Sistemas operativos. Gestión de archivos y almacenamiento.

Índice

- Introducción
- 2. Sistema de archivos
- 3. Estructura de directorios en Linux y Microsoft Windows
- 4. Gestión de archivos por línea de comandos en Linux
- 5. Gestión de archivos por interfaz gráfica en Microsoft Windows
- 6. Gestión de almacenamiento por línea de comandos en Linux
- Gestión de almacenamiento por interfaz gráfica en Microsoft Windows
- 8. Búsqueda de información por línea de comandos en Linux
- 9. Búsqueda de información por interfaz gráfica en Microsoft Windows

Los dispositivos de almacenamiento se dividen en particiones, dentro de las particiones en grupos de sectores o cilindros físicamente contiguos.

Una de las particiones primarias puede ser designada como una partición extendida, la cual puede subdividirse en particiones lógicas.

Para un disco duro o disco ssd, la unidad mínima de información serán los sectores.

Los esquemas de particionado más extendidos son el MBR (Master Boot Record) y el GPT (GUID Partition Table)

¿Por qué particionar?

Separación: es deseable aislar los datos de las aplicaciones de los archivos del sistema operativo.

Compartición: puede que múltiples sistemas operativos utilicen los mismos sistemas de ficheros.

Seguridad: se desean imponer cuotas o permisos distintos en cada partición.

Tamaño: Alguna información se mantiene constante y otras veces puede ser variable o volátil.

Si una partición se llena no afectará a las demás.

Instalar Active Disk Editor

https://www.disk-editor.org/index.html

MBR (Master Boot Record)

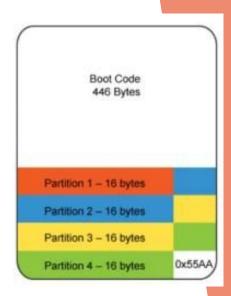
Está ubicado en el primer sector de un dispositivo y contiene tabla de Particiones.

Un disco puede tener hasta cuatro particiones primarias.

La zona de particionado tiene 64 bytes de longitud y se sitúa después de los 446 bytes del registro de arranque y un número mágico indica el final (0x55AA).

Solo una partición se marca como activa.

Cada entrada en la tabla de particiones ocupa 16 bytes y describe las cuatro posibles particiones primarias



GPT (GUID Partition Table)

GPT viene a sustituir MBR para mantener las nuevas BIOS (UEFI). Al igual que en el MBR empieza en el sector 0 del dispositivo para mantener compatibilidad con los sistemas con BIOS.

GPT tiene una copia al final del disco

MBR sólo puede tener un máximo de 4 particiones, sin embargo, GPT tiene hasta 128

MBR permite particiones de hasta 2.2TB, GPT hasta 9.4ZB

GPT permite tener 36 caracteres de nombre Unicode para cada partición.

GUIDs son almacenados como valores de 128 bits, y son mostrados en 32 dígitos hexadecimales.

Se mantiene el MBR en el sector 0 pero conteniendo una única partición con identificador de partición OxEE. Se le llama Protective MBR, con el área de código a cero.

https://www.cloudcenterandalucia.es/blog/hablemos-de-uefi-gpt-y-esp/#ESP

Como ya vimos, la gestión de los archivos es uno de los pilares fundamentales de cualquier sistema operativo.

Los sistemas de archivos proveen la manera de almacenar la información, así como mecanismos que permitan realizar operaciones sobre ella.

Existen multitud de sistemas de archivos que confieren diferentes características al espacio de almacenamiento y repercuten en la seguridad de los datos, su rendimiento o su gestión.

Los sistemas operativos proveen herramientas para la gestión del almacenamiento, para realizar particiones de los medios de almacenamiento, formatear, montar y desmontar los sistemas de archivos, desfragmentar, chequear los sistemas de archivos, buscar información e incluso crear diferentes esquemas RAID.

Los sistemas de archivos emplean el archivo (fichero) como la herramienta fundamental de abstracción lógica de la información.

Un archivo es, por tanto, la unidad lógica mínima de almacenamiento que contiene información. Se evita que el usuario conozca la estructura interna y las propiedades características de los medios de almacenamiento, facilitando la gestión y organización por su parte.

Otro elemento empleado por los sistemas de archivos son los directorios (carpetas). Estos son ficheros que actúan de contenedores lógicos de ficheros o directorios.

El directorio almacena información relativa a la localización física de la información y los atributos propios de cada archivo o directorio que contenga.

Los sistemas de archivos tienen como objetivo:

- Acceder a la información de los ficheros.
- Crear, eliminar y modificar ficheros.
- Acceder a los ficheros mediante diferentes protocolos de comunicación en red u otros
- Facilitar el acceso multiusuario.
- > Facilitar el acceso a multitud de medios de almacenamiento.
- Realizar copias de seguridad.
- Utilizar herramientas de recuperación de información.
- Priorizar la eficiencia y la seguridad de acceso a la información.
- Maximizar el rendimiento en las operaciones sobre los archivos.
- Permitir la monitorización y contabilidad sobre ficheros.
- Administrar el espacio de almacenamiento, gestionar la asignación del espacio libre y el espacio ocupado de los archivos.

Para administrar el espacio libre y el espacio ocupado, se han de definir espacios de asignación.

Los sistemas de archivos definen el tamaño del espacio de asignación (también llamado unidad de asignación o clúster) durante la instalación del propio sistema de archivos (formateo). Este espacio determina el tamaño mínimo que ocupará un archivo en el medio de almacenamiento.

A nivel físico (hardware), el dispositivo administra sectores, sin embargo, el sistema de archivos gestiona clústeres.

La planificación de este espacio es muy importante, siendo ideal un equilibrio entre el promedio del tamaño de los archivos que vaya a alojar el sistema de archivos (evitando así que se desperdicie espacio interno al clúster, también conocido como fragmentación interna) y el tamaño del volumen (facilitando la administración del sistema de archivos).

Al formatear una unidad se puede indicar el tamaño de unidad de asignación.

FAT (File Allocation Table)

Es un sistema de archivos creado para el sistema operativo MS-DOS. La administración del espacio del almacenamiento es sencilla, por lo que se convierte en un sistema de archivos muy extendido en la mayoría de los sistemas operativos.

Las principales limitaciones de FAT32 son:

- Imposibilidad de gestionar particiones superiores a 8 TB (32 GB en Microsoft Windows) y archivos de más de 4 GB.
- Bajo rendimiento.
- Inseguro: no permite encriptación, sus atributos y permisos son limitados y no permite journaling.

El Journaling es un registro o diario del sistema de archivos. Los sistemas de archivos que hacen uso de este sistema se denominan transaccionales. Consiste en registrar una serie de acciones previas a la operación sobre el sistema de archivos que se vaya a realizar.

Se evitan muchas situaciones de inconsistencia de ficheros, facilitando la recuperación de datos y chequeos de medios de almacenamiento.

FAT (File Allocation Table)

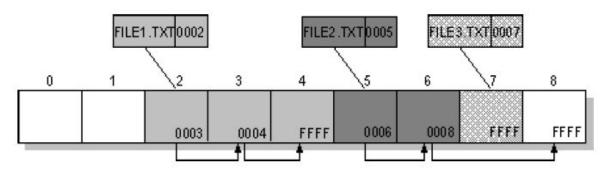
Partition F. Boot Sector	AT1 FAT2 (duplicate)	Root folder	Other folders and all files.
--------------------------------	----------------------	----------------	------------------------------

El directorio raíz, es un tipo especial de archivo que almacena las subcarpetas y archivos que conforman el sistema de archivos. Al ser una tabla, dispone una de una entrada para cada fichero o carpeta.

Contiene el nombre, fecha creación, tamaño...

FAT (File Allocation Table)

Las tablas FAT1 y FAT2 son tablas de punteros. Cada posición representa un sector que contiene un archivo y el contenido de la entrada es el valor del siguiente cluster del fichero. El primer cluster aparece indicado en el directorio raid y desde ahí se puede seguir el conjunto de clusters del fichero.



exFAT

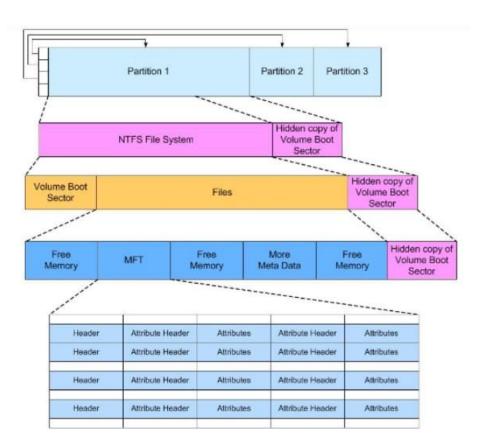
Resultado de una evolución del sistema de archivos FAT32, que elimina sus principales limitaciones. Se pueden tratar archivos de hasta 16 EB y mantiene la ligereza frente a sistemas de archivos más avanzados, como NTFS y APFS. Aunque sigue resultando inseguro, es ideal para medios de almacenamiento FLASH portables con gran capacidad y compatibles entre sistemas operativos.

NTFS

Se considera el sistema de archivos estándar de Microsoft Windows. Sus mejoras son considerables con respecto a FAT32, primando la seguridad y la confiabilidad. Sus principales ventajas son:

- Emplea journaling. Favoreciendo una pronta recuperación ante errores inesperados.
- Permite cifrado y compresión.
- Reduce significativamente la fragmentación y aumenta la velocidad de búsqueda de archivos con respecto a FAT32.
- Volume Shadow Copy: mantiene un histórico de los ficheros y directorios.
- > Alternate Data Stream: metadatos de ficheros
- Puede llegar a gestionar volúmenes de hasta 16 EB y archivos de hasta 16 TB.
- Emplea Unicode para el nombre de archivos, con hasta 255 caracteres.

NTFS



ReFS (Resilient File System)

El sistema de archivos ReFS (Sistema de archivos resiliente), diseñado para optimizar la disponibilidad de los datos, administrar de manera eficiente la escalabilidad para grandes cantidades de datos y garantizar la integridad de los datos mediante la llamada "resiliencia" a la corrupción de archivos.

ReFS fue diseñado para hacer frente a los nuevos escenarios de crecimiento de datos y como base para futuras innovaciones. ReFS se introdujo con Windows Server 2012, y luego también para Windows 8 y las últimas versiones de Windows 10.

APFS

Sistema de archivos empleado por Apple Inc. para sus medios de almacenamiento, que supone una versión mejorada de su predecesora HFS+. Sus características son similares a NTFS y ext4, por lo que permite administrar archivos y volúmenes de hasta 8 EB. Permite encriptación y está optimizado para almacenamiento Flash.

ext4 (Fourth extended file system)

Sistema de archivos predeterminado para sistemas operativos de tipo Linux en su cuarta versión. Incluye journaling, maneja archivos de hasta 16 TB y volúmenes de hasta 1 EB. Supera a sus antecesores ext2 y ext3, ya que:

- Mejora el rendimiento.
- > Reduce la fragmentación.
- Permite trabajar con ficheros de mayor tamaño gracias al uso de extents.

ext4 (Fourth extended file system)

A diferencia de NTFS, ext4 no emplea extensiones como parte del nombre de los archivos. En Microsoft Windows, un nombre de archivo se divide en <nombre>.<extensión>, donde extensión es un conjunto de caracteres (normalmente tres o cuatro) que se asocian con programas para que el sistema operativo reconozca la manera de ejecutar el archivo.

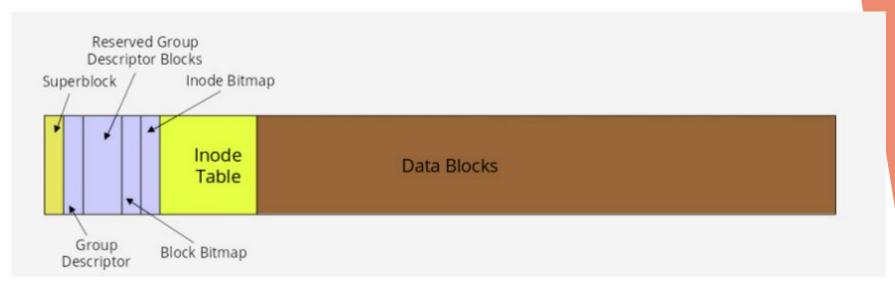
No obstante, muchos nombres de archivos en Linux incorporan sufijos separados por un punto en el nombre del fichero por convención, pero no como requisito establecido por el sistema de archivos.

ext4 (Fourth extended file system)

Una partición con sistema de archivos ext4 se divide en grupos de bloques. Cada grupo de bloques se divide, a su vez, en las siguientes partes:

- a) Superbloque: contiene la información más relevante del grupo de bloques.
- b) Descriptores de grupos: almacena la información más importante del resto de bloques.
- c) Bitmap de bloques de datos: contiene un mapa de bits donde se representa cada clúster, así como su estado (libre u ocupado).
- d) Bitmap de i-nodos: mapa de bits representando a cada i-nodo, que además indica su estado (libre u ocupado).
- e) Tabla de i-nodos: tabla que contiene una entrada por cada i-nodo. El i-nodo almacena la información propia de cada archivo.
- f) Bloques de datos: clústeres con información. Cada bloque de datos está asociado con un archivo.

ext4 (Fourth extended file system) A4 81



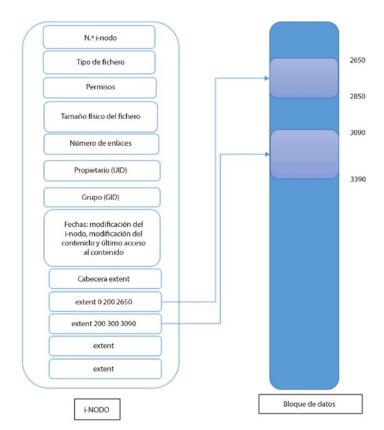
ext4 (Fourth extended file system)

La estructura fundamental es el i-nodo o nodo índice. Este almacena toda la metainformación asociada al archivo que representa: tipo de archivo, propietario, tamaño, fechas, número de bloques de datos, localización de los bloques de datos, etc.

Es importante la compatibilidad entre sistemas de archivos y sistemas operativos. Los sistemas de archivos ext4 y APFS no son reconocidos por Microsoft Windows, sin embargo, se puede emplear NTFS en la mayoría de distribuciones Linux. Por otro lado, exFAT se considera ideal para medios extraíbles de tipo FLASH por su compatibilidad entre la mayoría de sistemas operativos.

ext4 (Fourth extended file system)

En ext4, el i-nodo emplea extents, los cuales intervienen con ficheros grandes. Estos emplean un conjunto de clusters contiguos (en lugar de estar separados) y se gestionan de manera simple, almacenando: el inicio del bloque dentro del archivo, el número de bloques almacenados y el inicio del número de bloque físico en disco.



ext4 (Fourth extended file system)

Un i-nodo está compuesto por:

- > Un identificador único de i-nodo o número de i-nodo. Único en el sistema de archivos.
- > Tipo de fichero: regular, enlace simbólico, directorio o dispositivo.
- > Permisos de lectura, escritura y ejecución para el propietario, grupo y otros usuarios.
- > Tamaño del fichero (en bytes).
- Número de enlaces (duros). Hace referencia al número de veces que el i-nodo es referenciado en el árbol de directorios. Identificador del propietario del archivo (UID). Número identificativo único que representa a un usuario.
- > Identificador del grupo (GID). Número identificativo único que representa a un grupo de usuarios.
- Fechas de última modificación de la meta-información del i-nodo (ctime), última modificación de su contenido (mtime) y último acceso a su contenido (atime).
- Cabecera extent. Contiene información asociada a los extents que lo siguen: número válido de entradas que siguen a la cabecera, máximo número de entradas que siguen a la cabecera y la profundidad del extent actual (0 apunta a bloques de datos y en otro caso hasta 4 apuntará a nodos extents intermedios que actúan como indirecciones).
- Cuatro nodos hoja extent que contienen el inicio del bloque dentro del archivo, el número de bloques almacenados y el inicio del número de bloque físico en disco.

Btrfs (B-tree FS)

Es un sistema de archivos copy-on-write anunciado por Oracle Corporation para GNU/Linux.

Su objetivo es sustituir al actual sistema de archivos ext4, eliminando el mayor número de sus limitaciones, en especial con el tamaño máximo de los ficheros; además de la adopción de nuevas tecnologías no soportadas por ext3. Se afirma también que se "centrará en la tolerancia a fallos, reparación y fácil administración".

Btrfs (B-tree FS)

Las características finales presentadas son:

- > Empaquetado eficiente en espacio de archivos pequeños y directorios indexados
- Asignación dinámica de inodos (no se fija un número máximo de archivos al crear el sistema de archivos)
- Subvolúmenes (raíces del sistema de archivos internas separadas)
- Comprobación de datos y metadatos (alta seguridad de integridad)
- Compresión
- Copy-on-write del registro de todos los datos y metadatos
- Comprobación del sistema de archivos sin desmontar y comprobación muy rápida del sistema de archivos desmontado
- Copias de seguridad incrementales eficaces y mirroring del sistema de archivos
- Modo optimizado para SSD (activado a través de una opción de montaje)
- Desfragmentación sin desmontar

Cuando los sistemas operativos GNU/Linux y Microsoft Windows son instalados se crean un conjunto de directorios donde se despliegan los archivos y subdirectorios del propio sistema operativo en una estructura en forma de árbol invertido del sistema de archivos.

Un directorio del que cuelgan un conjunto de subdirectorios, ramas, sobre estos otros subdirectorios hasta llegar al extremo (ramas).

El directorio principal se llama raíz. Windows \ y en Linux /

Para hacer referencia a la localización de un directorio dentro de la estructura arbórea, se emplea el término **ruta**, camino o **path**. Así, se localiza fácilmente un archivo o directorio.

- En Linux podemos hacer referencia a la ruta de un directorio como /home/usuario/
- En Microsoft Windows se puede indicar un directorio como C:\Documents and Settings. La letra que simboliza una unidad o volumen. "C:\" indica el directorio raíz de la unidad C.

El directorio de trabajo actual es el directorio donde se encuentra situado actualmente, el equivalente a navegar con el explorador de archivos hasta una carpeta.

El directorio de trabajo actual se simboliza por .

En Linux podemos mostrar la ruta de trabajo actual mediante el comando pwd (print working directory).

El directorio padre es el que está por encima del directorio actual (en dirección al raíz). Se simboliza por "..". De la misma manera, un directorio hijo de un directorio es el directorio que se encuentra por debajo del primero en la estructura jerárquica. La ruta de un archivo o directorio se puede indicar de dos maneras:

- 1. Ruta absoluta: ruta completa indicada desde el directorio raíz.
- 2. Ruta relativa: ruta indicada desde el directorio de trabajo actual. Se suele hacer uso de ".." y "." para desplazarse.

El comando cd (change directory) permite cambiar de directorio. Su sintaxis es la siguiente: cd [directorio], si no se indica directorio, cambiará al directorio home del usuario y equivaldría a ejecutar cd ~

Realizar en terminal de Windows y Linux:

Nos encontramos en /home/miUsuario como directorio actual y queremos acceder al directorio raíz. ¿Cómo se puede indicar el cambio de directorio mediante ruta absoluta y relativa?

Estructura de directorios en GNU/Linux

La mayoría de los sistemas operativos GNU/Linux siguen el estándar FHS (Filesystem Hierarchy Standard). Los directorios más importantes son:

/: Directorio raíz o root. Todos los directorios y subdirectorios parten de este directorio raíz.

/bin: contiene los archivos binarios (ejecutables) a nivel de usuario.

/boot: almacena los archivos ejecutables y de configuración necesarios para el arranque del sistema.

/dev: se encuentran los componentes del sistema y todos los dispositivos de almacenamiento representados por archivos (memorias FLASH, particiones, DVD, etc.). A través de este directorio podemos acceder a la información propia del medio de almacenamiento.

Estructura de directorios en GNU/Linux

/etc: almacena los archivos de configuración globales del sistema y que afectan a todos los usuarios.

/home: directorio que aloja los directorios de los diferentes usuarios del sistema, a excepción del usuario root (el cual emplea /root).

/lib: contiene archivos muy importantes para el sistema operativo, como librerías y módulos del kernel.

/media: directorio que se emplea para montar dispositivos como discos duros o medios removibles como CD o DVD.

/mnt: también utilizado para albergar puntos de montaje pero, en este caso, temporales, como, por ejemplo, un sistema de archivo en red o carpetas compartidas en máquinas virtuales.

Estructura de directorios en GNU/Linux

/proc: directorio empleado por el sistema para guardar información relativa a los procesos y al kernel del sistema. No contiene archivos físicos, sino que se generan sobre la marcha archivos virtuales.

/sys: al igual que /proc, almacenan archivos virtuales relativos al kernel del sistema, así como información de drivers y dispositivos.

/sbin: almacena ejecutables que se suelen emplear para tareas administrativas por el superusuario.

/tmp: las aplicaciones emplean esta carpeta para almacenar archivos temporales.

Estructura de directorios en GNU/Linux

/usr: almacena archivos de solo lectura de la mayoría de las aplicaciones y utilidades instaladas en el sistema.

/opt: contiene el resto de aplicaciones no almacenas en /usr. Normalmente, son aquellas que no son parte de los paquetes instalados con la distribución Linux objeto de uso.

/srv: directorio encargado de alojar datos, scripts y carpetas para servidores instalados en nuestro sistema (servidores web, ftp, repositorios, etc.).

/var: directorio considerado como registro del sistema. En él se incluye información del sistema, logs, información de caché, etc.

Actividad. ¿Cuál es la ruta del Escritorio en ambos sistemas Windows y Linux?

Llega a ella por comandos desde el directorio raíz y desde el personal.

Estructura de directorios en Windows

El directorio raíz de una partición con Microsoft Windows instalado dispone del siguiente árbol de directorios:

\Archivos de programa (Program Files): en sistemas de 32 bits, se encuentran todos los programas instalados. Sin embargo, en sistemas de 64 bits se almacenarán las aplicaciones de 64 bits.

\Archivos de programa (x86): esta carpeta se encuentra en sistemas de 64 bits y contiene las aplicaciones instaladas de 32 bits.

\PerfLogs: por defecto, está vacía, pero puede contener registros de rendimiento del sistema.

\ProgramData: carpeta oculta que contiene datos de programas genéricos para todos los usuarios del sistema.

Estructura de directorios en Windows

\Usuarios (Users): carpeta que contiene subcarpetas por cada usuario del sistema, así como la carpeta \Acceso público (\Public) y \Default (carpeta oculta):

\Acceso público: carpeta compartida por todos los usuarios del sistema donde se definen aspectos comunes a ellos. Por defecto, está compartida en red.

\Default: contiene el perfil base sobre el que se crean nuevos perfiles en el sistema. Así, al crear un nuevo usuario, su carpeta situada en C:\Usuarios, contendrá el perfil y la estructura definida en \Default.

\[nombreUsuario]: contiene un conjunto de carpetas que definen el perfil del usuario (conjunto de valores de configuración del entorno: escritorio, aplicaciones, impresoras, conexiones de red, etc.), así como la carpeta oculta AppData. Esta última carpeta contiene los datos de las aplicaciones asociadas al usuario en sí (a diferencia de \ProgramData). En ella se encuentran tres subcarpetas: Roaming, que aloja perfiles de configuración de que puedan sincronizarse entre equipos; Local y LocalLow, que almacenan el resto de archivos empleados por las aplicaciones.

Estructura de directorios en Windows

Windows: contiene el grueso de la instalación del sistema operativo. En esta carpeta destacan las subcarpetas:

\System32: contiene archivos DLL de 32 bits o 64 bits, dependiendo de si la versión de Microsoft Windows es de 32 bits o 64 bits respectivamente.

\SysWOW64: solo en las versiones de 64 bits para almacenar archivos DLL de 32 bits.

\WinSxS: conocido como el almacén de componentes de Microsoft Windows, que contiene archivos utilizados para la instalación, las actualizaciones del sistema, los Service Packs o las características de Microsoft Microsoft Windows.

Estructura de directorios en Windows

Las bibliotecas de vínculos dinámicos (DLL) son archivos que contienen código ejecutable y datos. Microsoft Windows los emplea frecuentemente, ya que aumenta la modularidad en las aplicaciones, ahorra recursos del sistema y simplifica la instalación y la ejecución de las aplicaciones.

Comandos más importantes Linux:

help help comando

man man comando

https://ubunlog.com/poner-las-guias-man-espanol-ubuntu/

Comandos más importantes Windows:

help comando o comando /?

Actividad. Navega por la estructura de directorios de Ubuntu y lista las carpetas aquí estudiadas. Para mayor detalle, puedes hacer uso del comando man hier en un terminal de Linux, el cual especificará la utilidad de cada carpeta. (comando ls para listar contenido)

Actividad. Navega por la estructura de directorios de Microsoft Windows y lista las carpetas aquí estudiadas, observando su contenido. (comando dir para listar contenido)

Linux

Los administradores de sistemas suelen hacer uso de la interfaz por línea de comandos, ya que su versatilidad y potencia de uso la convierte en una herramienta ideal.

Los comandos de Linux siguen una sintaxis:

comando [opciones] [argumentos]

Cada comando varía el tipo de opciones y argumentos que pueda utilizar, e incluso puede no utilizarse ninguno en caso de ser opcionales. Las opciones pueden ser cortas (una sola letra) o largas (una palabra), antecedidas por uno o dos guiones. Se pueden emplear ambos tipos de opciones con un mismo comando, aunque las opciones cortas pueden unirse. Tanto los comandos como las opciones y los argumentos que se usen son sensibles a mayúsculas y minúsculas.

Linux

Uno de los comandos que más se emplea es ls (list).

Is [opciones] [ficheros]

Permite listar el contenido de un directorio e información de archivos.

I: muestra en formato largo.

t: ordena por fecha de modificación.

r: invierte el orden de salida.

Linux

Is [opciones] [ficheros]

R: lista recursivamente el contenido de cada directorio.

i: muestra el número de i-nodo.

a: muestra los archivos ocultos. En Linux los archivos ocultos son aquellos que empiezan con ".". Si no indicamos esta opción, el comando ls no listará los archivos ocultos.

h: muestra el tamaño de cada fichero en K, M, G, etc.

size: muestra el tamaño de cada fichero en bloques.

S: lista los archivos ordenados por tamaño.

Linux

ls -l

Cuando se emplea la opción "- l", aparecen clasificadas en columnas la información propia de cada fichero listado:

- 1. La primera columna es la lista de control de acceso o máscara de permisos. A su vez, se divide en dos partes:
 - a) El primer carácter puede ser: "d" indicando un directorio, "l" un enlace simbólico, "-" un archivo regular, "c" un dispositivo de tipo carácter, o "b" un dispositivo de tipo bloque.
 - b) El resto de caracteres son los permisos asociados al usuario, al grupo y a otros, tomados en grupos de tres.
- 2. La segunda columna establece el número de enlaces duros asociados al archivo.
- 3 y 4. La tercera y cuarta columna indican el propietario y el grupo, respectivamente.

Linux

ls -l

Cuando se emplea la opción "- l", aparecen clasificadas en columnas la información propia de cada fichero listado:

- 5. La quinta columna hace mención al tamaño que ocupa en bytes.
- 6. La sexta columna se refiere a la fecha de la última modificación de su contenido (mtime) o de su creación (si no se ha modificado).
- 7. La séptima y última columna se refiere al propio nombre del fichero. El nombre del fichero no reside en el i-nodo, sino en el directorio.

Linux

En Linux los nombres de ficheros tienen entre 1 y 255 caracteres, no pueden tener el carácter "/", para indicar un nombre con espacios se entrecomilla o se usa \ antes del espacio.

Cualquier archivo o directorio se localiza e identifica dentro del árbol de directorios gracias a su ruta. Por ello, no pueden existir dos archivos con el mismo nombre en un mismo directorio.

Linux

Actividad. Ejecuta y explica las siguientes instrucciones: Is /home /usr Is -I /home Is -R /home ls -ltra. **Actividad.** Ejecuta y explica las siguientes instrucciones: cd. cd .. cd ./..

Linux

Todos los elementos físicos(disco, tarjeta de red,...) o lógicos (directorio, enlace,...) se representa como un archivo para estandarizar la gestión.

Tipos:

- a) Regulares: ficheros de cualquier tipo (texto, imagen, ejecutable,...)
- b) Directorios: almacenan en su bloque de datos i-nodo y nombre de los ficheros que contiene.

Ejemplo: Is -lai

Linux

c) Enlaces:

Enlaces duros: Para un mismo i-nodo se le asocia distintos nombre en el mismo o en varios directorios. Solo se puede hacer con ficheros. Se crean con el comando

In fichero fichero_enlace

Enlace simbólico: se guarda un i-nodo diferente al del fichero que enlaza y un nombre. En el i-nodo se guarda la ruta de acceso al archivo destino. Se puede usar para referenciar otros sistemas de archivos, particiones, equipos en red. Se incluye -s al crear el enlace

In -s fichero fichero_enlace

Linux

Ejemplo: crea un fichero con el comando touch

touch notas.txt

a continuación crea un enlace duro notas.txt.bck y un enlace simbólico notas.txt.s_bck

¿Cómo se sabe cuál es un enlace duro y cuál simbólico?

Linux

d) Dispositivos: representan elementos físicos. La mayoría están en /dev. Existen 2 tipos:

Dispositivos por caracteres que no tienen sistema de archivos. Se transmiten los datos carácter a carácter. Teclado, impresora...

Dispositivos por bloques que almacenan información como los discos duros.

Tenemos además dispositivos virtuales como /dev/null

Linux

El comando ls dispone de la opción "- -color", que se encuentra activada por defecto en Ubuntu y permite discriminar el tipo de archivo según el color:

- Blanco: archivo regular.
- Verde: archivo ejecutable.
- Azul: directorio.
- Cian: enlace simbólico.
- Rojo: enlace roto.

Linux

El asterisco * y cerrar interrogación ? son caracteres comodín. Estos caracteres permiten generar patrones de texto.

"*" hace referencia a cualquier cadena de caracteres.

"?" solo referencia un único carácter cualquiera.

También se puede especificar una serie de caracteres con:

[caracteres] para referirse a un conjunto de caracteres.

[!caracteres] para referirse a un carácter que no esté en el conjunto.

Los caracteres se pueden identificar como rango, ej. [a-z]

Linux

El intérprete de comandos, antes de ejecutar la orden donde se incluyan los caracteres comodines, realiza una acción llamada "expansión de comodines", donde traduce estos comodines a todas las posibles combinaciones de caracteres, según el patrón aportado.

Linux

Ejemplo:

Creamos los ficheros abbbb.txt abbb.txt abb.txt ab.txt a.txt b.txt c.txt d.txt dentro de un nuevo directorio llamado ejemplo en nuestra carpeta personal.

Después ejecutamos los siguientes comandos:

Is a?.txt

Is a*.txt

Is [ab].txt

Is [!b].txt

ls [!b]*

Linux

Se pueden eliminar archivos con el comando rm.

rm [opciones] [lista de ficheros]

Opciones más frecuentes:

- i: solicita confirmación antes de realizar la acción.
- r o R: eliminación recursiva sobre directorios.
- f: fuerza la eliminación aun estando protegido el archivo contra escritura.

Linux

Ejercicio:

Elimina los archivos del directorio ejemplo que empiecen por a solicitando confirmación.

Elimina todos los archivos que terminen en .txt

Crea un archivo llamado origen1. Crear un enlace duro sobre origen1 llamado origen_d. Crear un enlace simbólico sobre origen1 llamado origen_s. Lista el contenido del directorio en formato largo mostrando los números de i-nodo. Elimina el archivo origen1. Vuelve a listar el contenido del directorio en formato largo, mostrando los números de i-nodo. ¿Qué ha ocurrido? Eliminar el archivo origen_d. Volver a listar el contenido del directorio en formato largo, mostrando los números de i-nodo. ¿Qué ha ocurrido?

Linux

Para crear directorios tenemos un comando especial:

mkdir [lista directorios a crear]

Para borrar directorios tenemos:

rmdir [lista directorios vacíos a borrar]

Si queremos borrar un directorio con todo su contenido podemos usar:

rm -r [directorio]

https://en.wikipedia.org/wiki/With great power comes great responsibility

Linux

Para copiar archivos

cp [opciones] lista_archivos_origen directorio_destino

Por ejemplo si queremos hacer una copia de seguridad del directorio actual a uno de backup podemos ejecutar

cp -r . ../backup

Linux

Para mover de directorio o cambiar de nombre un archivo tenemos mv. Funciona como cp, solo que borra el fichero origen.

mv [opciones] lista_archivos_origen destino

La opción i asegura en destino no exista un archivo con el mismo nombre ya que lo sobrescribirá.

La opción u solo mueve archivos o directorios si son versione modificadas más recientes.

Linux

Ejemplo:

Creamos una carpeta backup en el directorio personal.

Copiamos todos los archivos del directorio ejemplo.

Dentro de la carpeta backup editamos el fichero a.txt

nano a.txt

Le añadimos un texto y guardamos.

Hacemo un mv -u ejemplos/a.txt backup

¿Se modifica el fichero? No.

Linux

Para ver el contenido de los ficheros existen varios comandos.

cat [opciones] lista_ficheros

more [opciones] lista_ficheros

less [opciones] lista_ficheros

head [opciones] lista_ficheros

tail [opciones] lista_ficheros

Linux

Para ver el contenido de los ficheros existen varios comandos.

cat [opciones] lista_ficheros

Permite ver el contenido completo de un fichero. Lo imprime de inicio a fin.

Comando interesante -n

Linux

Para ver el contenido de los ficheros existen varios comandos.

more [opciones] lista_ficheros

less [opciones] lista_ficheros

Muestra el fichero por pantallas (para ver sin tener que usar la rueda de ratón)

less hace todas las funciones de more y además retroceder. (Usa los comandos de vi)

Linux

Funciones de less:

Espacio -> siguiente página

Intro -> siguiente línea

q -> salir

/texto -> busca el texto

n -> busca la siguiente ocurrencia de texto

:n -> siguiente fichero

:p -> fichero previo.

Linux

Para contar el contenido de un fichero tenemos el comando wc.

wc [opciones] ficheros

I para el número de líneas.

w para el número de palabras.

c para el número de bytes.

L longitud de la línea más larga.

Linux

Para ordenar las líneas de un fichero tenemos el comando sort. Lo hace según caracteres <u>ASCII</u>

sort [opciones] fichero

f ignorar mayúsculas y minúsculas.

r invertir orden.

n ordenar numéricamente.

u elimina entradas repetidas.

Linux

Sort permite leer los ficheros como si fuesen tablas donde cada línea es una fila y las columnas se indican mediante caracteres delimitadores. Por defecto son los espacios, tabuladores y carácter de fin de línea.

Con la opción k podemos indicar el número de la columna por la que queremos ordenar y con t podemos definir el delimitador que queramos

Por ejemplo los <u>csv</u>.

4,casa,950123456

2,trabajo,950654321 1,trabajo2,950000001

Linux

Entradas, salidas y redirecciones.

El sistema operativo asigna automáticamente a cada comando entradas y salidas estándar asociadas a los flujos de entrada y salida, respectivamente.

Por defecto, se asignan tres ficheros: entrada estándar (/dev/stdin), salida estándar (/dev/stdout) y salida de errores estándar (/dev/stderr). Además, estos flujos de entrada o salida se identifican por un número o descriptor de fichero: 0, 1 y 2 para stdin, stdout y stderr, respectivamente.

Linux

Entradas, salidas y redirecciones.

La entrada estándar nutre al comando de información para su ejecución, la salida estándar transmite el resultado y, si durante la ejecución de un comando sobreviene un error o aviso se enviará a la salida de errores estándar.

Normalmente, la entrada estándar es el teclado y la salida estándar y la salida de errores estándar se asocian a la pantalla.

Linux

Podemos emplear el operador " > " para volcar la salida de una orden sobre un fichero en lugar de a la salida estándar:

orden > fichero

Si el fichero no existe, se crea un nuevo y, si existe, sobrescribe su contenido. También se puede utilizar "1> ".

También se puede emplear el operador ">>" para realizar la misma acción, pero, a diferencia del operador ">", añade su contenido al fichero sin sobreescribirlo.

Linux

Ejemplos:

Ejecutar cat /etc/passwd. La entrada estándar es el fichero /etc/passwd y la salida estándar y de error es la pantalla.

Ejecutar cat > notas.txt. La entrada estándar es el teclado y la salida estándar se redirecciona al fichero notas.txt.

Ejecutar ls /usr >> notas.txt. La entrada estándar es el resultado de la ejecución del comando ls /usr, el cual no se muestra por pantalla, ya que se redirecciona al fichero notas. txt, donde se añade al contenido existente en este.

Linux

Podemos redireccionar un fichero como entrada de una orden, en lugar de la entrada estándar. Para ello, se emplea el operador "<":

cat < notas.txt

Existe una redirección particular que permite introducir texto hasta que se encuentre una línea únicamente con el delimitador establecido.

cat << EOF

Linux

La salida de error estándar puede tener o no actividad. Se puede redireccionar empleando el operador 2>.

Del mismo modo, se puede emplear el operador "2>>" para añadir contenido al fichero.

Linux

Ejemplos:

Ejecutar ls s (dado un archivo s inexistente). Por tanto, el terminal ofrece un mensaje de error por la salida estándar. Si ejecutamos ls s 2> error.txt redireccionamos la salida de error estándar al fichero error.txt y no será mostrado por pantalla:

Ejecutar ls -R /usr > salida.txt 2> salida_err.txt. El comando "ls -R /usr" almacena su salida en el fichero salida.txt y los errores o avisos se almacenarán en salida_err.txt.

Ejecutar ls -R / 1> listado.txt 2> errores.txt. El listado del directorio raíz de manera recursiva se redirige al archivo listado.txt, mientras que todos los errores generados (principalmente, porque no se poseen permisos de acceso a determinados directorios) se envían al fichero errores.txt.

Linux

Ambas salidas se pueden redireccionar al mismo destino mediante el comando &> o &>>. El primero sustituye y el segundo añade contenido al fichero.

Ejemplo: Is -R / &> listado_y_errores.txt

Se suele emplear el operador 2>&1 para que la salida de error se dirija al mismo lugar que la salida estándar.

Ejemplo: Is -R / > listado_y_errores.txt 2>&1

Linux

Tuberías o pipes

Con una tubería puedes hacer que la salida estándar o stdout de un comando pueda pasar directamente a la entrada estándar de otro. Es decir, puedes hacer que un programa alimente a otro. En vez de usar parámetros introducidos por el teclado, con una pipe se le entrega la información generada por el comando previo mediante esta canalización representada con el símbolo | (Alt Gr +1)

Linux

Tuberías o pipes

Al igual que antes, con el operador |& podemos redireccionar la salida estándar y la salida de error estándar de una orden a la siguiente. Podemos emplear el operador "tubería" a la vez que enviamos la información de la salida estándar a la salida estándar y a un archivo mediante la orden tee.

Linux

Ejemplos:

Ejecutar Is -1 /usr | wc -l. La orden Is -1 /usr lista en una columna una línea por cada fichero o directorio. Su salida estándar se redirecciona a la entrada estándar de wc -l que a su vez envía a su salida estándar (pantalla) el resultado: 9¿?. Hemos obtenido el número de ficheros o directorios de /usr.

Ejecutar ls -1 /usr | tee listado | wc -l. La salida estándar de ls -1 /usr se envía a la orden tee que almacena en el fichero listado el resultado de la orden anterior, a la vez que envía esta a la siguiente orden.

Linux

Procesamiento de textos

El comando cut se emplea para obtener información a partir de la división de un fichero o cadena de caracteres en columnas. Estas columnas se pueden establecer por caracteres o por campos delimitados por un delimitador de campo.

Linux

Procesamiento de textos

cut -c cut -c cita_caracteres> -f columnas> [<-d delimitador>] fichero_texto

- -c < lista_caracteres >: corta por caracteres especificados por lista_caracteres.
- -f -f -f -d delimitador>]: corta por campos establecidos por lista_columnas. Por defecto, los delimitadores son: espacio, tabuladores o espacio fin de línea, a menos que se especifique otro mediante la opción -d.

No se pueden ejecutar conjuntamente las opciones -c y -f.

Linux

Ejemplos:

Obtener el primer campo del fichero /etc/passwd: cut -f1 -d: /etc/passwd. El comando cut toma la entrada estándar del fichero /etc/passwd. Los campos se establecen por el delimitador ":" gracias a la opción "-d". La opción -f1 hace referencia al primer campo. Si quisiéramos añadir más campos, bastaría con emplear comas para campos independientes o guiones para intervalos de campos, como: cut -f1,4-7 -d: /etc/passwd.

Obtener los caracteres 1°, 2°, 3°, 4° y 20° del fichero /etc/passwd:

cut -c1-4,20 /etc/passwd

Linux

El comando grep localiza un patrón en uno o varios ficheros, mostrando las líneas donde se encuentra. Su sintaxis es la siguiente:

grep [-nvlicw] patrón fichero_texto [fichero_texto ...]

l: solo muestra los ficheros que contienen el patrón especificado.

i: elimina la distinción entre mayúsculas y minúsculas.

c: muestra el número de líneas totales que cumplen con el patrón para cada fichero.

w: localiza el patrón como palabra y no como parte de una cadena de texto.

n: imprime el número de línea del patrón localizado.

v: busca líneas que no contengan el patrón especificado.

Linux

Expresiones regulares:

Símbolo	Significado	Ejemplos
	Cualquier carácter, excepto el carácter fin de línea	Cas.
*	Cero o más repeticiones del carácter que le precede	
[lista]	Coincide con uno de los caracteres presentes en la lista	[aCgh]
	Se puede indicar la negación de la coincidencia de un patrón	[^aCgh]
	Se pueden indicar rangos de caracteres, si se incluyen guiones y estos caracteres se especifican de mayor a menor	[0-9] [^0-9]
۸	Comienzo de línea	^C
\$	Fin de línea	a\$

Los símbolos que tienen un significado especial se pueden emplear si se antecede con el carácter "\" en los patrones. Como, por ejemplo "*" o "\^".

egrep o grep -E permiten más expresiones regulares.

Linux

Ejercicios:

Localizar aquellas líneas que contengan el patrón "root" en el fichero /etc/passwd:

Crear un fichero de texto para trabajar con él. Este fichero se va a titular Pirata.txt y contendrá el siguiente texto:

Con diez cañones por banda,

viento en popa a toda vela,

no corta el mar, sino vuela,

un velero bergantín;

bajel pirata que llaman,

por su bravura el Temido,

en todo el mar conocido,

del uno al otro confín,

Linux

Ejercicios:

Listar aquellas líneas que tengan el patrón "el mar", mostrando además el número de línea donde se encuentren dentro del fichero.

Mostrar aquellas líneas que tienen una "u" seguida de cualquier otro carácter.

Mostrar aquellas líneas con palabras con "u" seguida de cualquier otro carácter.

Mostrar aquellas líneas que comienzan por "en".

Mostrar aquellas líneas que terminan en ",".

Mostrar aquellas líneas que comienzan por "C", seguidas de cero o más repeticiones de cualquier carácter y terminen en ",".

Mostrar aquellas líneas que contengan cadenas de caracteres que no contienen una letra mayúscula, seguida del carácter "a" y del carácter ",".

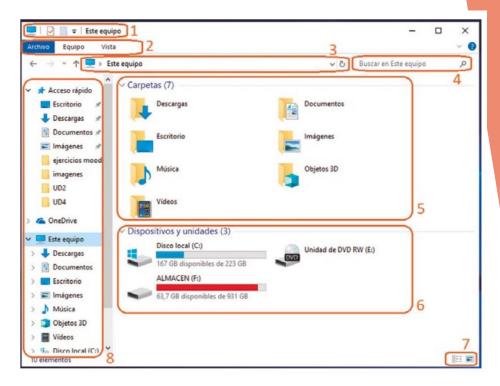
Mostrar aquellas líneas que no contengan la palabra "en".

Parte 2

El 'Explorador de archivos' de Microsoft Windows facilita la gestión de los archivos sin necesidad de conocer la administración interna del sistema.

Este dispone de accesos rápidos a carpetas muy utilizadas: 'Escritorio', 'Imágenes' o 'Descargas', así como a las unidades conectadas.

- 1. Barra herramientas
- 2. Cinta de opciones
- 3. Barra direcciones
- 4. Cuadro de búsqueda
- 5. Lista de archivos
- 6. Lista de dispositivos
- 7. Iconos de vista de archivos
- 8. Panel de navegación



El propio 'Explorador de archivos' se puede configurar mediante la 'Barra de herramientas' de acceso rápido (pulsando en el botón con forma de triángulo), habilitando o deshabilitando algunas opciones.

El 'Explorador de archivos' se adapta a la navegación de la estructura de carpetas. De esa manera, dependiendo si nos encontramos en una unidad, carpeta o archivo, el entorno se va adaptando, así como las operaciones que podemos hacer con cada uno.

La cinta de opciones nos resulta de mucha utilidad, puesto que contiene en modo icono los comandos que podemos realizar sobre cada elemento sobre el que nos encontremos: copiar, pegar, mover a otro lugar, copiar a otro lugar, eliminar, cambiar el nombre, crear una nueva carpeta o un acceso directo, ver sus propiedades, etc. Todo ello en la pestaña 'Inicio'.

Además, permite de forma muy sencilla compartir de diversas maneras un elemento en la pestaña 'Compartir'.

También podemos modificar la manera de organizar los archivos y directorios en la pestaña 'Vista'. Por ejemplo, con la vista 'Detalles' de archivos, disponemos de más información propia de cada elemento. Incluso podemos añadir o quitar propiedades si nos situamos en la barra de detalles con el botón secundario del ratón.

En la propia pestaña 'Vista', el botón 'Opciones' permite configurar multitud de características. Entre ellas, destacan las opciones de configuración avanzada de la pestaña 'Ver', dónde podemos mostrar archivos, carpetas o unidades ocultas, ocultar archivos protegidos del sistema operativo u ocultar extensiones de los archivos. Algunas de estas opciones se encuentran también en la cinta de opciones.

Además, en la pestaña 'Herramientas de unidad' (accesible cuando se selecciona una unidad) se gestionan las unidades de almacenamiento, pudiendo cifrarlas, desfragmentarlas, liberar espacio o formatearlas.

Para una mayor agilidad en la gestión de archivos se suelen hacer uso de teclas combinadas junto con el ratón o combinaciones de teclas rápidas.

Combinaciones	Descripción	
Ctrl+x	Cortar el elemento seleccionado	
Ctrl+c	Copiar el elemento seleccionado	
Ctrl+v	Pegar el elemento seleccionado	
Ctrl+z	Deshacer una acción	
F2	Modificar el nombre del elemento	
Ctrl+e	Seleccionar todos los elementos	
Ctrl+d	Eliminar el elemento seleccionado y enviarlo a la papelera de reciclaje	
Ctrl+click ratón sobre elementos	Seleccionar distintos elementos	

La estructura de directorios de Linux incluye los diferentes discos y particiones que el sistema operativo es capaz de gestionar.

Linux puede tratar con una partición de disco cuando esta contiene un sistema de archivos y se anexa a su árbol de directorios mediante un directorio común, al que se denomina punto de montaje.

Este directorio es uno más entre el conjunto de directorios, al que se le otorga la capacidad de acceder a través de él a un subsistema de archivos.

Los dispositivos de almacenamiento se administran a través del directorio del sistema /dev (al igual que el resto de dispositivos físicos del equipo), el cual contiene archivos que se agrupan por tipos, atendiendo al comienzo del nombre.

/dev/hd*: interfaz para unidades de disco duro IDE.

/dev/sd*: interfaz para discos SCSI, SATA y unidades con conexión USB (unidades FLASH o discos duros externos).

/dev/tty*: consolas o terminales físicos. Para cambiar entre consolas, se ha de utilizar la combinación de teclas CTRL+ALT+ F1..F6. Si queremos volver a la consola gráfica o entorno gráfico se emplea la combinación de teclas CTRL+ALT+ F7.

/dev/ttyS*: puertos serie.

/dev/sr* y /dev/scd*: interfaz para unidades CD o DVD.

De tal manera, que la sintaxis para determinar la identificación de cada dispositivo o partición es la siguiente:

/dev/<id_dispositivo><letra_orden><numero_partición>.

Ejemplos:

/dev/hda: primer disco duro IDE.

/dev/sdb: segundo disco duro SCSI, SATA o con conexión USB.

/dev/sdc2: segunda partición del tercer disco duro SCSI, SATA o con conexión USB.

/dev/ttyS0: primer puerto serie.

Montaje y desmontaje:

La orden que realiza el montaje de un sistema de archivos es mount. Gracias a ella, se monta cualquier sistema de archivos reconocible por el núcleo de Linux en un punto de montaje del sistema. Todos los sistemas de archivos se montan directamente por nosotros o indirectamente durante el arranque del sistema, a excepción del sistema de archivos raíz "/", que se asocia a un punto de montaje compilado en el propio kernel y que monta la partición especificada durante la instalación. La sintaxis de la orden mount es la siguiente:

mount [-avwrt] [tipo] [dispositivo] [punto_de_montaje]

Montaje y desmontaje:

- -a: monta los sistemas de archivos presentes en /etc/fstab, salvo que se indique el parámetro noauto, que impediría el montaje por esta opción.
- -v: muestra información del proceso de montaje.
- -w: monta el sistema de archivos con permisos de lectura y escritura.
- -r: monta el sistema de archivos con permisos de solo lectura.
- -t <tipo>: indica el tipo de sistema de archivos para montar. Este puede ser, entre otros: ext, ext2, ext3, ext4, ntfs, nfs, iso9660, msdos, vfat, hfs, hfsplus o smbfs. El sistema mantiene actualizada una lista de sistemas de archivos montados

Montaje y desmontaje:

El sistema mantiene actualizada una lista de sistemas de archivos montados a través del archivo /proc/self/mounts (en versiones anteriores se empleaba /etc/mtab, que actualmente es un enlace simbólico al anterior).

Este se interpreta cuando ejecutamos mount sin argumentos y se actualiza al montar nuevos sistemas de archivos o al desmontar sistemas de archivos existentes. Por tanto, la orden mount sin modificadores y argumentos lista los sistemas de archivos montados actualmente en el sistema.

Montaje y desmontaje:

Por defecto, Ubuntu monta automáticamente un sistema de archivos. Las unidades Flash USB u otros dispositivos portables son gestionados por el gestor de archivos de Linux. Este gestor automatiza su conexión.

Si realizamos un montaje, hemos de indicar el tipo de sistema de archivos, la partición y el punto de montaje donde se situará el nuevo sistema de archivos (este último ha de existir).

Montaje y desmontaje:

Para realizar un montaje debemos realizar los siguientes pasos:

- Detectar el nombre asignado por el sistema a la partición objeto de montaje.
- 2. Crear el punto de montaje, si este no lo está.
- 3. Montar el sistema de archivos en el punto de montaje. Por defecto, solo el usuario root tiene permisos para ejecutar este comando.

Montaje y desmontaje:

Para detectar el nombre asignado por el sistema a la partición objeto de montaje tenemos varias opciones. Si sabemos que es un disco SCSI, SATA o con conexión USB, podemos ejecutar:

Is -1tr /dev/sd*

Isblk: lista la información de los dispositivos por bloques: nombres, tipos, puntos de montaje, tamaños, etc. Si ejecutamos Isblk - -fs, mostrará el sistema de archivos.

lshw –C disk: muestra información detallada de los discos conectados al sistema.

fdisk –l: muestra información de los dispositivos o particiones que figuran en /proc/partitions, el cual registra los dispositivos conectados.

Montaje y desmontaje:

Para detectar el nombre asignado por el sistema a la partición objeto de montaje tenemos varias opciones. Si sabemos que es un disco SCSI, SATA o con conexión USB, podemos ejecutar:

lsusb: muestra información de los buses USB y los dispositivos conectados a ellos. Esto permite recabar información sobre los tipos de dispositivos USB conectados: lsusb -tv.

dmesg: lista el contenido del buffer de mensajes del núcleo de Linux. Este comando muestra gran cantidad de información. En nuestro caso, podemos averiguar el último dispositivo conectado ejecutando este comando justo después de conectar un dispositivo, mostrando una serie de mensajes relativos a la conexión de un nuevo dispositivo USB y su posterior configuración. En caso de que el sistema tenga mucha actividad, podríamos filtrar, por ejemplo, con dmesg | grep sd.

Montaje y desmontaje:

Para dejar de usar completamente o extraer un dispositivo con sistema de archivos, este se debe desmontar. Para el desmontaje se emplea el comando umount, el cual puede completarse si no existen directorios en uso del sistema de archivos objeto a desmontar o procesos lanzados desde él. Para ejecutar el desmontaje se puede indicar la partición o el punto de montaje:

umount <dispositivo> o umount <punto_de_montaje>

Por ejemplo:

umount /dev/sdb1

umount /home/david/pendrive

Montaje y desmontaje:

Ejercicio: Montar una memoria externa en VirtualBox

1. Descarga y añade el disco a VirtualBox

https://drive.google.com/file/d/1aZqJvL3uxwc00IWikCFL4tJT7TfaciUj/view?usp = sharing

- 2. Inicia la máquina virtual
- 3. Detecta el nombre asignado
- 4. Crea una carpeta en tu directorio personal, llamada disco2 para este disco.
- 5. Monta el nuevo disco en disco2.
- Desmonta el nuevo disco.

Formato del fichero fstab del directorio /etc:

File system: partición.

Mount point: punto de montaje.

Type: tipo de sistema de archivos que contiene la partición. En caso de indicar "auto", detecta el sistema de archivos automáticamente.

Formato del fichero fstab del directorio /etc:

Options: opciones de montaje. Son semejantes a las del comando mount. Las opciones más comunes son:

- > auto: monta el sistema de archivos durante el arranque. Este es el valor por defecto.
- > noauto: el sistema de archivos se montará solo manualmente.
- ro: monta el sistema de archivos en modo solo lectura.
- rw: monta el sistema de archivos en modo lectura-escritura.
- > user: permite a cualquier usuario montar el sistema de archivos.
- > users: cualquier usuario del grupo users puede montar el sistema de archivos.
- > nouser: solo el usuario root puede montar el sistema de archivos.
- > defaults: establece una serie de opciones de montaje predeterminadas.
- errors=VALOR, establece una acción en caso de que en el sistema de archivos se produzca un error. Si VALOR es:
 - o continue: el sistema sigue funcionando.
 - remount-ro: el sistema se reinicia en modo de solo lectura.
 - o panic: se apaga el sistema.

Formato del fichero fstab del directorio /etc:

- Dump: habilita o deshabilita la copia de seguridad mediante el comando dump. Normalmente no se encuentra instalado este programa, por lo que la opción más común es 0 (deshabilitado). Con valor 1, dump hace una copia de seguridad del sistema de archivos.
- Pass: establece el orden en el que se comprueban los sistemas de archivos. Con un valor 0 no se comprueba el sistema de archivos, 1 se comprueba en primer lugar y 2 se comprueba en segundo lugar. Normalmente, el sistema de archivos raíz ha de comprobarse en primer lugar y el resto en segundo lugar.

Para identificar la partición no nos podemos fiar por el fichero de bloques que sale en en /dev. Necesitamos un identificador que no cambie si el disco se conecta a otro puerto físico.

- Mediante una etiqueta: Es el nombre nos sale al montarla. Se puede editar con GParted/Discos cuando no esté montada. Además hay una serie de comandos:
 - NTFS: ntfslabel <partición> <etiqueta>
 - FAT: fatlabel <partición> <etiqueta>
 - ext2/3/4: e2label <partición> <etiqueta>
 - swap: swaplabel -L <etiqueta> <partición>

Ejemplo: sudo e2label /dev/sda1 sistemaraiz

Para identificar la partición no nos podemos fiar por el fichero de bloques que sale en en /etc . Necesitamos un identificador que no cambie si el disco se conecta a otro puerto físico.

2. Mediante un UUID. El UUID o identificador único universal se asigna a la partición cuando esta es formateada. Si se vuelve a formatear una partición o se modifican sus características (como su tamaño), cambiará su UUID.

Podemos ver las etiquetas y los UUID de las particiones del sistema mediante lsblk --fs

La identificación de etiquetas o UUID en el archivo /etc/fstab es sencilla, basta con indicar LABEL=<nombre-etiqueta> o UUID=<código_UUID> en la columna de file system.

Para ello, editamos el archivo /etc/fstab con privilegios de root y añadimos las modificaciones necesarias.

Crear particiones:

Existen varias herramientas para crear y manipular particiones en Linux, teniendo en cuenta que la mayoría de tareas de administración con particiones necesitan privilegios de root.

Las más conocidas son fdisk, gdisk, parted y GParted. Todas trabajan con esquemas de particionamiento MBR y GPT, a excepción de gdisk, que lo hace solo con GPT.

Las tres primeras se manejan a través de la interfaz de texto mediante un menú interactivo. Tanto fdisk como gdisk (GPT fdisk) presentan un conjunto de opciones muy similares, sin embargo, parted dispone de otras opciones y permite, además, formatear las particiones.

Ubuntu con escritorio GNOME, incorpora la herramienta de partición de discos GNOME-disks (Discos de GNOME) a la que podemos acceder como "Discos". Permite desmontar, eliminar y establecer opciones adicionales de la partición de forma sencilla.

Crear particiones:

sudo fdisk /dev/sdX

Ejecutando fdisk con el comando anterior nos salta el menú inicial del comando. Pulsando m podemos ver las opciones:

- d borra una partición
- F lista el espacio libre no particionado
- n añade una nueva partición
- p muestra la tabla de particiones

Todos los cambios que realicemos no se guardarán a menos que pulsemos w.

Crear particiones:

sudo gdisk /dev/sdX

Pulsando? podemos ver las opciones:

- b back up GPT data to a file
- d delete a partition
- i show detailed information on a partition
- n add a new partition
- o create a new empty GUID partition table (GPT)

Tiene más opciones de fdisk, además incluye opciones de recuperación y avanzadas con GPT.

Todos los cambios que realicemos no se guardarán a menos que pulsemos w.

Ejemplo: Crear una tabla de particiones GPT en un disco mediante gdisk, estableciendo dos particiones que ocupen espacios similares en cuanto a tamaño.

Lanzamos el programa pasándole como argumento un disco flash USB de 8,1 GB: sudo gdisk /dev/sdb, mostrando la tabla de particiones actual del disco.

Primero crear una tabla de particiones nueva "o".

Segundo crear una nueva partición "n", y el programa nos preguntará el número de partición, siendo la primera (opción por defecto). Luego preguntará por el sector de comienzo de la partición, e indicaremos la opción por defecto para que no exista espacio sin particionar. Más tarde, hemos de indicar el último sector o tamaño de la partición que en nuestro caso indicamos 3.5GB (+3.5G). Por último, pregunta el tipo de partición ,que también estableceremos la opción por defecto.

Tercero con p comprobamos que el esquema es el correcto.

Ejemplo: Crear una tabla de particiones GPT en un disco mediante gdisk, estableciendo dos particiones que ocupen espacios similares en cuanto a tamaño.

Cuarto crear la segunda partición con "n", sin indicar los tamaños para que ocupe el resto del disco.

Quinto con p comprobamos que el esquema es el correcto.

Final pulsa w para escribir cambios.

Formateo de particiones:

GNOME-disks, GParted y parted, permiten formatear las particiones creadas.

Pero existen otras en modo texto que se encargan únicamente de realizar esa función. El comando mkfs

mkfs [-t tipo_sistema_archivos] [opciones] dispositivo

Ejemplo: mkfs -t ntfs /dev/sdb1

Tipo_sistema_archivos: tipo de sistema de archivos que se desea implantar como ext2, ext3, ext4, vfat (msdos) o ntfs, entre otros.

Formateo de particiones:

mkfs es un front-end de otros programas que implantan sistemas de archivos.

mkfs llama al programa constructor del sistema de archivos, como son mkfs.ext2, mkfs.ext3, mkfs.ext4, mkfs.vfat, mkfs.ntfs, etc.,

Y algunos de estos son enlaces simbólicos a otros, como mke2fs, mkntfs o mkfs.fat. Podemos analizarlo si ejecutamos ls -l /sbin/mk*.

Además podemos incorporar otros que sean reconocidos por GNU/Linux.

El sistema de archivos exFAT no se incorpora dentro del núcleo, por lo que si deseamos hacer uso de él para montar, leer, escribir o formatear un sistema de archivos de este tipo, podemos instalar el paquete asociado:

sudo apt install exfat-utils.

A partir de ese momento ya podríamos usar particiones exFAT

Ejemplo: Formatear particiones del ejemplo anterior.

Partición 1 vfat

sudo sudo mkfs -t vfat -n USB1 /dev/sdb1

Partición 2 ntfs

sudo sudo mkfs -t ntfs -n USB2 /dev/sdb2

Desfragmentación:

La fragmentación de un sistema de archivos se entiende como el esparcimiento de datos, de un mismo fichero, en el medio de almacenamiento.

Los discos duros mecánicos se ven ralentizados por esta característica, ya que el cabezal de lectura y escritura ha de oscilar continuamente para seguir los bloques de un archivo, deteriorándose los tiempos de lectura y escritura de dichos bloques.

1		3	1	2	3	5	1		1
2	3	8	4			3	4		
2			4		4	6			6
	5		2	4		3		2	
9		_ 9	6	4	6		7	1	
5		3		2		1			
		1	7						

Desfragmentación:

La desfragmentación consiste en reordenar los ficheros para que estén en sectores contiguos.

https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Defragmenting_disk.gif

La fragmentación y sus características dependen de cada sistema de archivos. En sistemas de archivos NTFS y FAT la desfragmentación es común para mejorar su rendimiento.

Los sistemas de archivos Linux, en general, no necesitan desfragmentarse. Normalmente, dejan un espacio en bloques considerable entre ficheros para futuros crecimientos, evitando que el crecimiento de un fichero suponga la división de bloques en otra parte del disco y que, si se reduce un fichero, pueda ocupar el espacio libre una parte de otro fichero, evitando más fragmentación.

Desfragmentación:

Sistemas de archivos Linux con dispositivos con poco espacio en disco y mucho movimiento, creación y eliminación frecuente de ficheros es posible que se deban desfragmentar.

El sistema de archivos ext4 puede emplear la utilidad e4defrag para este propósito.

e4defrag [archivo/directorio/dispositivo]

Por ejemplo, e4defrag ~

Para ver cómo el estado actual se pueden usar las opciones -cv.

Por ejemplo, e4defrag -cv ~

Desfragmentación:

```
[229321/229325] "/tmp/config-err-4qQdcc"
        File size is 0
[229322/229325] "/tmp/systemd-private-757e816e30644c79a03a65800ed95706-systemd-logind.service-VxTJnf"
       File is not regular file
[229323/229325] "/tmp/systemd-private-757e816e30644c79a03a65800ed95706-systemd-logind.service-VxTJnf/tmp"
       File is not regular file
[229324/229325]/tmp/.xfsm-ICE-XUH5H1
                                                1/1
                                                                 4 KB
[229325/229325]/tmp/.X0-lock
                                                1/1
                                                                 4 KB
<Fragmented files>
                                              now/best
                                                             size/ext
1. /var/log/wtmp
                                                8/1
                                                                 4 KB
/var/log/auth.log.1
                                                3/1
                                                                 4 KB
/var/log/faillog
                                                                 4 KB
4. /var/log/alternatives.log.1
                                                2/1
                                                                 4 KR
5. /var/lib/dkms/virtualbox/6.1.26/5.8.0-59-generic/x86 64/log/make.log
                                                2/1
 Total/best extents
                                               159947/159654
 Average size per extent
                                                46 KB
 Fragmentation score
 [0-30 no problem: 31-55 a little bit fragmented: 56- needs defrag]
 This directory (/) does not need defragmentation.
```

Chequeo:

El componente más importante en cualquier sistema informático son los datos.

Los discos duros, a lo largo de su vida útil:

- a) Malware.
- b) Fallos en componentes electrónicos del disco duro (normalmente en su placa de circuito impreso por humedad, condensación o suministro eléctrico).
- c) Fluctuaciones de tensión en el suministro de energía. Ya sean por picos de tensión, bajadas de esta, fluctuaciones periódicas o cortes de luz.
- d) Daños físicos, como caídas o simplemente elementos deteriorados por el uso. Especialmente en discos mecánicos, ya que estos son más propensos al desgaste o problemas debidos por alguna de sus partes móviles (motor, cabezal de lectura-escritura, etc.).
- e) Errores firmware o de actualización de drivers.

Chequeo:

La gran mayoría de discos duros emplea la tecnología S.M.A.R.T. (Self Monitoring Analysis and Reporting Technology) con capacidad para detectar e informar de errores o fallos.

Herramientas compatibles con la tecnología SMART:

- GSmartControl para Linux: https://gsmartcontrol.sourceforge.io/
 Se puede instalar en Ubuntu con el comando: sudo apt install gsmartcontrol
- CrystalDiskInfo para Microsoft Windows:

https://crystalmark.info/en/software/crystaldiskinfo

Chequeo:

La monitorización del sistema de archivos se ha de realizar continuamente o chequearse periódicamente dependiendo de la importancia de los datos que almacene el disco.

En Linux tenemos 2 comandos para realizar la comprobación de discos:

- > fsck
- > e2fsck

Chequeo:

fsck [-A][-V][-t tipo_sistema_archivos][-a][-r] [sistema_de_archivos]

A: Chequea todos los sistemas de archivos establecidos en /etc/fstab. Esta opción se lanza durante el arranque de Linux. Con esta opción no se puede emplear el argumento sistema_de_archivos.

V (verbose): detalla las acciones realizadas por fsck.

t tipo_sistema_archivos: tipo de sistema de archivos que se desea chequear como ext2, ext3, ext4, fat (msdos) o ntfs, entre otros.

a: repara sin pedir confirmación.

r: pide confirmación antes de reparar los daños.

Ejemplo: sudo fsck -t ext4 /dev/sdb1

Chequeo:

e2fsck [-pcnyvD] sistema_archivos

p: repara el sistema de archivos automáticamente. No es compatible con las opciones -n o -y.

c: hace uso del programa badlocks, que busca bloques defectuosos. En caso de localizar alguno, lo añade a una lista de bloques defectuosos y evita así su uso.

y: responde afirmativamente a todas las respuestas que e2fsck pudiera plantear.

n: responde negativamente a todas las respuestas que e2fsck pudiera plantear.

v: detalla las acciones realizadas por e2fsck.

D: optimiza los directorios para un mejor acceso a los datos.

Ejemplo: sudo e2fsck /dev/sdb1 -c

Chequeo:

Es recomendable desmontar un sistema de archivos antes de proceder a su chequeo, así aseguramos la integridad de los datos, al no estar usándose los archivos asociados.

Además, cuando se hayan efectuado cambios mediante estos programas de chequeo, es aconsejable reiniciar el sistema. Para ello disponemos del comando:

shutdown -r now

RAID:

RAID (Redundant Array of Independent Disks) consiste en establecer un modo de trabajo, nivel o configuración de un grupo de discos para aumentar la integridad, la capacidad total de almacenamiento, la velocidad de transferencia o disminuir el riesgo a fallos.

Para establecer esta configuración, se puede realizar mediante software (propio o no del sistema operativo) o mediante hardware específico (tarjeta controladora o chipset de la placa base).

La forma de realizar un nivel RAID es distribuyendo o redundando los datos entre varios discos de diferentes maneras.

Tipos de RAID:

RAID 0: Es uno de los tipos más básicos de RAID. En esta configuración todos los discos duros funcionan como un único disco, y su espacio total es la suma del espacio de todos los discos duros, lo que se hace es que todos los datos se distribuyen de forma equitativa en los discos duros miembros del RAID, no hay información de paridad de ningún tipo. Normalmente se usa con 2 discos.

Para 3 discos de 2TB

- Capacidad: la capacidad de un RAID 0 será de 6TB en total.
- > Rendimiento de lectura: 3 x velocidad de lectura de un disco.
- Rendimiento de escritura: 3 x velocidad de escritura de un disco.
- Integridad de los datos: la rotura de un disco conlleva la pérdida de toda la información del RAID completo.

RAID 0 Tipos de RAID: A₁ A2 **A3 A5 A6 A8**

Tipos de RAID:

RAID 1: En este tipo de RAID, los datos se duplican en los discos duros como si fuese un espejo. Aunque no tenemos mejora de rendimiento en las velocidades de escritura, la velocidad de lectura sí mejora, dado que los datos se leen a la vez desde las unidades. Además, tenemos una seguridad absoluta de manera que, si falla uno de los discos duros, los datos siguen intactos. Normalmente se usa con 2 discos.

Para 2 discos de 2TB

- Capacidad: la capacidad de un RAID 1 será de 2TB en total.
- Rendimiento de lectura: 2 x velocidad de lectura de un disco.
- > Rendimiento de escritura: 1 x velocidad de escritura de un disco.
- Integridad de los datos: soporta la pérdida de 1 disco.

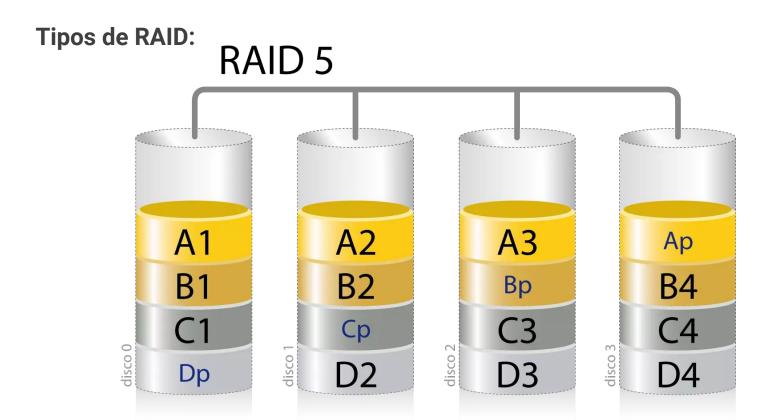
RAID 1 Tipos de RAID: A1 A₁ A2 A2 **A3 A3**

Tipos de RAID:

RAID 5: Al igual que RAID 0, realiza una distribución de los bloques de datos y además genera información de paridad que se distribuye en todos los discos. Los bloques de paridad permiten reconstruir un disco en caso de fallo. Para ello, han de realizar cálculos de los datos, generando dicha paridad, también llamada código de detección de error o CRC. De este modo, no se desaprovecha tanto espacio redundante, como RAID 1 y, además, mejora la velocidad de lectura, si bien las escrituras son más costosas al deber generar códigos CRC.

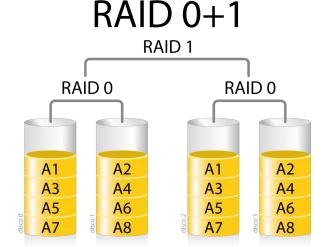
Para 3 discos de 2TB

- Capacidad: la capacidad de un RAID 5 será de 4TB en total.
- Rendimiento de lectura: 2 x velocidad de lectura de un disco.
- > Rendimiento de escritura: similar a 1 x velocidad de escritura de un disco.
- Integridad de los datos: la rotura de un disco no conlleva pérdida de datos.



Tipos de RAID:

Combinaciones RAID: RAID 1+0, RAID 0+1 y RAID 5+0. También se pueden establecer combinaciones de niveles RAID anidando estos y aprovechando las ventajas de varias configuraciones.



Tipos de RAID:

	RAID 0	RAID 1	RAID 5	RAID 6	RAID 10 (1+0)
Cantidad mínima de discos	2	2	3	4	4
Método aplicado	Striping	Espejo (Mirroring)	Striping y paridad	Striping y doble paridad	Striping de los datos en espejo
Seguridad ante fallos	Baja	Muy alta; puede fallar una unidad	Media; puede fallar una unidad	Alta; pueden fallar dos unidades	Muy alta; puede fallar una unidad por subgrupo
Capacidad de almacenamiento de los datos de usuario	100 %	50 %	67 % (aumenta con cada disco adicional)	50 % (aumenta con cada disco adicional)	50 %
Velocidad de escritura	Muy alta	Baja	Media	Baja	Media
Velocidad de lectura	Muy alta	Media	Alta	Alta	Muy alta
Coste	Bajo	Muy alto	Medio	Alto	Muy alto

Administración de RAID:

En Linux, la gestión y administración de RAID se realiza mediante el paquete mdadm (Multiple Device Administrator), el cual podemos instalar mediante:

sudo apt install mdadm

Antes de proceder, podemos comprobar si existe algún dispositivo RAID (multidispositivo) en el sistema, para lo que visualizamos el archivo /proc/mdstat mediante cat /proc/mdstat. El resultado podemos comprobar en la línea Personalities los tipos de niveles RAID soportados por el núcleo Linux actualmente.

La creación del RAID se puede hacer sobre los dispositivos o sobre particiones, y no necesariamente del mismo tamaño. En caso de que empleen diferente tamaño, mdadm avisará si este es más del 1% entre cualquiera de ellos y tomará el tamaño más pequeño.

Administración de RAID:

Creación de RAID.

mdadm --create /dev/mdX --level=Y --raid-devices=Z dispositivos

sudo mdadm --create /dev/md1 --level=1 --raid-devices=2 /dev/sdb /dev/sdc -> Crea el raid md1, tipo RAID1 con los discos sdb y sdc.

- --create /dev/mdX indica la creación del multidispositivo, siendo X un número.
- > --level=Y es el nivel RAID para aplicar, pudiendo ser Y:
 - o linear para RAID lineal.
 - o raid0, 0 o stripe para RAID0.
 - o mirror, raid1 o 1 para RAID1.
 - o raid4 o 4 para RAID4.
 - raid5 o 5 para RAID5.
 - o raid6 o 6 para RAID6.
 - raid10 o 10 para RAID10.
- --raid-devices=Z dispositivos, donde Z indica el número de dispositivos asociados alRAID y cada uno de ellos separado por espacios (/dev/sdX /dev/sdY ...).

Administración de RAID:

2. Establecer un disco como defectuoso de un RAID:

mdadm /dev/md1 --fail /dev/sdc -> del RAID md1 indica que falla el disco sdc

3. Eliminar un disco de un RAID:

mdadm /dev/md1 --remove /dev/sdc -> del RAID md1 elimina sdc

4. Añadir un disco a un RAID:

mdadm /dev/md1 --add /dev/sdd -> añade el disco sdc al RAID md1

Administración de RAID:

- 5. Comprobar el estado de todos los multidispositivos: cat /proc/mdstat
- 6. Obtener información de todos los multidispositivos: mdadm --detail --scan
- 7. Obtener información de un multidispositivo: mdadm --detail /dev/md1 mdadm --detail /dev/md1 --scan

Administración de RAID:

8. Examinar el estado de un dispositivo asociado a un RAID:

mdadm --examine /dev/sdc

9. Detener un RAID:

mdadm --stop /dev/md1

10. Eliminar el superbloque de un dispositivo sobreescribiendo ceros:

mdadm --zero-superblock /dev/sdY

Fuera de tema:

La creación de esquemas de particionado, particiones y su formateo se puede realizar mediante una herramienta con interfaz modo texto:

Diskpart

Cómo usar Diskpart

Creación de discos y volúmenes mediante el comando DiskPart

En Microsoft Windows la gestión del almacenamiento se realiza principalmente mediante el 'Administrador de discos'.

En él figuran detalladamente cada uno de los discos instalados en el sistema y sus particiones. De tal manera que podemos estudiar el tamaño total, capacidad, espacio libre y usado.

Para cada disco o partición podemos realizar una serie de acciones asociadas: crear particiones, formatear, eliminar particiones, cambiar las etiquetas o letras de la unidad, etc.

Otra utilidad de Microsoft Windows es 'Almacenamiento'. Se puede acceder dentro de Sistema en 'Configuración'.

Podemos ver el espacio libre de cada unidad y, además, al acceder a cada una de ellas, se estudia el 'Uso de almacenamiento', donde el sistema realiza un análisis de los tipos de archivos ordenados por el espacio que ocupan. A su vez, por cada tipo, resultan ordenados por tamaño.

También se puede acceder a cada archivo de los que lo conforman o realizar sobre ellos actividades propias de cada tipo, como, por ejemplo: desinstalar una aplicación, administrar la restauración del sistema, acceder a un archivo en concreto o administrar las carpetas de descargas.

El 'Explorador de archivos' de Microsoft Windows facilita la gestión de los archivos sin necesidad de conocer la gestión interna del sistema. Desde este, es muy sencillo realizar diferentes acciones sobre las unidades, como formatear, desfragmentar o chequear unidades o particiones.

Para particionar un disco en Microsoft Windows se realiza desde el 'Administrador de discos' y seleccionando el espacio no particionado del disco con el botón secundario del ratón se marca 'Nuevo volumen simple...'.

Sucesivamente, solicitará que introduzcas el tamaño de la partición, la letra para asignarle a dicha unidad y si deseamos formatearla, indicaremos el tipo de sistema de archivos, el tamaño del clúster y la etiqueta identificativa.

Si tenemos un disco nuevo o dañado desde el 'Administrador de discos' debemos inicializar el disco (situándonos sobre el recuadro del disco e 'Inicializar disco') o asignarle una letra a una unidad pulsando en 'Cambiar la letra y rutas de acceso de unidad'. Estando creada una partición, se puede formatear desde el 'Administrador de discos' o el propio 'Explorador de archivos' mediante el menú contextual de la unidad. Y desde la opción 'Propiedades' (pestaña 'Herramientas') del menú contextual del 'Explorador de archivos' sobre una unidad, podemos chequearla y desfragmentarla.

Otra funcionalidad del 'Administrador de discos' es convertirlos en 'discos dinámicos'. Con este concepto, Microsoft Windows permite crear distintos tipos de volúmenes, y algunos de ellos de tipo RAID:

- Volumen distribuido: consiste en unir diferentes espacios de diferentes discos bajo una misma unidad lógica.
- Volumen reflejado: conocido también como RAID-1.
- Volumen seccionado: también llamado RAID-0.
- Volumen RAID-5: es accesible desde versiones de Windows Server.
- Volumen simple: una única unidad en un disco.

La conversión de discos básicos a dinámicos no implica la pérdida de datos, sin embargo, de dinámicos a básicos sí.

El procedimiento es muy sencillo: desde el 'Administrador de discos' hemos de convertir los discos a dinámicos, si estos no lo son, y han de estar inicializados.

Pulsando con el botón secundario del ratón sobre uno de los discos, nos dará a elegir entre las distintas posibilidades de discos dinámicos (puede ser que alguna de ellas aparezca sombreada, debido a que el sistema detecta imposibilidad en la acción). Posteriormente, comenzará el asistente para la creación de un nuevo volumen del tipo seleccionado, resultando un proceso muy sencillo e intuitivo en el que solo tenemos que seguir los pasos.

Tenemos otra herramienta llamada 'Espacios de almacenamiento', a la que podemos acceder a través de 'Almacenamiento' y 'Administrar espacios de almacenamiento', o mediante el 'Panel de control'.

'Espacios de almacenamiento' permite crear unidades virtuales agrupando dos o más unidades en un grupo de almacenamiento. Esto facilita, sin apenas conocimientos y mediante una gestión muy sencilla, la administración de espacios simples, similar a RAIDO (ya que no protegen los datos, pero aumentan el rendimiento), espacios de reflejo (doble o triple), similar a RAID1, y espacios de paridad, similar a RAID5.

Dentro de 'Espacios de almacenamiento', su creación es muy sencilla. Basta con acceder a 'Crear un nuevo grupo y espacios de almacenamiento'. Posteriormente, seleccionamos la etiqueta, la unidad, el sistema de archivos para implantar, el tipo de espacio de almacenamiento y su tamaño.

Una vez creado, se puede administrar el espacio de almacenamiento agregando unidades, cambiando el nombre del grupo, etc. En estas condiciones, el sistema avisa cuando una unidad física se encuentra defectuosa. En ese caso, se debe agregar una nueva unidad física para solventar el problema.

Espacios de almacenamiento en Windows

Los sistemas de archivos han de ofrecer herramientas para localizar archivos por diferentes criterios (fecha de creación, fecha de modificación, tamaño, nombre, etc.) y búsqueda de información en el contenido de estos.

Uno de los comandos más empleados en Linux es sin duda find.

find [ruta] [criterio] [acción]

El comando find realiza una búsqueda sobre la ruta dada (pueden ser varias). Si no se especifica ruta, la búsqueda se realiza sobre el directorio actual. El resultado y los errores se envían a las salidas estándares por defecto. En caso de no indicar criterio alguno, no se hará ningún tipo de filtro. La acción permite hacer operaciones sobre los ficheros encontrados.

Búsqueda recursiva en el directorio de trabajo del usuario, el fichero examen.pdf:

find ~ -name examen.pdf

Búsqueda recursiva en el directorio de trabajo del usuario, el fichero examen.pdf sin distinguir mayúsculas de minúsculas:

find ~ -iname examen.pdf

Podemos **limitar el nivel de profundidad** máximo (hasta donde llega la búsqueda) y mínimo (desde dónde empieza la búsqueda).

- maxdepth n: especifica hasta qué subdirectorios se realiza la búsqueda. La ruta especificada se encuentra en el nivel 1, un subdirectorio dentro de este en el nivel 2 y así sucesivamente.
- mindepth n: se especifica desde qué nivel comienza la búsqueda. Si se indica el nivel 2, buscará desde los subdirectorios de la ruta especificada recursivamente.

Ejemplos:

- find . -maxdepth 1 -name texto.txt . Limita la búsqueda de ficheros con nombre "texto.txt" en el directorio actual sin entrar en subdirectorios.
- find . -maxdepth 2 -name texto.txt . Limita la búsqueda de ficheros con nombre "texto. txt" al directorio actual y subdirectorios.
- ➢ find . -mindepth 2 -name texto.txt . Comienza la búsqueda de ficheros con nombre "texto. txt" desde los subdirectorios del directorio actual.
- find . -maxdepth 2 -mindepth 2 -name texto.txt . Limita la búsqueda de ficheros con nombre "texto.txt" únicamente a subdirectorios del directorio actual.

Tiempos de acceso, modificación y cambio

Podemos hacer búsquedas atendiendo a la fecha de última modificación del i-nodo (c), última modificación de su contenido (m) y último acceso a su contenido (a).

Para cualquiera de ellos, se puede especificar el tiempo en minutos (min) o en días (time). De tal manera que podemos especificar las siguientes opciones: cmin, mmin, amin, ctime, mtime y atime.

Los valores numéricos que acompañan a las opciones pueden ser: +n indicando mayor que, -n indicando menor que y n indicando igualdad.

Ejemplos:

- ➤ find . -amin -1 . Localiza archivos que se accedieron hace menos de un minuto.
- ➤ find . -mtime -1 . Localiza archivos que se modificaron hace menos de un día.

Comparación de ficheros

También se pueden localizar ficheros comparándolos con otro fichero. A saber:

- newer fichero: busca ficheros que se modificaron más recientemente que fichero.
- anewer fichero: busca ficheros accedidos más recientemente que fichero fue modificado.
- cnewer fichero: busca ficheros en los que que el estado del i-nodo se modificó más recientemente que fichero fue modificado.
- > Ejemplo:
- find . -anewer notas.txt . Busca ficheros cuya fecha de acceso fue más reciente que la modificación de notas.txt.

Tamaños

Podemos especificar comparaciones con tamaños. Para lo que podemos emplear la siguiente opción: -size [+-]n[bckMG]. Donde cada parámetro indica:

- +n indica mayor que n, -n indica menor que n y n indica igualdad, siendo n un valor numérico.
- ➤ b bloques de 512 bytes.
- c bytes.
- k kilobytes.
- > M megabytes.
- > G gigabytes.
- ➤ Ejemplo: find . -size +1M . Busca archivos mayores de 1 megabyte.

Tipos de fichero

Se pueden realizar búsquedas por el tipo de fichero mediante la opción –type con alguno de los siguientes modificadores:

- > l(enlace simbólico)
- > d (directorio)
- > f (fichero regular)
- > b (dispositivo de tipo bloque)
- c (dispositivo de tipo carácter).
- ➤ Ejemplo: find ./nivel2 -type d . Busca directorios a partir del subdirectorio "nivel2".

Permisos

Las búsquedas se pueden efectuar sobre los permisos mediante la opción perm [-/] permisos. Se pueden establecer los permisos en octal o de manera simbólica.

El signo "-" indica que el fichero debe contener al menos los permisos dados y "/" indica que debe tener alguno de los permisos que se dan. Si no se indica ninguno de estos dos signos, los permisos deben de ser idénticos a los especificados.

find . -perm 600

Otras opciones de búsqueda

- user usuario. Localiza archivos por un usuario dado.
- linum inodo. Busca ficheros por número de inodo.
- uid UID. Busca ficheros por el UID de usuario.
- gid GID. Busca ficheros por GID.

9. Búsqueda de información por interfaz gráfica en Microsoft Windows

El cuadro de búsqueda del 'Explorador de archivos' es una herramienta muy potente para realizar búsquedas desde la unidad o carpeta actual por diferentes criterios para archivos o carpetas: fecha, modificación, creación, tamaño (vacío, minúsculo, pequeño, mediano, grande, enorme, gigantesco o tamaño exacto), clase (carpeta, vínculo, película, imagen, etc.), extensión, carpeta o archivo. Además, se pueden combinar diferentes criterios mediante operadores lógicos: NOT, OR o &.

La cinta de opciones de 'Herramientas de búsqueda' se habilita al situarse sobre el cuadro de búsque

También podemos combinar opciones de búsqueda mediante las siguientes opciones:

- ➤ criterio1 -and criterio2: hace que se cumplan dos criterios. Es similar a no indicar nada entre criterios.
- criterio1 –a criterio2: idéntico al anterior.
- criterio1 -or criterio2: hace que se cumpla un criterio u otro.
- criterio1 o criterio2: idéntico al anterior.
- -not criterio: niega el criterio.
- !criterio: idéntico al anterior.Además, se puede indicar mediante paréntesis la preferencia entre criterios.

FIN