# Introducción a GNU/Linux (continuación)

Explicación de práctica

Introducción a los Sistemas Operativos Conceptos de Sistemas Operativos

Facultad de Informática Universidad Nacional de La Plata

2025











- Configuración de discos IDE (*Integrated Device Electronics*):
  - Master o Slave
  - Primer y Segundo bus IDE
- Denominación de los discos basada en los buses:
  - /dev/hda: configurado como Master en el 1º bus IDE
  - /dev/hdb: configurado como Slave en el 1º bus IDE
  - /dev/hdc: configurado como Master en el 2º bus IDE
  - /dev/hdd: configurado como Slave en el 2º bus IDE
- Particiones primarias → 1 a 4
- Particiones lógicas → de 5 en adelante











- Configuración de discos SCSI (Small Computer System Interface):
  - se basa en LUN.
- Denominación de los discos basada en la identificación de los buses:
  - /dev/sda
  - /dev/sdb
  - /dev/sdc
  - /dev/sdd
  - ...
- Particiones primarias:
  - Se numeran de la 1 a la 4.
  - Sólo estas se pueden marcar como activas (booteables).
- Particiones extendidas:
  - Sus particiones lógicas se numeran a partir de la 5.











- Configuración de discos SATA (Serial Advanced Technology Attachment):
  - Denominación de los discos basada en la identificación de los buses, al igual que SCSI (/dev/sda, /dev/sdb, ...).
- Particiones primarias:
  - Se numeran de la 1 a la 4.
  - Sólo estas se pueden marcar como activas (booteables).
- Particiones extendidas:
  - Sus particiones lógicas se numeran a partir de la 5.









- Nueva nomenclatura utilizada:
  - Con la evolución de las distribuciones GNU/Linux, se comenzó a utilizar "udev" (.rules) como gestor de dispositivos:
    - Su función es controlar dinámicamente los archivos que hay en /dev, solo en base al hardware detectado.
    - Soporta Persistent Device Naming.
    - Motiva su uso, el no poder garantizar que tras distintos arranques del SO, los dispositivos se sigan llamando de la misma manera.
    - Reemplaza a devfs y hotplug.
    - No se basa en Major y Minor Number.
    - Se basa en eventos y permite que nuevos dispositivos sean agregados luego del arranque.











- Desde Debian/Squeeze todos los dispositivos llamados hdX se pasaron a denominar sdX.
- Por esta y <u>otras razones</u> se adoptan 4 mecanismos nuevos para nomenclar:
  - Nombres persistentes por UUID (Universal Unique Identifier):

```
$ ls -l /dev/disk/by-uuid/
2d781b26-0285-421a-b9d0-d4a0d3b55680 -> ../../
sda1
31f8eb0d-612b-4805-835e-0e6d8b8c5591 -> ../../
sda7
```

#### Utilizando labels

```
$ ls -l /dev/disk/by-label
data -> ../../sdb2
data2 -> ../../sda2
```











#### Soporte de instalación

- Existen diversos modos de instalar GNU/Linux:
  - Debemos tener en cuenta la arquitectura de hardware:
    - amd64: Arquitectura de 64 bits
    - arm / armel: Advanced Risc Machine
    - i386: Arquitectura de 32 bits
    - ia64: Intel Itanium o Intel Architecture-64
    - Otras muchas más
  - Podemos instalarlo desde una imagen ISO descargada de la web.
  - Podemos instalarlo desde un USB.
    - <u>UNetbootin</u> permite crear instaladores o LiveCD utilizando unidades USB.





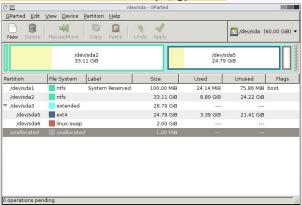






#### Herramientas para particionar

- El particionado de un disco se lo puede realizar mediante:
  - Software destructivo: fdisk.
  - Software no destructivo: fips, gparted.













#### GNU/Linux: Características

- No existe el concepto de extensión en el nombre de un archivo.
- Los subdirectorios no se separan con el caracter \ (contrabarra)
   se usa / (barra).
- Es case sensitive.
- En la línea de comandos (CLI), los elementos o tokens de una instrucción se separan utilizando espacios en blanco. Por ejemplo, entre un comando y sus parámetros debemos dejar obligatoriamente un espacio en blanco.
- Existe una separación entre el entorno gráfico y el de texto (tty).











#### GNU/Linux: Editor de texto vim

- Presente en la mayoría de las distribuciones.
- Posee 3 modos de ejecución:
  - Modo Insert (i)
  - Modo Visual (v)
  - Modo de Órdenes o Normal (Esc)
- Se le puede enviar una serie de comandos útiles:
  - w: escribir cambios
  - **q** o **q!**: salir del editor
  - dd: cortar
  - y: copiar al portapapeles
  - p: pegar desde el portapapeles
  - **u**: deshacer
  - /frase: busca "frase" dentro del archivo











#### GNU/Linux: Otros editores de texto

- El editor que se usa es siempre una decisión personal.
- La curva de aprendizaje de editores como vim o emacs puede ser un desafío al comienzo.
- Si resulta muy complejo para comenzar, siempre se pueden utilizar alternativas menos potentes pero más sencillas, como:
  - nano
  - micro
  - **ne** (nice editor)











#### **Usuarios**

- Todo usuario debe poseer credenciales para acceder al sistema
  - root: es el administrador del sistema (superusuario)
  - usuarios regulares del sistema
  - usuarios regulares del sistema que pueden realizar tareas de superusuario (/etc/sudoers)
- Los usuarios se identifican con un nombre de usuario, que es único en el sistema.
- Cada usuario pertenece a uno o más grupos.
- Los usuarios pueden tener un directorio personal o home.











#### **Usuarios**

 La información de los usuarios se almacena en diferentes archivos de configuración:

```
$ cat /etc/passwd
ndelrio:x:2375:500:Nico del Rio,,,,Usuarios:/
home/admins/ndelrio:/bin/bash

$ cat /etc/group
infraestructura:x:500:

$ cat /etc/shadow
ndelrio:$1$HamkgCYM$TtgfLJLplItxutaiqh/u9
/:13273:0:99999:7:::
```











#### **Usuarios**

- Comandos para el manejo de los usuarios y grupos del sistema:
  - useradd nombre\_usuario:
    - Agrega el usuario
    - Modifica los archivos /etc/passwd
    - Alternativa → adduser
  - **passwd** nombre usuario:
    - Asigna o cambia la contraseña del usuario
    - Modifica el archivo /etc/shadow
  - usermod nombre\_usuario:
    - -g: modifica grupo primario (Modifica /etc/passwd)
    - **-G**: modifica grupos adicionales (Modifica /etc/group)
    - -d: modifica el directorio home (Modifica /etc/passwd)
  - userdel nombre\_usuario: elimina el usuario
  - groupdel nombre\_grupo: elimina el grupo









- Se aplican a nivel de sistema de archivos (directorios y archivos).
- Existen 3 posibles permisos: R, W y X.
- Se suelen expresar en octal acorde a la siguiente tabla:

Permiso	Valor	Octal
Lectura	R	4
Escritura	W	2
Ejecución	Χ	1

- Las combinaciones de permisos se expresan como la suma de los valores octales de cada permiso que se desea incluir:
  - W + X = 2 + 1 = 3
  - $\mathbf{R} + \mathbf{W} = 4 + 2 = \mathbf{6}$









#### Permisos

- Cada archivo o directorio del sistema de archivos tiene un usuario dueño y un grupo dueño.
- Los permisos pueden definirse sobre las siguientes agrupaciones de usuarios:
  - Usuario: aplicables al usuario dueño (U).
  - **Grupo:** aplicables a cualquier usuario perteneciente al grupo dueño que no sea el usuario dueño (**G**).
  - Otros: aplicables a cualquier otro usuario que no pertenezca a las agrupaciones anteriores (O).
- Los permisos de un archivo o directorio se gestionan mediante el comando chmod:
  - \$ chmod 755 /tmp/script











#### Entorno

- Algunos comandos útiles:
  - Is
  - cd
  - mkdir
  - rmdir
  - rm
  - mv
  - cp
  - man
  - info











#### Proceso de arranque: Bootloader

- El Bootloader o cargador de arranque es un programa que permite cargar e iniciar el Sistema Operativo. Puede llegar a cargar un entorno previo a iniciar el Sistema Operativo.
- Generalmente se utilizan los cargadores multietapas, en los que varios programas pequeños se van invocando hasta lograr la carga del Sistema Operativo.
- En cierto sentido, el código del BIOS/UEFI forma parte del bootloader, pero el concepto está m´as orientado al código que reside en el Master Boot Record (MBR, 512B).
- El MBR está formado por el *MBC* (446B) y la *Tabla de Particiones* (64B).
- Sólo el MBC del *Primary Master Disk* es tenido en cuenta.
- El MBR existe en todos los discos, ya que contiene la tabla de particiones de cada uno.











#### Proceso de arranque: **SysV init**

- Se empieza a ejecutar el código del BIOS.
- El BIOS ejecuta el POST.
- El BIOS lee el sector de arranque (MBR).
- Se carga el gestor de arranque (MBC).
- 5. El bootloader carga el kernel y el initrd (initial ram disk).
- 6. Se monta el *initrd* como sistema de archivos raíz y se inicializan componentes esenciales (por ejemplo, el *scheduler*).
- 7. El Kernel ejecuta el proceso init y se desmonta el initrd.
- Se lee el /etc/inittab.
- 9. Se ejecutan los scripts apuntados por el *runlevel 1*.
- 10. El final del runlevel 1 le indica que vaya al runlevel por defecto.
- 11. Se ejecutan los scripts apuntados por el runlevel por defecto.
- 12. El sistema está listo para ser usado.











#### Proceso de arranque: SysV init - El proceso init

- Su función es cargar todos los subprocesos necesarios para el correcto funcionamiento del Sistema Operativo.
- 2. El proceso init (ejecutado desde /sbin/init) posee el PID 1.
- 3. En SysV init se lo configura a través del archivo /etc/inittab.
- 4. No tiene padre y es el padre de todos los procesos (**pstree**).
- 5. Es el encargado de montar los filesystems y de hacer disponible los demás dispositivos.









#### Proceso de arranque: SysV init - Runlevels

- Es el modo en que arranca GNU/Linux (por defecto: Runlevel 3 en Redhat y Runlevel 2 en Debian).
- El proceso de arranque se divide en niveles.
- Cada runlevel es responsable de iniciar o parar una serie de servicios, ya sea al entrar al Runlevel (arranque) o al salir de éste (apagado).
- Acorde al estándar, existen 7 (numerados del 0 al 6):
  - 0 → halt (parada o apagado).
  - 1 → single-user mode (modo monousuario).
  - 2 → multi-user without network support (multiusuario sin soporte de red).
  - 3 → multi-user console mode (modo multiusuario en consola).
  - 4 → N/A (no se utiliza).
  - 5 → X11 (modo multiusuario con entorno gráfico basado en X.org).
  - 6 → reboot (reinicio).









#### Proceso de arrangue: SysV init - Runlevels

- Se encuentran definidos en el archivo /etc/inittab: id:runlevels:acción:proceso
  - id: identifica la entrada en inittab (1 a 4 caracteres).
  - runlevels: el/los runlevels en los que se realiza la acción
  - acción: indica cómo se ejecutará proceso
    - wait, initdefault, ctrlaltdel, off, respawn, once, sysinit, boot, bootwait, powerwait, etc.
  - **proceso:** el comando exacto que será ejecutado.

```
$ cat /etc/inittab
id:2:initdefault: si::sysinit:/etc/init.d/rcS
ca::ctrlaltdel:/sbin/shutdown -t3 -r
```











#### Proceso de arranque: SysV init - Runlevels

- Los scripts que se ejecutan se suelen guardar en /etc/init.d.
- En /etc/rcX.d (donde X es el número de runlevel entre 0 y 6) se hacen links simbólicos a los archivos que hay en /etc/init.d.
- Los nombres de los links siguen este patrón:

```
[S|K]<orden><nombre>
```

**start**).

**K** indica que se debe para el script (se invoca con el argumento **stop**).

<orden> es un valor numérico en dos dígitos para garantizar el orden de ejecución de los scripts. Puede verse como una prioridad.

<nombre> es el nombre lógico con que identificamos el script, no es relevante para la ejecución en sí.

\$ ls -1 /etc/rcS.d/ S55urandom S70x11-common











#### Proceso de arrangue: SysV init - comando insserv

- Se utiliza para administrar el orden de los enlaces simbólicos de los directorios /etc/rcX.d, resolviendo las dependencias de forma automática.
- Utiliza cabeceras en los scripts de /etc/init.d que permiten especificar la relación con otros scripts rc  $\rightarrow$ LSBInit (Linux Standard Based Init).
- Es utilizado por update-rc.d para instalar/remover los links simbólicos.









#### Proceso de arranque: SysV init - comando insserv

- Las dependencias se especifican mediante facilities → Provides keyword.
- Las facilities que comienzan con \$ se reservan para el sistema (\$syslog).
- Los scripts deben cumplir con el estándar LSB init:
  - Proveer al menos start, stop, restart, force-reload y status.
  - Retornar un código de salida apropiado.
  - Declarar sus dependencias.











#### Proceso de arranque: SysV init - comando **insserv**

Ejemplo de un encabezado de script LSB init:

### BEGIN INIT INFO

# Provides: scriptname

# Required-Start: \$remote\_fs \$syslog
# Required-Stop: \$remote\_fs \$syslog

# Default-Start: 2 3 4 5
# Default-Stop: 0 1 6

# Delauit-Stop. 0 1 C

# Short-Description: Start daemon at boot time

# Description: Enable service provided by daemon.

### END INIT INFO











# Proceso de arranque: **SystemD**

- Es un sistema que centraliza la administración de demonios (servicios) y librerías del sistema.
- Mejora el paralelismo de arranque.
- Puede ser controlado con el comando systemcti.
- Compatible con SysV init → si es llamado como init.
- El demonio systemd reemplaza al proceso init y es el que tiene PID 1.
- Los runlevels son reemplazados por targets.
- No utiliza el archivo de configuración /etc/inittab.









# Proceso de arranque: **SystemD**

- Las unidades de trabajo son denominadas units y tienen distintos tipos, siendo los más relevantes:
  - Service: controla un servicio particular (.service).
  - Socket: encapsula *IPC*, un socket del sistema o file system

FIFO (.socket)  $\rightarrow$  socket-based activation.

- Target: agrupa units o establece puntos de sincronización durante el arranque (.target) → dependencia de unidades.
- **Snapshot:** almacena el estado de un conjunto de unidades para que pueda ser restablecido más tarde (.snapshot).
- Las units pueden tener dos estados → active o inactive.



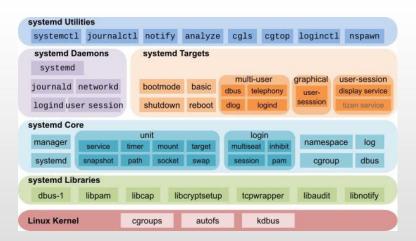








#### Proceso de arranque: SystemD













#### Proceso de arranque: SystemD - activación por socket

- No todos los servicios que se inician en el booteo se utilizan:
  - Impresoras
  - Servidor en el puerto 80
  - etc.
- Es un mecanismo de inicio de servicios bajo demanda → podemos atender servicios sin que estén iniciados hasta el momento en que realmente se los necesita.
- Cuando el socket recibe una conexión, inicia el servicio y le pasa el socket para que reciba la petición.
- No hay necesidad de definir dependencias entre servicios → se inician todos los sockets en primer medida.









#### Proceso de arranque: SystemD - cgroups

- Permite organizar un grupo de procesos en forma jerárquica.
- Agrupa conjuntos de procesos relacionados (por ejemplo, un servidor web NGINX con sus procesos dependientes)
- Tareas que realiza:
  - Seguimiento mediante subsistema cgroups → no se utiliza el PID individual → doble fork no funciona para escapar de SystemD.
  - Limita el uso de recursos (CPU, memoria, discos, etc).
  - etc.







# Proceso de arranque: **fstab**

- Define qué particiones se montan al arranque.
- Algunas opciones:
  - user: cualquier usuario puede montar la partición.
  - auto: monta la partición al inicio.
  - ro: read only, rw: read and write.
- Su configuración se encuentra en /etc/fstab:











# ¿Preguntas?







