



LINUX: I processi e i servizi

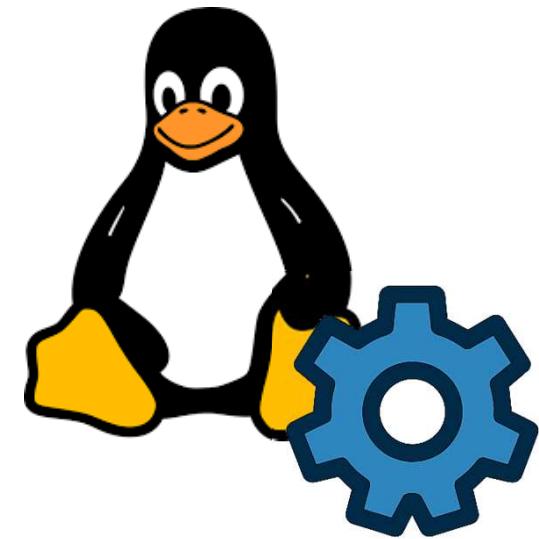
Relazione a cura di:
Nicolas Centofanti – Cristina Tinti

Corso realizzato da Zucchetti ©2025 - Tutti i diritti riservati.

La riproduzione, la registrazione, la comunicazione, la messa a disposizione al pubblico, il noleggio, il prestito, la diffusione senza l'autorizzazione di Zucchetti è vietata. Tutti i contenuti possono essere scaricati o utilizzati solo secondo le modalità previste dai diritti stessi e comunque non per uso commerciale. Ogni utilizzo dei contenuti in violazione delle norme di legge, è illecito e sarà pertanto perseguitabile da Zucchetti.

Argomenti

- ➊ I processi di Linux
- ➋ Schedulazione processi
- ➌ Processo di inizializzazione



I processi di Linux

- In Linux, un **processo** è un'istanza in esecuzione di un programma.
- Ogni volta che avvii un comando, un'applicazione o uno script, il sistema crea un processo per gestirlo.
- I **processi** sono il cuore del multitasking in Linux: il sistema li gestisce, li pianifica e li monitora costantemente.
- Un processo rappresenta una risorsa fondamentale che il kernel gestisce e pianifica per l'esecuzione sulla CPU.
- Ogni processo ha un ID di processo (PID) univoco e uno stato che ne descrive l'attività corrente.

I processi di Linux: tipi e stati

- I processi possono essere classificati in due categorie principali:
 - Processi foreground (o interattivi): Sono quelli che l'utente sta eseguendo attivamente e che interagiscono direttamente con un terminale.
 - Processi background (o in background): vengono eseguiti indipendentemente da un terminale e non richiedono l'interazione diretta dell'utente. Vengono spesso usati per operazioni a lungo termine.

Demeni / servizi

I processi di Linux: tipi e stati

- ➊ Gli **stati** del ciclo di vita di un processo sono:
 - ➋ **In esecuzione (Running)**: Il processo sta usando la CPU o è pronto per farlo.
 - ➋ **In attesa (Sleeping/Waiting)**: Il processo è in attesa che si verifichi un evento, come il completamento di un'operazione di input/output.
 - ➋ **Terminato (Zombie)**: Il processo è stato terminato, ma la sua voce nella tabella dei processi non è ancora stata rimossa. Questo stato dura finché il processo padre non raccoglie il suo stato di uscita.
 - ➋ **Interrotto (Stopped)**: Il processo è stato sospeso, solitamente da un segnale, come *SIGSTOP*.

I processi di Linux: relazione padre-figlio

- I processi in Linux sono organizzati in una gerarchia genitore-figlio:
 - **Processo padre:** È il processo che crea un nuovo processo.
 - **Processo figlio:** È il nuovo processo creato dal processo padre.
- Ogni processo, ad eccezione di `init` (che ha PID 1), ha un processo padre.
- Quando un processo padre termina, il kernel riassegna i processi figli rimasti al processo `init`, che diventa il loro nuovo genitore.
- Questo meccanismo previene la creazione di "orfani" nel sistema.

I processi di Linux: relazione padre-figlio

- I processi in Linux sono organizzati in una gerarchia genitore-figlio:
 - Processo padre:** È il processo che crea un nuovo processo.
 - Processo figlio:** È il nuovo processo creato dal processo padre.
- Ogni processo, ad eccezione di **init** (che ha **PID 1**), ha un processo padre.
- Quando un processo padre termina, tutti i suoi figli vengono rimasti al processo init, che li riporta in vita.
- Questo meccanismo previene la creazione di processi orfani.

PID:

è un numero intero univoco che il kernel assegna a ogni processo in esecuzione.

In parole pratiche:

viene usato per distinguere un processo da un altro.



I processi di Linux: attributi

- Gli attributi definiscono le caratteristiche di un processo:
 - PID (Process ID).
 - PPID (Parent Process ID): PID del processo padre.
 - UID (User ID) e GID (Group ID)
 - Stato del processo: running, sleeping, zombie, stopped
 - Priorità: indica al kernel se eseguire prima o più spesso un processo
 - Tempo di CPU (CPU Time): tempo CPU usato dal processo
 - Memoria: memoria usata dal processo
 - Comando (CMD): comando che ha avviato il processo
 - Terminale (TTY): terminale associato al processo (se in background non ha tty)

I processi di Linux: ps

- Il comando `ps` sta per «process status» fornisce una vista statica dei processi in esecuzione.
- Viene usato per visualizzare un'istantanea dei processi in esecuzione sul sistema.

```
root@zaRPROXY:/tmp# ps -auxw
USER        PID %CPU %MEM    VSZ   RSS TTY      STAT START   TIME COMMAND
root          1  0.0  0.3 168072 12452 ?      Ss  lug23  1:09 /lib/systemd/system --system --deserialize=33
root          2  0.0  0.0     0     0 ?      S    lug23  0:00 [kthreadd]
root          3  0.0  0.0     0     0 ?      I<  lug23  0:00 [rcu_gp]
root          4  0.0  0.0     0     0 ?      I<  lug23  0:00 [rcu_par_gp]
root          5  0.0  0.0     0     0 ?      I<  lug23  0:00 [slub_flushwq]
root          6  0.0  0.0     0     0 ?      I<  lug23  0:00 [netns]
root          8  0.0  0.0     0     0 ?      I<  lug23  0:00 [kworker/0:0H-events_highpri]
root         10  0.0  0.0     0     0 ?      I<  lug23  0:00 [mm_percpu_wq]
root         11  0.0  0.0     0     0 ?      I    lug23  0:00 [rcu_tasks_kthread]
root         12  0.0  0.0     0     0 ?      I    lug23  0:00 [rcu_tasks_rude_kthread]
root         13  0.0  0.0     0     0 ?      I    lug23  0:00 [rcu_tasks_trace_kthread]
root         14  0.0  0.0     0     0 ?      S    lug23  0:21 [ksoftirqd/0]
root         15  0.0  0.0     0     0 ?      I    lug23  17:41 [rcu_preempt]
root         16  0.0  0.0     0     0 ?      S    lug23  0:12 [migration/0]
root         17  0.0  0.0     0     0 ?      S    lug23  0:00 [rcu_bh/0]
```

I processi di Linux: ps

- Di tutte le colonne dell'output del comando `ps` quelle che ci interessano sono:
 - `USER`
 - `PID`
 - `%CPU`: utilizzo, in percentuale, della CPU da parte del processo.
 - `%MEM`: utilizzo, in percentuale, della memoria fisica da parte del processo.
 - `COMMAND`: comando che ha avviato il processo.

I processi di Linux: ps

- Esempi:

ps -u nome_utente

Visualizza i processi di un utente specifico.

ps -aux

Visualizza tutti i processi.

ps -ef --forest

Visualizza una gerarchia di processi ad albero.

Estratto di un output:

```
root      957861  413937  0 10:27 ?          00:00:00  \_ sshd: root@pts/1
root      957867  957861  0 10:27 pts/1      00:00:00  |   \_ -bash
root      957902  957867  0 10:30 pts/1      00:00:00  |   \_ \_ more /etc/profile
root      958819  413937  0 11:26 ?          00:00:00  \_ sshd: root@pts/0
root      958825  958819  0 11:26 pts/0      00:00:00  |   \_ -bash
root      963161  958825  0 15:34 pts/0      00:00:00  |   \_ \_ ps -ef --forest
```



I processi di Linux: top

- Il comando **top** fornisce una vista dinamica in tempo reale dei processi in esecuzione sul sistema.
- Mostra un elenco aggiornato dei processi che consumano più risorse, in particolare CPU e memoria, e viene spesso utilizzato dagli amministratori di sistema per monitorare le prestazioni e identificare i processi che causano un carico elevato.

```
top - 14:58:28 up 44 days, 2:37, 3 users, load average: 0,00, 0,00, 0,00
Tasks: 207 total, 1 running, 206 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
%Cpu(s):100,0 us, 0,0 sy, 0,0 ni, 0,0 id, 0,0 wa, 0,0 hi, 0,0 si, 0,0 st
MiB Mem : 3915,2 total, 385,8 free, 1097,0 used, 2701,5 buff/cache
MiB Swap: 975,0 total, 975,0 free, 0,0 used. 2818,2 avail Mem

 PID USER      PR  NI    VIRT    RES   SHR S %CPU %MEM TIME+ COMMAND
  1 root      20   0 168072 12452 9132 S  0,0  0,3 1:09.89 systemd
  2 root      20   0      0     0   0 S  0,0  0,0 0:00.78 kthreadd
  3 root      0 -20      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 rcu_gp
  4 root      0 -20      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 rcu_par_gp
  5 root      0 -20      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 slub_flushwq
  6 root      0 -20      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 netns
  8 root      0 -20      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 kworker/0:0H-events_highpri
 10 root      0 -20      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 mm_percpu_wq
 11 root      20   0      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 rcu_tasks_kthread
 12 root      20   0      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.00 rcu_tasks_rude_kthread
 13 root      20   0      0     0   0 I  0,0  0,0 0:00.63 rcu_tasks_trace_kthread
 14 root      20   0      0     0   0 S  0,0  0,0 0:21.81 ksoftirqd/0
 15 root      20   0      0     0   0 I  0,0  0,0 17:41.60 rcu_prempt
 16 root      rt   0      0     0   0 S  0,0  0,0 0:12.66 migration/0
```



Ha molte opzioni per cambiare la visualizzazione.

I processi di Linux: top

- La parte superiore dell'interfaccia di top dà una panoramica del sistema:
 - Prima riga:** Mostra l'ora corrente, il tempo di attività del sistema (uptime), il numero di utenti connessi e il carico medio del sistema (load average) su 1, 5 e 15 minuti.

```
top - 15:04:02 up 44 days, 2:42, 3 users, load average: 0,04, 0,01, 0,00
```

- Seconda riga:** Riassume il numero totale di processi e il numero di processi in ogni stato.

```
Tasks: 206 total, 1 running, 205 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
```

I processi di Linux: top

- Terza riga: visualizza l'utilizzo della CPU in percentuale, suddiviso per tipo di utilizzo (ad esempio, user, system, nice, idle, wait).

```
%Cpu(s): 1,1 us, 0,6 sy, 0,0 ni, 98,1 id, 0,0 wa, 0,0 hi, 0,2 si, 0,0 st
```

- Quarta e quinta riga: visualizzano l'utilizzo della memoria fisica e della memoria Swap, mostrando la memoria totale, libera, utilizzata e in cache.

```
MiB Mem : 3915,2 total, 372,2 free, 1110,3 used, 2701,9 buff/cache  
MiB Swap: 975,0 total, 975,0 free, 0,0 used. 2804,9 avail Mem
```

I processi di Linux: top

- Terza riga: visualizza l'utilizzo della CPU in percentuale, suddiviso per tipo di utilizzo (ad esempio, user, system, nice, idle, wait).

```
%Cpu(s): 1,1 us, 0,6 sy, 0,0 ni, 98,1 id, 0,0 wa, 0,0 hi, 0,2 si, 0,0 st
```

- Quarta e quinta riga: visualizzano l'utilizzo della memoria fisica e della memoria Swap, mostrando la memoria totale, libera, utilizzata e in cache.

```
MiB Mem :  
MiB Swap :
```

Memoria Swap:

è una parte del disco rigido (HDD o SSD) che il sistema operativo Linux utilizza come estensione della memoria RAM fisica. Può essere implementata come una partizione dedicata o come un file di swap all'interno di un filesystem esistente.



```
/cache  
1 Mem
```

I processi di Linux: htop

- Dai repository è possibile installare un'evoluzione del comando `top` chiamata `htop`.

```
0[          0.0%] Tasks: 40, 296 thr, 166 kthr; 1 running
1[|||       1.3%] Load average: 0.00 0.00 0.00
Mem[|||||     835M/3.82G] Uptime: 44 days, 04:24:34
Swp[          0K/975M]

Main I/O
PID USER PRI NI VIRT RES SHR S CPU%VMEM% TIME+ Command
 887 root  20  0 61504 8912 7688 S 0.7  0.2 1h22:40 /usr/sbin/vmtoolsd
964454 root  20  0  8328 4392 3340 R 0.7  0.1 0:00.53 htop
   1 root  20  0 164M 12452 9132 S 0.0  0.3 1:10.00 /lib/systemd/system --system --deserialize=33
  345 root  20  0 109M 69120 65636 S 0.0  1.7 0:21.06 /lib/systemd/systemd-journald
  378 root  20  0 27756 7384 4736 S 0.0  0.2 0:05.08 /lib/systemd/systemd-udevd
  656 systemd-ti 20  0 90092 6652 5760 S 0.0  0.2 0:13.60 /lib/systemd/systemd-timesyncd
  659 root  20  0 52536 11140 9576 S 0.0  0.3 0:00.01 /usr/bin/VGAuthService
  661 systemd-ti 20  0 90092 6652 5760 S 0.0  0.2 0:00.00 /lib/systemd/systemd-timesyncd
  668 root  20  0  6612 2720 2460 S 0.0  0.1 0:05.91 /usr/sbin/cron -f
  669 messagebus 20  0  9244 4872 4260 S 0.0  0.1 0:52.80 /usr/bin/dbus-daemon --system --address=systemd: --nofork --nopidfile --sys
  676 root  20  0 17176 7816 6792 S 0.0  0.2 0:06.26 /lib/systemd/systemd-logind
  679 root  20  0  5876 1016  924 S 0.0  0.0 0:00.00 /sbin/agetty -o -p -- \u --noclear - linux
  821 root  20  0 165M 2620   44 S 0.0  0.1 0:00.00 vmware-vmblock-fuse /run/vmblock-fuse -o rw,subtype=vmware-vmblock,default
  822 root  20  0 165M 2620   44 S 0.0  0.1 0:00.00 vmware-vmblock-fuse /run/vmblock-fuse -o rw,subtype=vmware-vmblock,default
  823 root  20  0 165M 2620   44 S 0.0  0.1 0:00.00 vmware-vmblock-fuse /run/vmblock-fuse -o rw,subtype=vmware-vmblock,default
  826 root  20  0 236M 14248 7908 S 0.0  0.4 2h25:34 /usr/bin/vmtoolsd
  945 root  20  0 236M 14248 7908 S 0.0  0.4 1:58.76 /usr/bin/vmtoolsd
```

I processi di Linux: i segnali

- I segnali in Linux sono un metodo di comunicazione asincrona tra i processi o tra il kernel e i processi.
- I processi possono reagire in modo standard ai segnali, oppure essere internamente programmati per reagire in modo diverso (handler del segnale)

I processi di Linux: i segnali

- I segnali più comuni sono:

- **SIGTERM (15):** Segnale di terminazione «gentile».

Chiede al processo di chiudersi in modo pulito.

Il processo può scegliere di ignorare questo segnale, ma solitamente lo usa per salvare lo stato prima di terminare.

- **SIGKILL (9):** Segnale di terminazione «forzato».

Non può essere intercettato o ignorato dal processo.

Il kernel termina il processo immediatamente, senza dargli la possibilità di eseguire operazioni di pulizia.

È l'ultima risorsa per terminare un processo che non risponde.



I processi di Linux: i segnali

❶ SIGHUP (1): segnale di «hang up».

Originariamente usato per indicare la disconnessione di un terminale, oggi è spesso usato per chiedere a un processo (in particolare a un demone o un servizio) di ricaricare la sua configurazione senza terminare.

❷ SIGINT (2): segnale di interruzione.

Viene generato quando l'utente preme Ctrl+C in un terminale.
È un segnale «amichevole» che chiede al processo di terminare.

I processi di Linux: i segnali

● Sintassi

kill [opzioni] <PID>

● Esempi:

kill 1234

Equivalento a kill -SIGTERM 1234 o kill -15 1234.

Termina il processo con PID 1234 in modo «gentile»

kill -9 1234

Termina il processo con PID 1234 in modo «forzato»



Un utente normale può «killare» solo i suoi processi.

L'utente root può «killare» i processi di tutti gli utenti.

I processi di Linux: priorità

- `nice` e `renice` sono due comandi che permettono di controllare la priorità di esecuzione dei processi.
- Il termine «`nice value`» si riferisce a un parametro che influenza la priorità di un processo assegnata dal kernel Linux.
 - Il valore è compreso tra -20 (priorità più alta) e +19 (priorità più bassa).
 - Un valore di 0 è la priorità predefinita.
 - Un valore più basso (più vicino a -20) significa che il processo è meno «gentile» e richiede più tempo di CPU.
 - Un valore più alto (più vicino a +19) significa che il processo è più «gentile» e lascia la CPU ad altri processi.

I processi di Linux: priorità

- Il comando `nice` consente di avviare un programma con priorità di esecuzione modificata.
- Il comando `renice` consente di modificare la priorità di processi in esecuzione, intervenendo su un singolo processo, o su tutti i processi di un utente o su tutti i processi di un gruppo (usando EUID eUGID)
- Sintassi:

```
nice -n [valore] [comando]
```

```
renice [valore] [opzioni] [ID_processo]
```

I processi e la rete: netstat

- **netstat** mostra le connessioni di rete (in entrata e in uscita), le tabelle di routing, le statistiche dell'interfaccia, le connessioni multicast e i socket aperti.
- Principali utilizzi:
 - **Visualizzare le connessioni attive:** quali porte sono in ascolto sul sistema e quali connessioni sono state stabilite.
 - **Diagnosi di problemi:** aiuta a capire perché una connessione non funziona o a identificare servizi che non sono in ascolto sulla porta corretta
 - **Sicurezza:** permette di individuare connessioni sospette da e verso il server.
 - **Statistiche di rete**

I processi e la rete: netstat

- Opzioni comuni del comando `netstat`:
- Principali utilizzi:
 - `-p (program)` PID e nome programma
 - `-l (listening)` solo i socket in ascolto
 - `-a (all)`
 - `-n (numeric)`
 - `-t (tcp)`

```
root@zaRPROXY:/tmp# netstat -antpl
Active Internet connections (servers and established)
Proto Recv-Q Send-Q Local Address          Foreign Address        State      PID/Program name
tcp        0      0 127.0.0.1:40343        0.0.0.0:*              LISTEN     413602/arcproxy
tcp        0      0 127.0.0.1:40342        0.0.0.0:*              LISTEN     413569/himds
tcp        0      0 127.0.0.1:40341        0.0.0.0:*              LISTEN     413569/himds
tcp        0      0 127.0.0.1:40344        0.0.0.0:*              LISTEN     413602/arcproxy
tcp        0      0 0.0.0.0:22            0.0.0.0:*              LISTEN     413937/sshd: /usr/s
tcp        1      0 172.19.2.99:60210      172.26.22.9:8004       CLOSE_WAIT  962652/apache2
tcp        0      0 172.19.2.99:56248      172.26.22.230:8021    ESTABLISHED 962652/apache2
tcp        1      0 172.19.2.99:58694      172.26.22.9:8004       CLOSE_WAIT  962653/apache2
tcp        0      0 172.19.2.99:46834      172.26.22.230:8016    ESTABLISHED 962652/apache2
tcp        1      0 172.19.2.99:58682      172.26.22.9:8004       CLOSE_WAIT  962653/apache2
tcp        1      0 172.19.2.99:38358      172.26.22.230:8024    CLOSE_WAIT  962652/apache2
tcp        1      0 172.19.2.99:45302      172.26.22.214:8009    CLOSE_WAIT  962652/apache2
tcp        0      0 172.19.2.99:33202      172.26.22.230:8016    ESTABLISHED 962653/apache2
```

I processi e la rete: ntop

- **ntop** (non standard) applicazione open source progettata per il monitoraggio del traffico di rete.
- Il suo nome deriva da «**network top**», indicando la sua funzione di «top» per la rete.
- Analizza il traffico di rete e offre una visione dettagliata in tempo reale dei flussi di dati. Le sue funzioni principali includono:
 - **Monitoraggio in tempo reale**: quali host stanno usando la rete e il traffico.
 - **Analisi dei protocolli**: protocolli di rete in uso.
 - **Visualizzazione dei flussi**: connessioni attive tra gli host.
 - **Statistiche sull'uso della banda**

Schedulazione processi: at e cron

- **at e cron** sono entrambi utilizzati per pianificare l'esecuzione di comandi o script in un momento futuro.
- La differenza principale tra i due è la loro finalità:
 - **at** viene usato per eseguire un comando o uno script una sola volta in un momento specifico nel futuro.
È l'ideale per compiti che devono essere eseguiti solo una volta e non in modo ripetitivo.
 - **cron** il demone (daemon) di pianificazione che esegue comandi e script a intervalli regolari.
È l'ideale per compiti che devono essere eseguiti periodicamente, come backup giornalieri, aggiornamenti settimanali o pulizia dei file di log mensile.

Schedulazione processi: at e cron

- ➊ I permessi per usare i comandi **at** e **cron** sono impostati dai file:
 - ➌ **/etc/at.allow** : utenti abilitati a usare at
 - ➌ **/etc/at.deny** : utenti espressamente negati (se vuoto, sono tutti abilitati)
 - ➌ **/etc/cron.allow** : utenti abilitati a usare cron
 - ➌ **/etc/cron.deny** : utenti espressamente negati (se vuoto, sono tutti abilitati)

Schedulazione processi: at

- La sintassi del comando **at** è:

at [opzioni] TEMPO

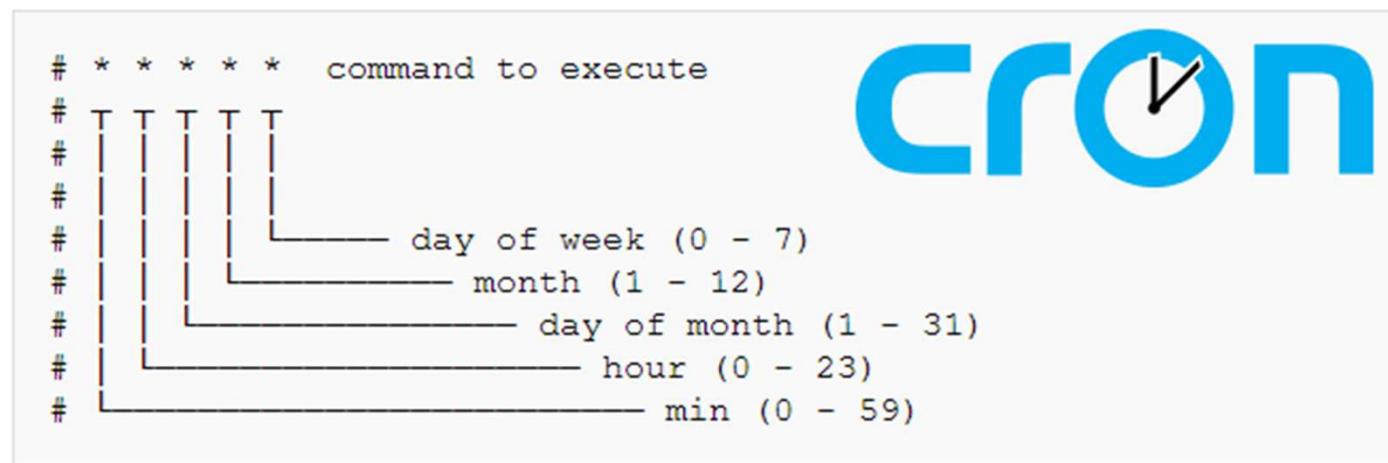
- Dopo aver digitato **at** e aver specificato l'orario, l'utente viene portato a un prompt speciale (**at>**) dove può inserire il comando da eseguire.
- Per terminare l'inserimento e salvare il job, si preme **Ctrl+D**.
- Altri comandi:
 - atq**: visualizza la coda dei job pianificati.
 - atrm**: rimuove un job specifico dalla coda.

Schedulazione processi: at

- Esempi:
 - Orario specifico: **at 14:30**
esegue alle 14:30 di oggi o domani se l'orario è già passato.
 - Orario e data: **at 14:30 2025-12-25**
esegue alle 14:30 del 25 dicembre 2025
 - Relativo: **at now + 5 minutes**
esegue tra 5 minuti
at now + 1 day
esegue tra un giorno
 - Parole chiave: **at noon, at midnight, at tomorrow.**

Schedulazione processi: cron

- I comandi da eseguire e i relativi orari di esecuzione vengono salvati in un file chiamato **crontab** (dall'unione di "cron" e "table").
 - Ogni riga di questo file rappresenta un'attività e segue una sintassi precisa composta da **cinque campi temporali** seguiti dal comando da eseguire.



Schedulazione processi: cron

- Per gestire i cron jobs del proprio utente si usa il comando `crontab` con varie opzioni:
- `crontab -e`: Apre il file crontab dell'utente per l'editing. È il modo più comune per aggiungere, modificare o rimuovere job.
- `crontab -l`: Mostra tutti i cron jobs attivi per l'utente corrente.
- `crontab -r`: Rimuove il crontab dell'utente corrente, cancellando tutti i job pianificati.



È importante notare che ogni utente ha il proprio crontab. Inoltre, esiste un crontab di sistema (solitamente in `/etc/crontab`) che può essere gestito solo da root.

Schedulazione processi: anacron

- anacron è un programma che serve a eseguire i job di cron che non sono stati eseguiti a causa dello spegnimento del computer.
- A differenza di cron, che presuppone che il sistema sia sempre acceso, anacron è pensato specificamente per computer che non sono in funzione 24/7, come i laptop o i desktop di casa.
- Controlla, a intervalli regolari, se i job pianificati siano stati saltati. Se un job non è stato eseguito, lo lancia non appena il sistema si riaccende.

Schedulazione processi: anacron

- Utilizza un file di configurazione (`/etc/anacrontab`) che contiene la lista dei job da eseguire e la loro frequenza.
- Sintassi del file:

```
periodo_in_giorni    ritardo_in_minuti  
identificativo_job  comando
```

Inizializzazione di Linux: il processo di init

- Il processo **init** ha diverse funzioni critiche:
 - Avvio dei processi:** quando viene creato un nuovo processo, questo è un figlio di init o un suo discendente. Questo crea un albero dei processi con init alla radice.
 - Gestione dei demoni:** è responsabile dell'avvio dei servizi di sistema e dei demoni (processi in background).
 - Adozione degli orfani:** se un processo padre termina prima del suo figlio, il processo figlio «orfano» viene automaticamente adottato da init garantendo che nessun processo diventi uno «zombie» consumando risorse di sistema senza fare nulla.

Inizializzazione di Linux: il boot loader

- Il **boot loader** in Linux è un piccolo programma che viene eseguito dal BIOS (o UEFI) del computer dopo il Power-On Self-Test (POST).
- È il primo software a essere eseguito all'accensione del PC, a meno che non ci sia un hardware malfunzionante che interrompa il processo di avvio.
- Il suo scopo principale è quello di individuare, caricare e avviare il kernel del sistema operativo nella memoria RAM del computer.

Inizializzazione di Linux: il boot loader

- Il boot loader :
 - riceve il controllo dal BIOS/UEFI (si interfaccia con il firmware).
 - localizza il kernel del sistema operativo sul disco rigido, che può trovarsi in diverse posizioni a seconda della configurazione.
 - carica l'immagine del kernel e l'initramfs (un disco virtuale iniziale) nella memoria.
 - avvia il kernel, passandogli i parametri necessari per il corretto funzionamento.

Inizializzazione di Linux: LILO

- LILO (LInux LOader) è stato uno dei primi e più diffusi boot loader per i sistemi Linux.
- Fa riferimento al file `/etc/lilo.conf`
- Per molti anni, è stato il modo standard per avviare il sistema operativo.
- Oggi, pur essendo ancora disponibile, è considerato un'opzione «legacy»: è un pezzo di storia del software Linux, affidabile ma meno flessibile e più esigente in termini di manutenzione rispetto alle soluzioni moderne.

Inizializzazione di Linux: LILO

- LILO (LInux LOader) è stato uno dei primi e più diffusi boot loader per i sistemi Linux.
- Per molti anni, è stato il modo standard per avviare il sistema operativo.
- Oggi, pur essendo ancora disponibile, è considerato **un'opzione «legacy»**: è un pezzo di storia esigente in termini



Opzione «legacy»:

si riferisce a una scelta o modalità di funzionamento che permette a un sistema moderno di supportare tecnologie, standard o hardware obsoleti.

Il termine «legacy» significa letteralmente «eredità» e, in informatica, indica ciò che è stato ereditato dal passato.

Inizializzazione di Linux: LILO

● Caratteristiche:

- **Mappatura diretta:** LILO non «conosce» i filesystem, si basa su un file di mappa (`/boot/map`) che contiene la posizione fisica, settore per settore, del kernel sul disco.
- **Aggiornamento manuale:** ogni volta che si aggiorna il kernel o si modifica il file di configurazione (`/etc/lilo.conf`), è necessario eseguire manualmente il comando `lilo` per aggiornare il file di mappa. Dimenticare questo passaggio può rendere il sistema non avviabile al successivo riavvio.
- **Installazione:** può essere installato nel Master Boot Record (MBR) del disco o nel settore di avvio di una singola partizione.

Inizializzazione di Linux: GRUB

- Il boot loader più diffuso nelle moderne distribuzioni Linux è GRUB (GRand Unified Bootloader).
- Fa riferimento al file /boot/grub/grub.conf
- Il processo di avvio di GRUB si articola in diverse fasi, o «stage», che lavorano insieme per caricare il kernel e avviare il sistema.
- È noto per la sua versatilità.

Inizializzazione di Linux: GRUB

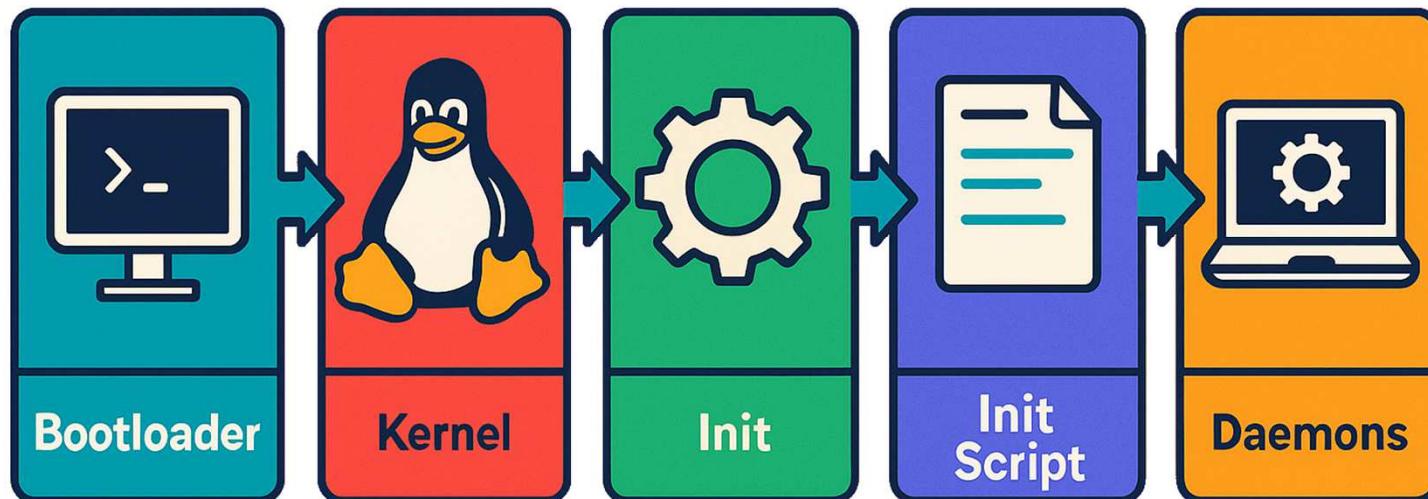
- Funzionalità avanzate:
 - **Supporto multi-sistema:** GRUB è in grado di avviare diversi sistemi operativi (Linux, Windows e macOS) installati sullo stesso computer.
 - **Configurazione dinamica:** permette di modificare i parametri di avvio (come i parametri del kernel) direttamente da un menu prima di avviare il sistema.
 - **Riconoscimento dei filesystem:** a differenza dei boot loader più vecchi, GRUB può leggere direttamente i file di configurazione e le immagini del kernel da vari filesystem, come ext4, NTFS e FAT32.

Inizializzazione di Linux: LILO vs GRUB

- L'avvento di GRUB ha segnato il **declino di LILO** per diversi motivi:
 - **Flessibilità:** GRUB è più flessibile.
 - **Aggiornamento automatico:** GRUB si integra meglio con i moderni sistemi di gestione dei pacchetti. Le distribuzioni Linux sono in grado di aggiornare automaticamente la sua configurazione all'installazione di un nuovo kernel, eliminando il rischio di problemi di avvio.
 - **Supporto UEFI/GPT:** LILO è progettato per i sistemi BIOS e per la tabella di partizionamento MBR. GRUB, invece, supporta pienamente i sistemi UEFI e le tabelle di partizionamento GPT, che sono lo standard sui computer più recenti.
 - **Interfaccia utente:** GRUB offre un'interfaccia a riga di comando più potente e un menu di avvio più versatile.

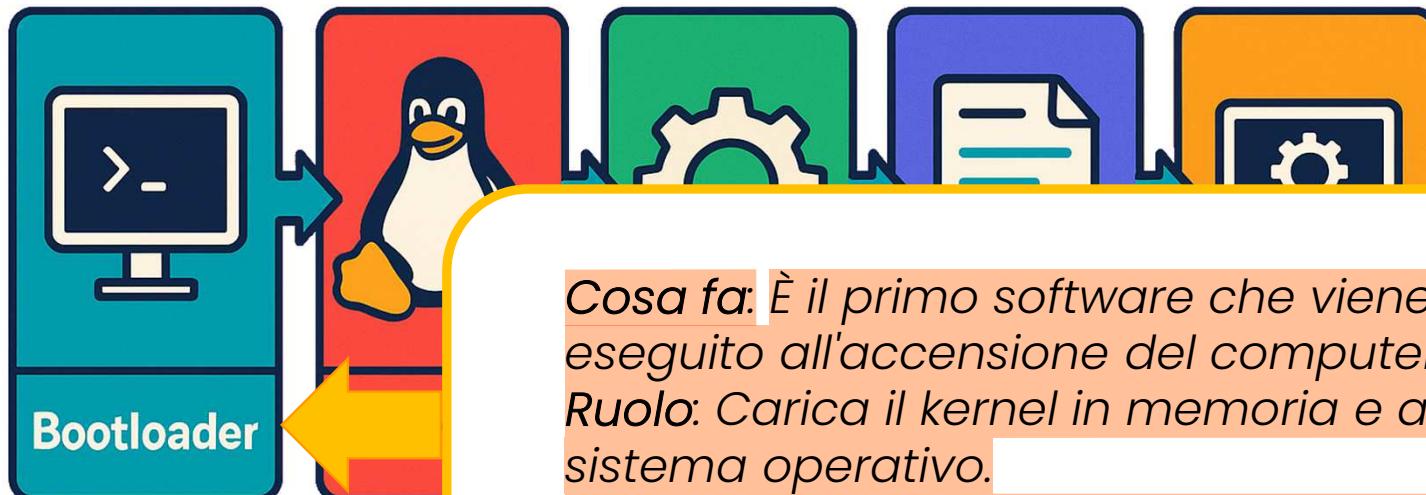
Inizializzazione di Linux: la sequenza di boot

LINUX BOOT SEQUENCE



Inizializzazione di Linux: la sequenza di boot

LINUX BOOT SEQUENCE



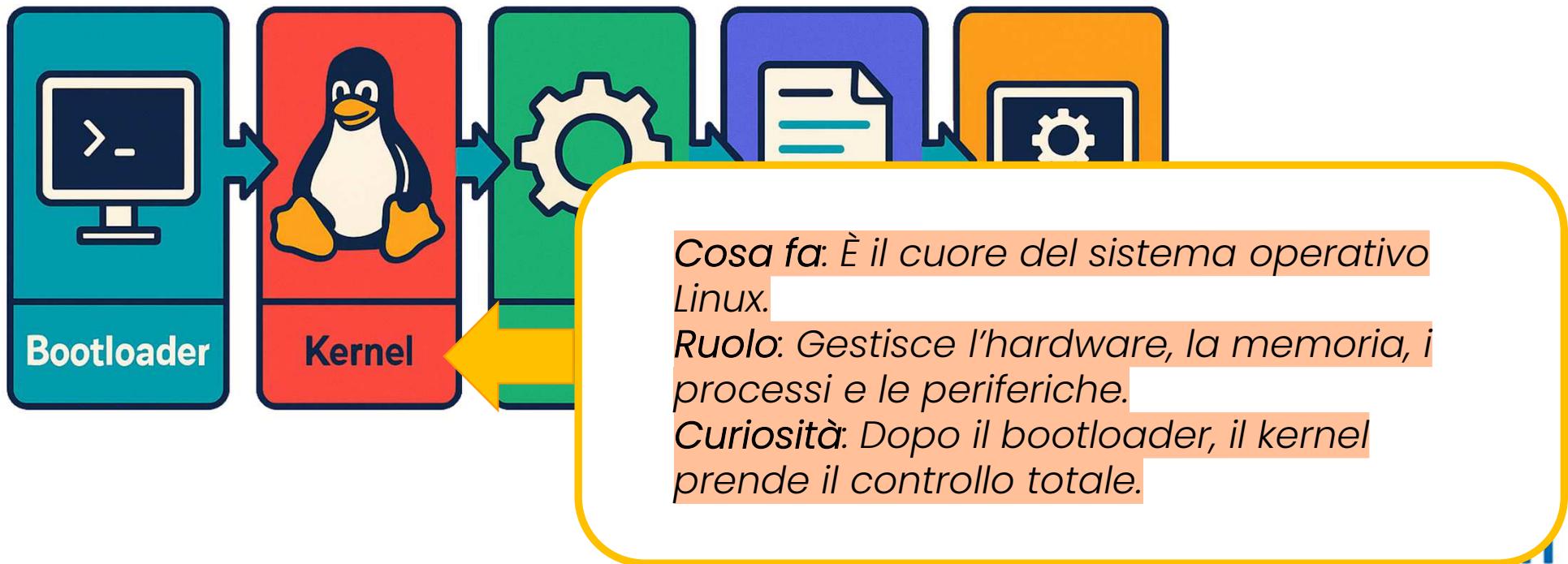
Cosa fa: È il primo software che viene eseguito all'accensione del computer.

Ruolo: Carica il kernel in memoria e avvia il sistema operativo.

Curiosità: Puoi scegliere tra più sistemi operativi se ne hai installati diversi.

Inizializzazione di Linux: la sequenza di boot

LINUX BOOT SEQUENCE



Inizializzazione di Linux: la sequenza di boot

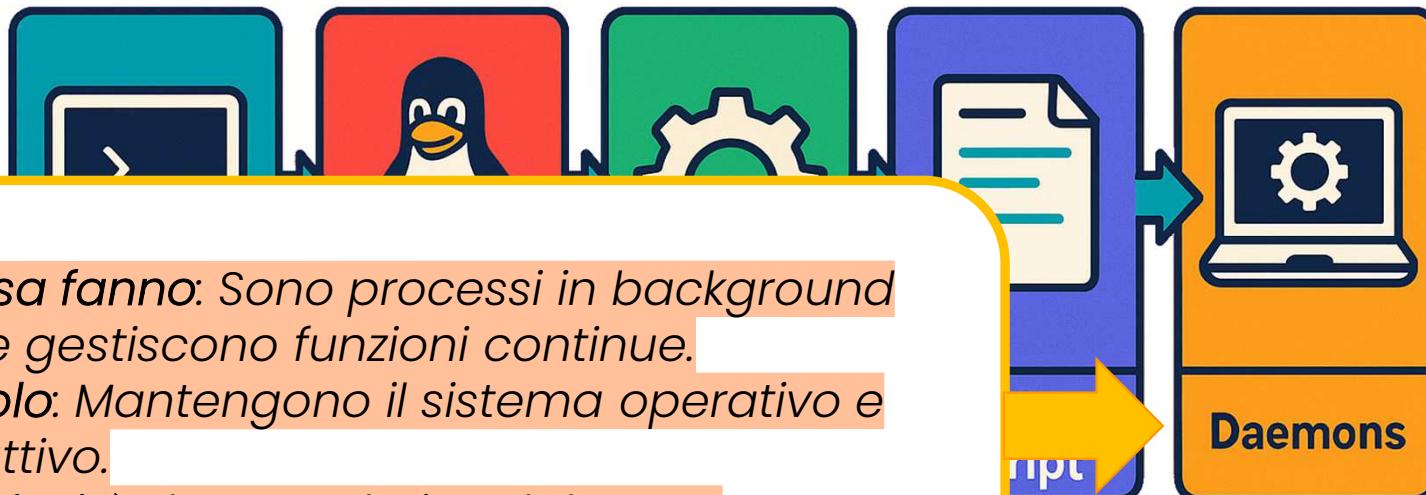


Inizializzazione di Linux: la sequenza di boot



Inizializzazione di Linux: la sequenza di boot

LINUX BOOT SEQUENCE



Inizializzazione di Linux: evoluzione di init

- Il concetto di «init» è rimasto costante, ma la sua implementazione è cambiata nel tempo:
- SysVinit: era il sistema di init tradizionale, in stile Unix. Usava una serie di script organizzati in «runlevel» per decidere quali servizi avviare o terminare.
Era affidabile, ma lento perché avviava i servizi in modo sequenziale.

Inizializzazione di Linux: evoluzione di init

- Il concetto di «init» è rimasto costante, ma la sua implementazione è cambiata nel tempo:
- SysVinit: era il sistema di init tradizionale, in stile Unix. Usava una serie di script organizzati in «runlevel» per decidere quali servizi avviare o



Runlevel 0: Arresta il sistema (`halt`).

Runlevel 1: Modalità utente singolo. Per manutenzione e riparazioni, non avvia i servizi di rete e permette l'accesso solo all'amministratore (`root`).

Runlevel 2: Modalità multi-utente con servizi di base. Predefinito su sistemi senza GUI.

Runlevel 3: Modalità multi-utente completa con rete. Predefinito per i server.

Runlevel 4: Non utilizzato di default, è personalizzabile dall'utente.

Runlevel 5: Modalità multi-utente completa. Predefinito per i desktop Linux.

Runlevel 6: Riavvia il sistema (`reboot`).

Inizializzazione di Linux: evoluzione di init

● Systemd: è l'attuale standard per la maggior parte delle principali distribuzioni Linux (come Debian, Fedora e Ubuntu).

Systemd è un gestore di sistema e di servizi molto più completo e veloce, gestisce:

- l'avvio parallelo dei servizi;
- il logging;
- altre attività di gestione del sistema;
- usa le cosiddette «unit» per descrivere come devono essere gestiti i servizi, i dispositivi e altre risorse.

Inizializzazione di Linux: /etc/inittab

- Il file `/etc/inittab` è stato storicamente fondamentale nel sistema di inizializzazione SysVinit di Linux.
- Anche se oggi è spesso sostituito da sistemi più moderni come `systemd`.
- È un file di configurazione che:
 - Definisce il runlevel di default (cioè lo stato operativo del sistema).
 - Specifica quali processi avviare, monitorare e riavviare.
 - Determina le azioni da eseguire quando il sistema cambia runlevel.

Inizializzazione di Linux: /etc/inittab

- Ogni riga ha quattro campi separati da due punti:

id:runlevels:action:process

- **id:** Identificatore univoco (1-4 caratteri).
- **runlevels:** Livelli a cui si applica (es. 3 per multiutente con rete).
- **action:** Cosa fare (es. respawn, wait, initdefault).
- **process:** Comando o script da eseguire.

Inizializzazione di Linux: SysVinit vs systemd

| Aspetto | SysVinit | systemd |
|----------------------|--------------------------------------|--|
| Anno di introduzione | Anni '80 | 2010 |
| Filosofia | Semplice, modulare, basato su script | Integrato, parallelo, orientato ai servizi |
| Tipo di avvio | Sequenziale | Parallelo e basato su dipendenze |

| Funzione | SysVinit | systemd |
|--------------------------|---------------------|--|
| Script di avvio | /etc/init.d/ | Unit file in /etc/systemd/system/ |
| Comando di gestione | service , chkconfig | systemctl |
| Monitoraggio dei servizi | Limitato | Avanzato, con logging e controllo dei processi |
| Riavvio automatico | Manuale | Integrato (Restart=always) |

Inizializzazione di Linux: /etc/init.d

- La directory `/etc/init.d` è stata storicamente il cuore del sistema di avvio SysVinit su molte distribuzioni Linux.
- Contiene gli script di inizializzazione che gestiscono l'avvio, l'arresto e il controllo dei servizi di sistema.
- È una raccolta di script Bash che rappresentano i servizi del sistema (es. `sshd`, `network`, `cron`, `httpd`).
- Ogni script può essere eseguito manualmente con comandi come:
`/etc/init.d/sshd start`
`/etc/init.d/network restart`

Inizializzazione di Linux: /etc/init.d

- I servizi vengono avviati o arrestati in base al runlevel del sistema.
- I link simbolici a questi script si trovano in `/etc/rc[0-6].d/`, dove ogni directory rappresenta un runlevel.
- Esempio:
`/etc/rc3.d/S20sshd`
avvia sshd nel runlevel 3.

Inizializzazione di Linux: /etc/init.d

```
#!/bin/bash
# chkconfig: 2345 20 80
# description: Avvia il servizio SSH

start() {
    echo "Avvio SSH..."
    /usr/sbin/sshd
}

stop() {
    echo "Arresto SSH..."
    killall sshd
}

case "$1" in
    start) start ;;
    stop) stop ;;
    restart) stop; start ;;
    *) echo "Uso: $0 {start|stop|restart}" ;;
esac
exit 0
```

- Il campo **chkconfig** indica i runlevel e le priorità di avvio/arresto.
- I comandi **start**, **stop**, **restart** sono gestiti tramite case.



Script bash:

Le righe commentate (e quindi non prese in considerazione durante l'esecuzione dello script) iniziano con il carattere «**#**»

Fatta eccezione di:

`#!/bin/bash`

Indica la shell con cui deve essere interpretato lo script.

Inizializzazione di Linux: /etc/init.d

```
#!/bin/bash
# chkconfig: 2345 20 80
# description: Avvia il servizio SSH

start() {
    echo "Avvio SSH"
    /usr/sbin/sshd
}

stop() {
    echo "Arresto"
    killall sshd
}

case "$1" in
    start) start ;;
    stop) stop ;;
    restart) stop;
    *) echo "Uso: "
esac
exit 0
```

- Il campo **chkconfig** indica i runlevel e le priorità di avvio/arresto.



chkconfig:

è uno strumento classico usato per gestire i servizi e il loro comportamento nei diversi runlevel.

| | |
|--|--|
| chkconfig --list | # Elenca tutti i servizi e i loro runlevel |
| chkconfig servizio --list | # Stato di un singolo servizio |
| chkconfig servizio on | # Abilita il servizio all'avvio |
| chkconfig servizio off | # Disabilita il servizio all'avvio |
| chkconfig --add servizio | # Aggiunge un servizio alla gestione |
| chkconfig --del servizio | # Rimuove un servizio dalla gestione |
| chkconfig --level 3 servizio on | # Abilita il servizio solo nel runlevel 3 |

Inizializzazione di Linux: /etc/systemd/system

- La directory `/etc/init.d` con l'arrivo di `systemd` è stata in gran parte deprecata.
- I servizi sono ora gestiti tramite unit file in `/etc/systemd/system/`.
- I comandi sono sostituiti da `systemctl`.
- Esempi:

```
systemctl status sshd
```

```
systemctl start sshd
```

```
systemctl stop sshd
```

Inizializzazione di Linux: /etc/systemd/system

```
[Unit]
Description=OpenSSH server daemon
After=network.target auditd.service
ConditionPathExists=/etc/ssh/sshd_config

[Service]
Type=notify
ExecStart=/usr/sbin/sshd -D
ExecReload=/bin/kill -HUP $MAINPID
KillMode=process
Restart=on-failure
RestartSec=42s

[Install]
WantedBy=multi-user.target
```

- After: indica che sshd deve partire dopo la rete e il demone audit.
- ConditionPathExists: controlla che il file di configurazione esista.
- ExecStart: comando per avviare il demone SSH.
- ExecReload: comando per ricaricare la configurazione.
- Restart: riavvia il servizio in caso di errore.
- WantedBy: specifica il target di avvio (multi-user è il runlevel 3 moderno).

Inizializzazione di Linux: le «unit» di systemd

● Principali tipi di «unit»:

| Tipo di unità | Estensione | Descrizione |
|------------------|-------------------------|--|
| Servizio | <code>.service</code> | Avvia e gestisce demoni (es. <code>sshd.service</code>) |
| Socket | <code>.socket</code> | Attiva servizi al momento dell'accesso al socket |
| Target | <code>.target</code> | Raggruppa unità per stati del sistema |
| Mount | <code>.mount</code> | Gestisce punti di montaggio |
| Timer | <code>.timer</code> | Avvia unità in base al tempo |
| Path | <code>.path</code> | Attiva unità al cambiamento di file o directory |
| Device | <code>.device</code> | Rappresenta dispositivi hardware |
| Automount | <code>.automount</code> | Montaggio automatico al momento dell'accesso |
| Swap | <code>.swap</code> | Gestisce partizioni di swap |
| Slice | <code>.slice</code> | Gruppi di risorse per il controllo tramite cgroups |
| Scope | <code>.scope</code> | Processi esterni non avviati da systemd |

Inizializzazione di Linux: le «unit» di systemd

- Le «unit» si possono trovare nei seguenti percorsi:

- /etc/systemd/system/

«unit» personalizzate dall'amministratore

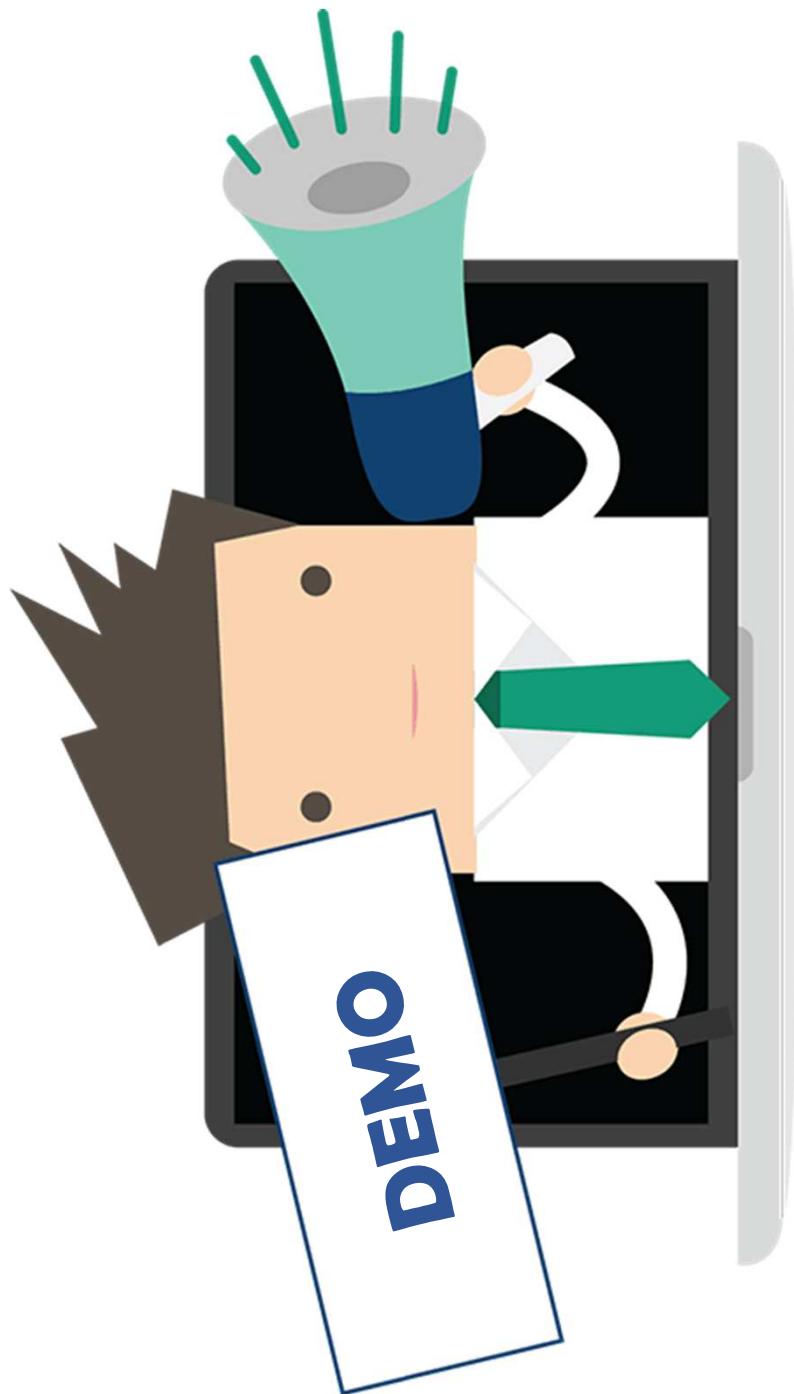
- /lib/systemd/system/

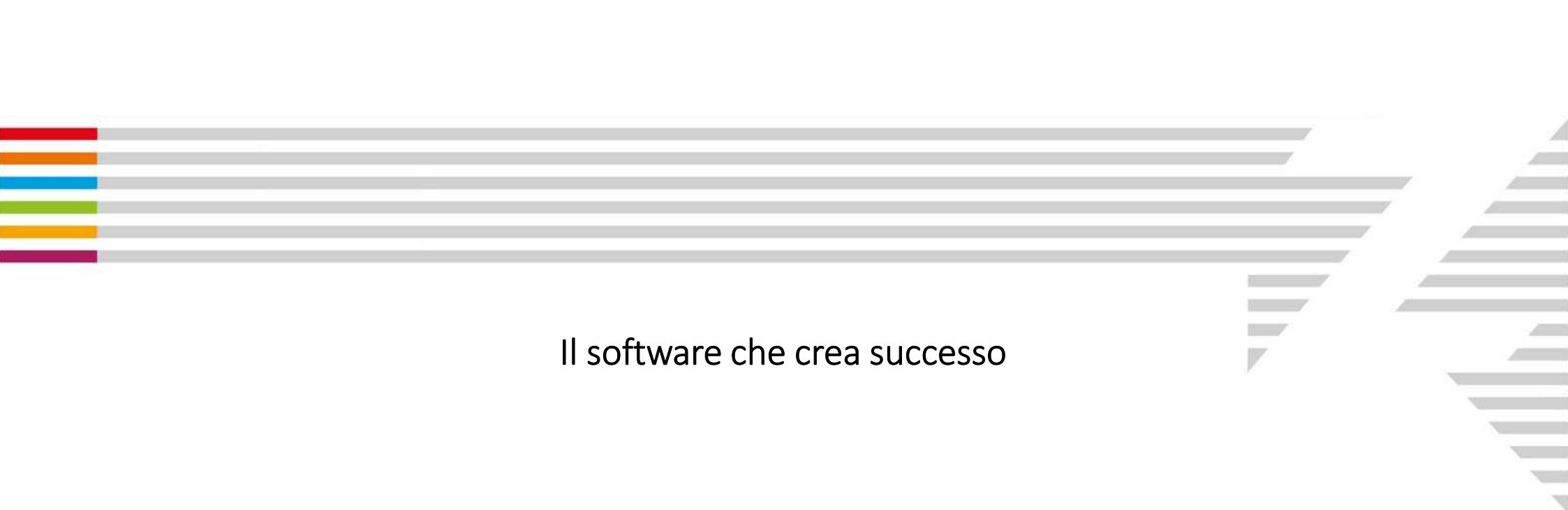
«unit» fornite dal sistema

- ~/.config/systemd/user/

«unit» per sessioni utente







Il software che crea successo



© Copyright by Zucchetti – 2025

Diritti di traduzione, di memorizzazione elettronica, di riproduzione e di adattamento, totale o parziale, con qualsiasi mezzo, sono riservati per tutti i paesi.
L'elaborazione dei testi, anche se curata con scrupolosa attenzione, non può comportare specifiche responsabilità per eventuali involontari errori o inesattezze.