Introducción a GNU/Linux Explicación de práctica 2

Introducción a los Sistemas Operativos

Facultad de Informática Universidad Nacional de La Plata

2015











Características - Configuración de discos

- 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
- ullet Particiones primarias ightarrow 1 a 4
- Particiones logicas → desde 5 en adelante











Características - Configuración de discos (cont.)

- Configuración de discos SCSI: se basa en LUN
- Denominación de los discos basada en la identificación de los buses:
 - /dev/sda
 - /dev/sdb
 - /dev/sdc
 - /dev/sdd
 - ...
- La nomenclatura para los discos SATA es la misma
- Particiones primarias:
 - Se numeran de la 1 a la 4 (solo estas se pueden marcar como activas \rightarrow booteables)
- Particiones extendidas:
 - Sus unidades o particiones lógicas se numeran a partir de la 5











Características - Configuración de discos (cont.)

- 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 del /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. (Suponga disco 1 y 2, que disco 1 se quita y contorladoras SCSI/SATA mixtas)
 - Reemplaza a devfs y hotplug
 - Se desentiende del Major y Minor Number
 - Se basa en eventos y permite que nuevos dispositivos sean agregados posteriormente al arranque











Características - Configuración de discos (cont.)

- A futuro, todos los dispositivos llamados hdX serán denominados sdX ← Introducido en Debian/Squeeze
- Por estas y otras razones se adoptan 4 mecanismos nuevos para nomenclar¹:
 - Nombres persistentes por UUID (Universal Unique Identifier):

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

Utilizando labels

```
$ Is -I /dev/disk/by-label data -> ../../sdb2 data2 -> ../../sda2
```

http://wiki.debian.org/Part-UUID











- Existen diversos modos de instalar GNU/Linux:
 - Debemos tener en cuenta la arquitectura de hardware
 - amd64: Arquitectura de 64 bits
 - arm ó armel: Advanced Risc Machine
 - i386: Arquitectura de 32 bits
 - ia64: intelltanium o Intel Architecture-64
 - Otras
 - Podemos instalarlo desde un CD descargao de la web
 - Podemos instalarlo desde un USB: Unetbootin
 - Permite crear instaladores o LiveCD utilizando USBs











Herramientas para particionar

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













- No existe el concepto de extensión en el nombre de un archivo
- Los subdirectorios no se separan con el carácter '\'
- Es case sensitive
- Entre un comando y sus parámetros debemos dejar obligatoriamente un espacio en blanco
- Separación de entorno gráfico y texto









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











- Todo usuario debe poseer credenciales para acceder al sistema
 - root: es el administrador del sistema (superusuario)
 - otros: usuarios estándar del sistema (/etc/sudoers)
- Archivos de configuración:
 - /etc/passwd

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

/etc/group

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

/etc/shadow

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











- Comando para el manejo de usuarios:
 - useradd <nombreUsuario>:
 - Agrega el usuario
 - Modifica los archivos /etc/passwd
 - Alternativa → adduser
 - passwd <nombreUsuario>:
 - Asigna o cambia la contraseña del usuario
 - Modifica el archivo /etc/shadow
 - usermod <nombreUsuario>:
 - -g: modifica grupo de login (Modifica /etc/passwd)
 - -G: modifica grupos adicionales (Modifica /etc/group)
 - -d: modifica el directorio home (Modifica /etc/passwd)
 - userdel <nombreUsuario>: elimina el usuario
 - **groupdel** <nombreGrupo>: elimina el grupo









- Se aplican a directorios y archivos
- Existen 3 tipos de permisos y se basan en una notación octal:

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

- Se aplican sobre los usuarios:
 - Usuario: permisos del dueño o $extbf{U}$
 - ullet Usuario: permisos del grupo o ${f G}$
 - ullet Usuario: permisos de otros usuario o ${f 0}$
- Se utiliza el comando chmod:
 - \$ chmod 755 /tmp/script











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











- El bootloader o cargador de arranque es un programa que permite cargar el Sistema Operativo. Puede llegar a cargar un entorno previo a la carga del sistema
- Generalmente se utilizan los cargadores multietapas, en los que varios programas pequeños se van invocando hasta lograr la carga del SO
- En cierto sentido, el código del BIOS forma parte del bootloader, pero el concepto está más orientado al código que reside en el Master Boot Record (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









Proceso de arranque System V

- 1 Se empieza a ejecutar el código de la BIOS
- 2 La BIOS ejecute el POST
- 3 La BIOS lee el sector de arranque (MBR)
- 4 Se carga el gestor de arranque (MBC)
- 5 El bootloader carga el kernel y el initrd
- 6 Se monta el initrd como sistema de archivos raíz y se inicializan componentes esenciales (e.j.: scheduler)
- 7 Se ejecuta el proceso init y se desmonta en initrd
- **8** Se lee el /etc/inittab
- Se ejecutan los scripts apuntados por el runlevel 1
- El final del runlevel 1 le indica que vaya al runlevel por defecto
- Se ejecutan los scripts apuntados por el runlevel por defecto
- El sistema está listo para usarse











Proceso de arranque (cont.)

- Su función es cargar todos los subprocesos necesarios para el correcto funcionamiento del SO
- 2 Posee el PID 1 y se encuentra en /sbin/init
- 3 En SysV 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











- Es el modo en que arranca Linux (3 en Redhat, 2 en Debian)
- El proceso de arranque lo dividimos en niveles
- Cada uno es responsable de levantar o bajar una serie de servicios











- Se encuentran definidos en /etc/inittab id:nivelesEjecución:acción:proceso
 - Id: identifica la entrada en inittab (1 a 4 carácteres)
 - Niveles Ejecución: el/los niveles de ejecución en los que se realiza la acción
 - Acción: describe la acción a realizar
 - wait: inicia cuando entra al runlevel e init espera a que termine
 - initdefault
 - ctrlaltdel: se ejecutará cuando init reciba la señal SIGINT
 - off, respawn, once, sysinit, boot, bootwait, powerwait, etc.
 - Proceso: el proceso exacto que será ejecutado

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











- Existen 7, y permiten iniciar un conjunto de procesos al arranque o apagado del sistema
- Según el estándar:
 - **0**: halt (parada)
 - 1: single user mode (monousuario)
 - 2: multiuser, without NFS (modo multiusuario sin soperte de red)
 - 3: full multiuser mode console (modo multiusuario completo por consola)
 - 4: no se utiliza
 - 5: X11 (modo multiusuario completo con login gráfico basado en X)
 - **6**: reboot











- Los scripts que se ejecutan están en /etc/init.d
- En /etc/rcX.d (donde X=0..6) hay links a los archivos del /etc/init.d
- Formato de los links:

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

```
$ Is -1 /etc/rcS.d/
S55urandom
S70×11—common
```

- S: lanza el script con el argument start
- K: lanza el script con el argument stop











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











- Las dependencias se especifican mediante facilities o **Provides** keyword
- Las facilities que comienzan con \$ se reservan para el sistema (\$syslog)
- Los scripts deben cumplir LSB init script:
 - Proveer al menos 'start, stop, restart, force-reload and status'
 - Retornar un código apropiado
 - Declarar las dependencias











LSB init script headers:

```
### BEGIN INIT INFO

# Provides: my_daemon

# Required—Start: $syslog $remote_fs

# Required—Stop: $syslog $remote_fs

# Default—Start: 2 3 4 5

# Default—Stop: 0 1 6

# Short—Description: This is a test daemon

# Description: This is a test daemon

This provides example about

how to

# write a Init script.
```











Proceso de arranque Upstart

- Upstart es el reemplazo de SystemV (Ubuntu, Fedora, etc.)
- Permite la ejecución de trabajos en forma asincrónica a través de eventos (event-based) como principal diferencia con sysVinit que es estrictamente sincrónico (dependency-based)
- Estos trabajos se denominan jobs
- El principal objetivo de un job es definir servicios o tareas a ser ejecutadas por init
- Son scripts de texto plano que definene las acciones/tareas (unidad de trabajo) a ejecutar ante determinados eventos
- Cada job es definido en el /etc/init (.conf)
- Suelen ser de dos tipos:
 - Task: ejecución finita (task) → not respawning → exit 0 o uso de stop
 - **Service**: ejecución indeterminada → respawning











Proceso de arranque **Upstart** (cont.)

- Los jobs son ejecutados ante eventos (arranque del equipo, inserción de un dispositivo USB, etc.):
 - Es posible crear eventos pero existen algunos de manera estándar²
 - Definido por start on y stop on
- Es compatible con SystemV → /etc/init/rc-sysinit.conf, runlevels, scripts en /etc/init.d, objetivo start y stop
- Cada job posee un objetivo (goal start/stop) y un estado (state)
 - En base a ellos se ejecuta un proceso específico
 - Al inicio, init emite el evento startup

//people.canonical.com/~jhunt/upstart/upstart-states.png











²http:

Proceso de arrangue **Upstart** (cont.)

- Un job puede tener uno o varias tareas ejecutables como parte de su ciclo de vida y siempre debe existir la tarea principal
- Las tareas de un job se definen mediante exec o script ... end script
- A través de initctl podemos administrar los jobs del demonio de Upstart:
 - start <job>: cambia el objetivo a start del job especificado
 - stop <job>: cambia el objetivo a stop del job especificado
 - emit <event>: event es emitido causando que otros jobs cambien a objetivo start o stop
- No más /etc/inittab











- Es un sistema que centraliza la administración de demonios y librerias del sistema
- Mejora el paralelismo de booteo
- Puede ser controlado por systemctl
- Compatible con SysV → si es llamado como init
- ullet El demonio systemd reemplaza al proceso init ullet este pasa a terner $PID\ 1$
- Los runlevels son reemplazados por targets
- Al igual que con Upstart el archivo /etc/inittab no existe más











- Las unidades de trabajo son denominadas units de tipo:
 - Service: controla un servicio particular (.service)
 - Socket: encapsula IPC, un sockect del sistema o file system FIFO (.socket) → sockect-based activation
 - Target: agrupa units o establece puntos de sincronización durante el booteo (.target) → dependencia de unidades
 - **Snapshop**: almacena el estado de un conjunto de unidades que puede ser restablecido más tarde (.snapshot)
 - etc.
- Las units pueden tener dos estados o active o inactive



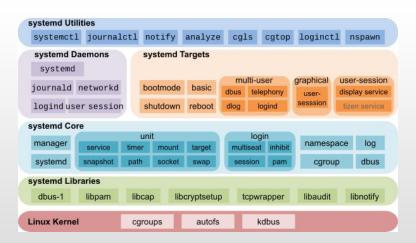








Systemd (cont.)











Systemd - Activación por Socket

- No todos los servicios que se inician en el booteo se utilizan:
 - impresora
 - servidor en el puerto 80
 - etc.
- Es un mecanismo de iniciación bajo demanda → podemos ofrecer una variedad de servicios sin que realmente esten iniciados
- Cuando el sockect recibe una conxión spawnea el servicio y le pasa el socket
- No hay necesidad de definir dependencias entre servicios → se inician todos los sockects en primer medida











Systemd - cgroups

- Permite organizar un grupo de procesos en forma jerárquica
- Agrupa conjunto de procesos relacionados (servidor apache con sus dependientes)
- Tareas que realiza:
 - Tracking grupal \to no se utiliza el PID \to doble *fork* no funciona para escapar de systemd
 - Limitar el uso de recursos
 - etc.











- Define qué particiones se montan al arranque
- Suconfiguración se encuentra en /etc/fstab:

- Opciones:
 - user: cualquier usuario puede montar la partición
 - auto: monta la partición al inicio
 - ro: read only, rw: read and write
 - etc.











- Al utilizar redirecciones mediante > (destructiva):
 - Si el archivo de destino no existe, se lo crea
 - Si el archivo existe, se lo trunca y se escribe el nuevo contenido
- Al utilizar redirecciones mediante >> (no destructiva):
 - Si el archivo de destino no existe, se lo crea
 - Si el archivo existe, se agrega la información al final











- El "|" nos permite comunicar dos procesos por medio de unpipe o tubería desde la shell
- El pipe conecta stdout (salida estándar) del primer comando con la stdin (entrada estándar) del segundo.
- Por ejemplo:
 - \$ Is | more
 - Se ejecuta el comando ls y la salida del mismo, es enviada como entrada del comanda more
- Se pueden anidar tantos pipes como se deseen
- ¿Cómo haríamos si quisiéramos contar la cantidad de usuarios del sistema que en su nombre de usuario aparece una letra "a"?











- El "|" nos permite comunicar dos procesos por medio de unpipe o tubería desde la shell
- El pipe conecta stdout (salida estándar) del primer comando con la stdin (entrada estándar) del segundo.
- Por ejemplo:
 - \$ Is | more
 - Se ejecuta el comando ls y la salida del mismo, es enviada como entrada del comanda more
- Se pueden anidar tantos pipes como se deseen
- ¿Cómo haríamos si quisiéramos contar la cantidad de usuarios del sistema que en su nombre de usuario aparece una letra "a"?
 - $\frac{1}{2}$ cat $\frac{1}{2}$ etc/passwd | cut -d: -f1 | grep a |











¿Preguntas?







