valor de retorno 5
 - cantidadArchivos: Imprime la cantidad de archivos del /home con terminación .doc
 - borrarArchivo <nombre_de_archivo>: Consulta al usuario si quiere eliminar el archivo lógicamente. Si el usuario responde Si, elimina el elemento solo del arreglo. Si el usuario responde No, elimina el archivo del arreglo y también del FileSystem. Debe validar que el archivo exista en el arreglo. En caso de no existir, imprime el mensaje de error "Archivo no encontrado" y devuelve como valor de retorno 10
29. Realice un script que mueva todos los programas del directorio actual (archivos

ejecutables) hacia el subdirectorio "bin" del directorio HOME del usuario actualmente logueado. El script debe imprimir en pantalla los nombres de los que mueve, e indicar cuántos ha movido, o que no ha movido ninguno. Si el directorio "bin" no existe, deberá ser creado.

30. Implemente la estructura de datos Set (Conjunto de valores) en Bash. Un conjunto se define como una colección de valores únicos, es decir que solo almacena una vez cada valor, aún cuando se intente agregar el mismo valor más de una vez. La implementación debe soportar las siguientes operaciones mediante funciones:

- **initialize** - inicializa el set vacío.
- **initialize_with** - inicializa el set con un conjunto de valores que recibe como argumento (debe validar que se reciba al menos uno).
- **add** - Agrega un valor al conjunto, el cual recibe como argumento. No debe agregar elementos repetidos. El resultado de la operación será un éxito solo si el valor puede ser agregado al conjunto.
- **remove** - Elimina uno o más valores del conjunto, los cuales recibe como argumentos. Si la operación elimina al menos un valor, se considera un éxito.
- **contains** - Chequea si el conjunto contiene un valor recibido como argumento. El resultado será éxito si el valor está en el conjunto.
- **print** - Imprime los elementos del conjunto, de a uno por línea.
- **print_sorted** - Imprime los elementos del conjunto, de a uno por línea y ordenados alfabéticamente. *Tip: Investigar cómo combinar el comando sort con la función print.*

En un script separado, incorporar y utilizar las funciones implementadas para desarrollar un juego de bingo. El bingo deberá generar números aleatorios dentro de un rango entre 0 y un valor máximo que puede especificarse mediante un argumento del script, de manera opcional. El valor máximo no puede ser 0 ni superior a 32767, y en caso de no especificarse se tomará como valor por defecto 99. En cada ronda se generará un nuevo número que ya no haya sido utilizado y se lo cantará, imprimiendo en la salida estándar. Luego de esto, se esperará entrada del usuario para saber si se debe cantar "BINGO" para finalizar la partida o se debe cantar un nuevo número. Al finalizar, el script deberá imprimir en orden los números se cantaron hasta que se produjo el bingo.

Tip: Investigar la variable de entorno \$RANDOM de Bash para obtener valores aleatorios.

31. Realice un script que reciba como argumento una lista de posibles nombres de usuarios del sistema y, para cada uno de los que efectivamente existan en el sistema y posean un directorio personal configurado que sea válido, realice las modificaciones necesarias en su directorio personal para que tenga un subdirectorio llamado "directorio_iso" con la siguiente estructura:

```
directorio_iso
├── 2025
│   ├── 01
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 02
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 03
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 04
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 05
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 06
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 07
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 08
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 09
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 10
│   │   └── archivo.txt
│   ├── 11
│   │   └── archivo.txt
│   └── 12
│       └── archivo.txt
└── 2026
    ├── 01
    │   └── archivo.txt
    ├── 02
    │   └── archivo.txt
    ├── 03
    │   └── archivo.txt
    ├── 04
    │   └── archivo.txt
    ├── 05
    │   └── archivo.txt
    ├── 06
    │   └── archivo.txt
    ├── 07
    │   └── archivo.txt
    ├── 08
    │   └── archivo.txt
    └── 09
```

```
|      └─ archivo.txt
├── 10
|      └─ archivo.txt
├── 11
|      └─ archivo.txt
└── 12
      └─ archivo.txt
```

Para resolver la creación de los directorios y archivos utilice la funcionalidad "Brace Expansion" brindada por bash:

https://www.gnu.org/software/bash/manual/html_node/Brace-Expansion.html

Trabajo Práctico N° 3:
Bash. Script. Sintaxis. GNU/Linux.

Ejercicio 1.

Ejercicio 2.

Ejercicio 3.

Ejercicio 4.

Ejercicio 5.

Ejercicio 6.

Ejercicio 7.

Ejercicio 8.

Ejercicio 9.

Ejercicio 10.

Ejercicio 11.

Ejercicio 12.

Ejercicio 13.

Ejercicio 14.

Ejercicio 15.

Ejercicio 16.

Ejercicio 17.

Ejercicio 18.

Ejercicio 19.

Ejercicio 20.

Ejercicio 21.

Ejercicio 22.

Ejercicio 23.

Ejercicio 24.

Ejercicio 25.

Ejercicio 26.

Ejercicio 27.

Ejercicio 28.

Ejercicio 29.

Ejercicio 30.

Ejercicio 31.

Trabajo Práctico N° 4:

.

Ejercicio 1.

Conceptos de Sistemas Operativos (IC)

Introducción a los Sistemas Operativos (LI, LS, APU, ATIC)

Trabajo Práctico N° 1

Objetivo

El objetivo de esta práctica es que el estudiante se familiarice con los conceptos básicos del sistema operativo *GNU/Linux*, su instalación, entorno y comandos principales. Manejo de Usuarios, permisos y su sistemas de archivos.

Temas Incluidos

GNU/Linux, instalación y conceptos básicos, permisos, arranque, usuarios. organización interna.

1. Características de *GNU/Linux*:

- Mencione y explique las características más relevantes de *GNU/Linux*.
- Mencione otros sistemas operativos y compárelos con *GNU/Linux* en cuanto a los puntos mencionados en el inciso *a*.
- ¿Qué es **GNU**?
- Indique una breve historia sobre la evolución del proyecto *GNU*.
- Explique qué es la multitarea, e indique si *GNU/Linux* hace uso de ella.
- ¿Qué es **POSIX**?

2. Distribuciones de *GNU/Linux*:

- ¿Qué es una distribución de *GNU/Linux*? Nombre al menos 4 distribuciones de *GNU/Linux* y cite diferencias básicas entre ellas.
- ¿En qué se diferencia una distribución de otra?
- ¿Qué es **Debian**? Acceda al sitio <https://www.debian.org/> e indique cuáles son los objetivos del proyecto y una breve cronología del mismo.

3. Estructura de *GNU/Linux*:

- Nombre cuáles son los 3 componentes fundamentales de *GNU/Linux*.
- Mencione y explique la estructura básica del Sistema Operativo *GNU/Linux*.

4. Kernel:

- ¿Cuáles son sus funciones principales?
- ¿Cuál es la versión actual? ¿Cómo se definía el esquema de versionado del Kernel en versiones anteriores a la 2.4? ¿Qué cambió en el versionado que se impuso a partir de la versión 2.6?
- ¿Es posible tener más de un Kernel de *GNU/Linux* instalado en la misma máquina?
- ¿Dónde se encuentra ubicado dentro del File System?

5. Intérprete de comandos (*Shell*):

- ¿Qué es?
- ¿Cuáles son sus funciones?
- Mencione al menos 3 intérpretes de comandos que posee *GNU/Linux* y compárelos entre ellos.
- ¿Dónde se ubican (*path*) los comandos propios y externos al Shell?
- ¿Por qué considera que el Shell no es parte del Kernel de *GNU/Linux*?
- ¿Es posible definir un intérprete de comandos distinto para cada usuario?
¿Desde dónde se define? ¿Cualquier usuario puede realizar dicha tarea?

6. El sistema de Archivos (*File System*) en Linux:

- ¿Qué es?
- ¿Cuál es la estructura básica de los File System en *GNU/Linux*? Mencione los directorios más importantes e indique qué tipo de información se encuentra en ellos. ¿A qué hace referencia la sigla **FHS**?
- Mencione sistemas de archivos soportados por *GNU/Linux*.
- ¿Es posible visualizar particiones del tipo FAT y NTFS (que son de Windows) en *GNU/Linux*?

7. Particiones:

- Definición. Tipos de particiones. Ventajas y Desventajas.
- ¿Cómo se identifican las particiones en *GNU/Linux*? (Considere discos **IDE**, **SCSI** y **SATA**).
- ¿Cuántas particiones son necesarias como mínimo para instalar *GNU/Linux*? Nómbrelas indicando tipo de partición, identificación, tipo de File System y punto de montaje.
- Dar ejemplos de diversos casos de particionamiento dependiendo del tipo de tarea que se deba realizar en su sistema operativo.
- ¿Qué tipo de software para particionar existe? Méncionelos y compare.

8. Arranque (*bootstrap*) de un Sistema Operativo:

- ¿Qué es el **BIOS**? ¿Qué tarea realiza?
- ¿Qué es **UEFI**? ¿Cuál es su función?
- ¿Qué es el **MBR**? ¿Qué es el **MBC**?
- ¿A qué hacen referencia las siglas **GPT**? ¿Qué sustituye? Indique cuál es su formato.
- ¿Cuál es la funcionalidad de un "Gestor de Arranque"? ¿Qué tipos existen? ¿Dónde se instalan? Cite gestores de arranque conocidos.
- ¿Cuáles son los pasos que se suceden desde que se prende una computadora hasta que el Sistema Operativo es cargado (proceso de *bootstrap*)?
- Analice el proceso de arranque en *GNU/Linux* y describa sus principales pasos.
- ¿Cuáles son los pasos que se suceden en el proceso de parada (*shutdown*) de

GNU/Linux?

- i. ¿Es posible tener en una PC *GNU/Linux* y otro Sistema Operativo instalado? Justifique.

9. Archivos y editores:

- a. ¿Cómo se identifican los archivos en *GNU/Linux*?
- b. Investigue el funcionamiento de los editores **vim**, **nano** y **mcedit**, y los comandos **cat**, **more** y **less**.
- c. Cree un archivo llamado "prueba.exe" en su directorio personal usando el **vim**. El mismo debe contener su número de alumno y su nombre.
- d. Investigue el funcionamiento del comando **file**. Pruébelo con diferentes archivos. ¿Qué diferencia nota?
- e. Investigue la funcionalidad y parámetros de los siguientes comandos relacionados con el uso de archivos:

- | | |
|------------|------------|
| i. cd | vi. locate |
| ii. mkdir | vii. ls |
| iii. rmdir | viii. pwd |
| iv. ln | ix. cp |
| v. tail | x. mv |
| | xi. find |

10. Indique qué comando es necesario utilizar para realizar cada una de las siguientes acciones. Investigue su funcionamiento y parámetros más importantes:

- a. Cree la carpeta **ISOC SO**
- b. Acceda a la carpeta
- c. Cree dos archivos con los nombres **isocso.txt** e **isocso.csv**
- d. Liste el contenido del directorio actual
- e. Visualizar la ruta donde estoy situado
- f. Busque todos los archivos en los que su nombre contiene la cadena "iso*"
- g. Informar la cantidad de espacio libre en disco
- h. Verifique los usuarios conectados al sistema
- i. Editar a el archivo **isocso.txt** e ingresar Nombre y Apellido
- j. Mostrar en pantalla las últimas líneas de un archivo.

11. Investigue el funcionamiento, parámetros y ubicación (directorio) de los siguientes comandos:

- | | |
|------------|-----------|
| → man | → dmesg |
| → shutdown | → lspci |
| → reboot | → at |
| → halt | → netstat |
| → uname | → head |
| | → tail |

12. Procesos:

- a. ¿Qué es un proceso? ¿A que hacen referencia las siglas PID y PPID? ¿Todos los procesos tienen estos atributos en GNU/Linux? Justifique. Indique qué otros atributos tiene un proceso.
- b. Investigue el funcionamiento, parámetros y ubicación (directorio) de los siguientes comandos relacionados a procesos. En caso de que algún comando no venga por defecto en la distribución que utiliza deberá proceder a instalarlo:

- | | |
|------------|---------------|
| i. top | vii. pkill |
| ii. htop | viii. killall |
| iii. ps | ix. renice |
| iv. pstree | x. xkill |
| v. kill | xi. atop |
| vi. pgrep | xii. nice |

13. Proceso de Arranque *SystemV* (<https://github.com/systeminit/si>):

- a. Enumere los pasos del proceso de inicio de un sistema GNU/Linux, desde que se prende la PC hasta que se logra obtener el login en el sistema.
- b. Proceso **INIT**. ¿Quién lo ejecuta? ¿Cuál es su objetivo?
- c. RunLevels. ¿Qué son? ¿Cuál es su objetivo?
- d. ¿A qué hace referencia cada nivel de ejecución según el estándar? ¿Dónde se define qué Runlevel ejecutar al iniciar el sistema operativo? ¿Todas las distribuciones respetan estos estándares?
- e. Archivo `/etc/inittab`. ¿Cuál es su finalidad? ¿Qué tipo de información se almacena en él? ¿Cuál es la estructura de la información que en él se almacena?
- f. Suponga que se encuentra en el runlevel `<X>`. Indique qué comando(s) deberá ejecutar para cambiar al runlevel `<Y>`. ¿Este cambio es permanente? ¿Por qué?
- g. Scripts RC. ¿Cuál es su finalidad? ¿Dónde se almacenan? Cuando un sistema GNU/Linux arranca o se detiene se ejecutan scripts, indique cómo determina qué script ejecutar ante cada acción. ¿Existe un orden para llamarlos? Justifique.

14. *SystemD* (<https://github.com/systemd/systemd>):

- a. ¿Qué es *systemd*?
- b. ¿A qué hace referencia el concepto de *Unit* en *SystemD*?
- c. ¿Para qué sirve el comando *systemctl* en *SystemD*?
- d. ¿A qué hace referencia el concepto de *target* en *SystemD*?
- e. Ejecutar el comando *ps tree*. ¿Qué es lo que se puede observar a partir de la ejecución de este comando?

15. Usuarios:

- a. ¿Qué archivos son utilizados en un sistema GNU/Linux para guardar la información de los usuarios?
- b. ¿A qué hacen referencia las siglas *UID* y *GID*? ¿Pueden coexistir *UIDs* iguales en un

sistema GNU/Linux? Justifique.

- c. ¿Qué es el usuario root? ¿Puede existir más de un usuario con este perfil en GNU/Linux? ¿Cuál es la *UID* de root?
- d. Agregue un nuevo usuario llamado *isocso* a su instalación de GNU/Linux, especifique que su home sea creada en */home/isocso*, y hágalo miembro del grupo *informatica* (si no existe, deberá crearlo). Luego, sin iniciar sesión como este usuario cree un archivo en su home personal que le pertenezca. Luego de todo esto, borre el usuario y verifique que no queden registros de él en los archivos de información de los usuarios y grupos.
- e. Investigue la funcionalidad y parámetros de los siguientes comandos:

- | | |
|----------------------|---------------|
| i. useradd y adduser | v. groupadd |
| ii. usermod | vi. who |
| iii. userdel | vii. groupdel |
| iv. su | viii. passwd |

16. FileSystem y permisos:

- a. ¿Cómo son definidos los permisos sobre archivos en un sistema GNU/Linux?
- b. Investigue la funcionalidad y parámetros de los siguientes comandos relacionados con los permisos en GNU/Linux:
 - i. chmod
 - ii. chown
 - iii. chgrp
- c. Al utilizar el comando *chmod* generalmente se utiliza una notación octal asociada para definir permisos. ¿Qué significa esto? ¿A qué hace referencia cada valor?
- d. ¿Existe la posibilidad de que algún usuario del sistema pueda acceder a determinado archivo para el cual no posee permisos? Indíquelo y realice las pruebas correspondientes.
- e. Explique los conceptos de “full path name” (path absoluto) y “relative path name” (path relativo). De ejemplos claros de cada uno de ellos.
- f. ¿Con qué comando puede determinar en qué directorio se encuentra actualmente? ¿Existe alguna forma de ingresar a su directorio personal sin necesidad de escribir todo el path completo? ¿Podría utilizar la misma idea para acceder a otros directorios? ¿Cómo? Explique con un ejemplo.
- g. Investigue la funcionalidad y parámetros de los siguientes comandos relacionados con el uso del FileSystem:

- | | |
|-----------|-------------------------|
| i. umount | v. mkfs |
| ii. du | vi. fdisk (con cuidado) |
| iii. df | vii. write |
| iv. mount | viii. losetup |
| | ix. stat |

17. Procesos:

- ¿Qué significa que un proceso se está ejecutando en Background? ¿Y en Foreground?
- ¿Cómo puedo hacer para ejecutar un proceso en Background? ¿Como puedo hacer para pasar un proceso de background a foreground y viceversa?
- Pipe (|). ¿Cuál es su finalidad? Cite ejemplos de su utilización.
- Redirección. ¿Qué tipo de redirecciones existen? ¿Cuál es su finalidad? Cite ejemplos de utilización.

18. Otros comandos de Linux (Indique funcionalidad y parámetros):

- ¿A qué hace referencia el concepto de empaquetar archivos en GNU/Linux?
- Seleccione 4 archivos dentro de algún directorio al que tenga permiso y sume el tamaño de cada uno de estos archivos. Cree un archivo empaquetado conteniendo estos 4 archivos y compare los tamaños de los mismos. ¿Qué característica nota?
- ¿Qué acciones debe llevar a cabo para comprimir 4 archivos en uno solo? Indique la secuencia de comandos ejecutados.
- ¿Pueden comprimirse un conjunto de archivos utilizando un único comando?
- Investigue la funcionalidad de los siguientes comandos:

- tar
- grep
- gzip

- zgrep
- wc

19. Indique qué acción realiza cada uno de los comandos indicados a continuación considerando su orden. Suponga que se ejecutan desde un usuario que no es root ni pertenece al grupo de root. (Asuma que se encuentra posicionado en el directorio de trabajo del usuario con el que se logueó). En caso de no poder ejecutarse el comando, indique la razón:

```
ls -l > prueba
ps > PRUEBA
chmod 710 prueba
chown root:root PRUEBA
chmod 777 PRUEBA
chmod 700 /etc/passwd
passwd root
rm PRUEBA
man /etc/shadow
find / -name * .conf
usermod root -d /home/ newroot -L
cd / root
rm *
cd / etc
cp * /home -R
shutdown
```

20. Indique qué comando sería necesario ejecutar para realizar cada una de las siguientes acciones:

- a. Terminar el proceso con *PID* 23.
 - b. Terminar el proceso llamado *init* o *systemd*. ¿Qué resultados obtuvo?
 - c. Buscar todos los archivos de usuarios en los que su nombre contiene la cadena ".conf"
 - d. Guardar una lista de procesos en ejecución el archivo **/home/<su nombre de usuario>/procesos**
 - e. Cambiar los permisos del archivo **/home/<su nombre de usuario>/xxxx** a:
 - i. Usuario: Lectura, escritura, ejecución
 - ii. Grupo: Lectura, ejecución
 - iii. Otros: ejecución
 - f. Cambiar los permisos del archivo **/home/<su nombre de usuario>/yyyy** a:
 - i. Usuario: Lectura, escritura.
 - ii. Grupo: Lectura, ejecución
 - iii. Otros: Ninguno
 - g. Borrar todos los archivos del directorio **/tmp**
 - h. Cambiar el propietario del archivo **/opt/isodata** al usuario **isocso**
 - i. Guardar en el archivo **/home/<su nombre de usuario>/donde** el directorio donde me encuentro en este momento, en caso de que el archivo exista no se debe eliminar su contenido anterior.
21. Indique qué comando sería necesario ejecutar para realizar cada una de las siguientes acciones:
- a. Ingrese al sistema como usuario "root"
 - b. Cree un usuario. Elija como nombre, por convención, la primera letra de su nombre seguida de su apellido. Asígnele una contraseña de acceso.
 - c. ¿Qué archivos fueron modificados luego de crear el usuario y qué directorios se crearon?
 - d. Crear un directorio en */tmp* llamado *miCursada*
 - e. Copiar todos los archivos de */var/log* al directorio antes creado.
 - f. Para el directorio antes creado (y los archivos y subdirectorios contenidos en él) cambiar el propietario y grupo al usuario creado y grupo *users*.
 - g. Agregue permiso total al dueño, de escritura al grupo y ejecución a todos los demás usuarios para todos los archivos dentro de un directorio en forma recursiva.
 - h. Acceda a otra terminal para loguearse con el usuario antes creado.
 - i. Una vez logueado con el usuario antes creado, averigüe cuál es el nombre de su terminal.
 - j. Verifique la cantidad de procesos activos que hay en el sistema.
 - k. Verifique la cantidad de usuarios conectados al sistema.
 - l. Vuelva a la terminal del usuario *root* y envíele un mensaje al usuario anteriormente creado enviándole que el sistema va a ser apagado.
 - m. Apague el sistema.
22. Indique qué comando sería necesario ejecutar para realizar cada una de las siguientes

acciones:

- n. Cree un directorio cuyo nombre sea su número de legajo e ingrese a él.
- o. Cree un archivo utilizando el editor de textos *vi*, e introduzca su información personal: Nombre, Apellido, Número de alumno y dirección de correo electrónico. El archivo debe llamarse "LEAME".
- p. Cambie los permisos del archivo LEAME, de manera que se puedan ver reflejados los siguientes permisos:
 - Dueño: ningún permiso
 - Grupo: permiso de ejecución
 - Otros: todos los permisos
- q. Vaya al directorio /etc y verifique su contenido. Cree un archivo dentro de su directorio personal cuyo nombre sea **leame** donde el contenido del mismo sea el listado de todos los archivos y directorios contenidos en /etc. ¿Cuál es la razón por la cuál puede crear este archivo si ya existe un archivo llamado "LEAME" en este directorio?
- r. ¿Qué comando utilizaría y de qué manera si tuviera que localizar un archivo dentro del filesystem? ¿Y si tuviera que localizar varios archivos con características similares? Explique el concepto teórico y ejemplifique.
- s. Utilizando los conceptos aprendidos en el punto anterior, busque todos los archivos cuya extensión sea .so y almacene el resultado de esta búsqueda en un archivo dentro del directorio creado en el primer inciso. El archivo deberá llamarse *ejercicioF*.

23. Indique qué acción realiza cada uno de los comandos indicados a continuación considerando su orden. Suponga que se ejecutan desde un usuario que no es root ni pertenece al grupo de root. (Asuma que se encuentra posicionado en el directorio de trabajo del usuario con el que se logueó). En caso de no poder ejecutarse el comando indique la razón:

```
01. mkdir iso
02. cd . / iso; ps > f0
03. ls > f1
04. cd /
05. echo $HOME
06. ls -l $> $HOME/ iso/ls
07. cd $HOME; mkdir f2
08. ls -ld f2
09. chmod 341 f2
10. touch dir
11. cd f2
12. cd ~/iso
13. pwd > f3
14. ps | grep 'ps' | wc -l >> ../f2/f3
15. chmod 700 ../f2 ; cd ..
16. find . -name etc/passwd
17. find / -name etc/passwd
18. mkdir ejercicio5
19. . . . . .
20. . . . . .
```

- a. Inicie 2 sesiones utilizando su nombre de usuario y contraseña. En una sesión vaya

siguiendo paso a paso las órdenes que se encuentran escritas en el cuadro superior. En la otra sesión, cree utilizando algún editor de textos un archivo que se llame "explicacion_de_ejercicio" dentro del directorio creado en el ejercicio 22 y, para cada una de los comandos que ejecute en la otra sesión, realice una breve explicación de los resultados obtenidos.

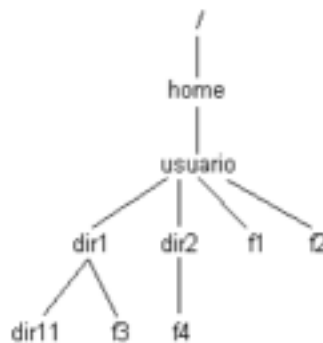
- b. Complete los comandos 19 y 20, de manera tal que realicen la siguiente acción:

19: Copiar el directorio iso y todo su contenido al directorio creado en 24.a

20: Copiar el resto de los archivos y directorios que se crearon en este ejercicio al directorio creado en el ejercicio 24.a

- c. Ejecute las órdenes 19 y 20 y coméntelas en el archivo creado en el inciso a).

24. Cree una estructura desde el directorio /home que incluya varios directorios, subdirectorios y archivos, según el esquema siguiente.



Asuma que "usuario" indica cuál es su nombre de usuario. Además deberá tener en cuenta que dirX hace referencia a directorios y fX hace referencia a archivos. Utilizando la estructura de directorios anteriormente creada, indique qué comandos son necesarios para realizar las siguientes acciones:

- Mueva el archivo "f3" al directorio de trabajo /home/usuario.
- Copie el archivo "f4" en el directorio "dir11".
- Haga lo mismo que en el inciso anterior pero el archivo de destino, se debe llamar "f7".
- Cree el directorio copia dentro del directorio usuario y copie en él, el contenido de "dir1".
- Renombre el archivo "f1" por el nombre *archivo* y vea los permisos del mismo.
- Cambie los permisos del archivo llamado *archivo* de manera de reflejar lo siguiente:
 - Usuario: Permisos de lectura y escritura
 - Grupo: Permisos de ejecución
 - Otros: Todos los permisos
- Renombre los archivos "f3" y "f4" de manera que se llamen "f3.exe" y "f4.exe" respectivamente.
- Utilizando un único comando cambie los permisos de los dos archivos renombrados en el inciso anterior, de manera de reflejar lo siguiente:
 - Usuario: Ningún permiso

- Grupo: Permisos de escritura
- Otros: Permisos de escritura y ejecución

25. Indique qué comando/s es necesario para realizar cada una de las acciones de la siguiente secuencia de pasos (considerando su orden de aparición):
- a. Cree un directorio llamado *logs* en el directorio */tmp*.
 - b. Copie todo el contenido del directorio */var/log* en el directorio creado en el punto anterior.
 - c. Empaquete el directorio creado en a), el archivo resultante se debe llamar "misLogs.tar".
 - d. Empaquete y comprima el directorio creado en a), el archivo resultante se debe llamar "misLogs.tar.gz".
 - e. Copie los archivos creados en c) y d) al directorio de trabajo de su usuario.
 - f. Elimine el directorio creado en a), *logs*.
 - g. Desempaquete los archivos creados en c y d en 2 directorios diferentes.