GHID DE UTILIZARE LINUX (III)

Lucrul la linia de comandă în UNIX, partea a II-a:

Comenzi de bază și sisteme de fișiere (cont.)

Cristian Vidrascu

cristian.vidrascu@info.uaic.ro

Martie, 2025

Introducere	. 3
UNIX și utilizatorii	4
Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori	. 5
Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului	. 7
Fișiere în sisteme UNIX (cont.)	8
Structura fizică a sistemelor de fișiere	. 9
Montarea sistemelor de fișiere	10
Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces	11
Alte comenzi pentru lucrul cu fișiere (cont.)	14
	15
Procese. Sistemul de procese	16
Comenzi ce oferă diverse informații	
Alte categorii de comenzi	18
Troubleshooting	19
"Ghid de supraviețuire la linia de comandă"	20
Referințe bibliografice	21

Sumar

Introducere

UNIX și utilizatorii

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului

Fișiere în sisteme UNIX (cont.)

Structura fizică a sistemelor de fisiere

Montarea sistemelor de fisiere

Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces

Alte comenzi pentru lucrul cu fisiere (cont.)

Alte categorii de comenzi simple

Procese. Sistemul de procese

Comenzi ce oferă diverse informații

Alte categorii de comenzi

Troubleshooting

"Ghid de supraviețuire la linia de comandă"

Referințe bibliografice

2/21

Introducere

În prima parte a acestei prezentări am discutat despre:

- Principalele categorii de comenzi
 - Comenzi de help
 - Editoare de texte
 - Compilatoare, depanatoare, ş.a.
 - Comenzi pentru conectarea la distanță pe un server UNIX
- Fisiere în sisteme UNIX
 - Structura logică a sistemelor de fișiere
 - Comenzi de bază pentru lucrul cu fisiere (și directoare)
 - Alte comenzi pentru lucrul cu fisiere

* * *

Acum vom continua prezentarea cu subiectele sumarizate pe *slide-*ul anterior.

Agenda

Introducere

UNIX și utilizatorii

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului

Fisiere în sisteme UNIX (cont.)

Structura fizică a sistemelor de fișiere Montarea sistemelor de fișiere Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces Alte comenzi pentru lucrul cu fisiere (cont.)

Alte categorii de comenzi simple

Procese. Sistemul de procese Comenzi ce oferă diverse informații Alte categorii de comenzi

Troubleshooting

"Ghid de supraviețuire la linia de comandă"

Referințe bibliografice

4 / 21

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori

■ Fiecare **utilizator**, pentru a putea lucra pe un sistem UNIX, trebuie să posede un cont pe sistemul UNIX respectiv. Contul este identificat printr-un nume (*username*) și o parolă (*password*) asociată, ce trebuie furnizate în momentul conectării la sistem (*i.e.*, operația de autentificare în sistem, numită pe scurt "*login*").

De asemenea, fiecare cont de utilizator are asignat un UID (*User IDentification*).

Există un utilizator special, numit *root* (sau *superuser*), cu UID = 0. El are drepturi depline asupra întregului sistem, fiind responsabil cu administrarea sistemului.

"Baza de date" cu informații despre utilizatorii ce au conturi în sistem este stocată în fișierul /etc/passwd ([3]), ce conține linii de text conforme cu următorul șablon (format din 7 câmpuri cu informații, separate prin caracterul ':') :

```
username: \mathbf{x}: \textit{UID}: \textit{GID}: userdata: home directory: login shell
```

unde *UID* este ID-ul utilizatorului, *GID* este ID-ul grupului primar de care aparține, și *userdata* sunt datele personale ale utilizatorului (numai dacă au fost introduse de *superuser* la crearea contului).

Notă: acel **x** din al doilea câmp indică faptul că parola asociată contului este stocată, în formă criptată, în fisierul / etc/shadow (care nu este accesibil decât *superuser*-ului).

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori (cont.)

■ Există **grupuri de utilizatori**, cu ajutorul cărora se gestionează mai ușor drepturile și restricțiile de acces ale utilizatorilor la resursele sistemului.

Orice grup de utilizatori are asignat un nume (*groupname*) și un număr GID (*Group IDentification*), precum și o parolă (*gpassword*) asociată, utilizabilă pentru "*membership* temporar".

Fiecare utilizator face parte dintr-un grup primar (indicat de câmpul *GID* din /etc/passwd) și poate fi optional afiliat la alte grupuri suplimentare (pe baza asocierilor din /etc/group).

"Baza de date" cu informații despre grupurile de utilizatori din sistem este stocată în fișierul /etc/group ([4]), ce conține linii de text conforme cu următorul șablon (format din 4 câmpuri cu informații, separate prin caracterul ':'):

```
groupname: \mathbf{x}: \textit{GID}: list of users
```

unde *GID* este ID-ul grupului, iar ultimul câmp conține o listă, posibil vidă, de *username*-uri separate prin caracterul ',', prin care se "declară" afilierea respectivilor utilizatori la acel grup.

Notă: acel x din al doilea câmp indică faptul că parola asociată grupului este stocată, în formă criptată, în fișierul /etc/gshadow (care nu este accesibil decât *superuser*-ului).

6/21

Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului

- Comenzi de administrare a conturilor de utilizatori:
 - schimbarea datelor asociate unui cont de utilizator obișnuit (de către acesta): passwd, chsh,
 s.a.
 - schimbarea datelor asociate unui cont de utilizator (doar de către superuser): chage, ș.a.
- Comenzi ce oferă diverse informatii despre utilizatori:
 - aflarea de informații despre utilizatorii sistemului (i.e., despre conturile de utilizator): whoami,
 id, groups
 - aflarea de informații despre utilizatorii conectați la sistem (și despre sesiunile lor de lucru pe sistem): users, w, who, finger, last

Demo: a se vedea exemplele [Info user(s) #1] si [Info user(s) #2] din suportul de laborator, disponibil aici.

Agenda

Introducere

UNIX și utilizatorii

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului

Fisiere în sisteme UNIX (cont.)

Structura fizică a sistemelor de fișiere Montarea sistemelor de fișiere Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces Alte comenzi pentru lucrul cu fișiere (cont.)

Alte categorii de comenzi simple

Procese. Sistemul de procese Comenzi ce oferă diverse informații Alte categorii de comenzi

Troubleshooting

"Ghid de supravietuire la linia de comandă"

Referințe bibliografice

8 / 21

Structura fizică a sistemelor de fișiere

În sistemele de operare din familia UNIX, există mai multe "tipuri" de sisteme de fișiere, ce au toate o structură logică de tip arborescent, însă diferă între ele prin structura fizică a fiecăruia, adică prin structurile de date folosite pentru reprezentarea datelor (*i.e.*, a informațiilor despre fișierele stocate într-un sistem de fișiere de "tipul" respectiv) și prin formatul de stocare a lor pe disc.

Exemple de "tipuri" de sisteme de fisiere din Linux: ext2fs/ext3fs/ext4fs, xfs, reiserfs, btrfs, zfs, vfat, ntfs, s.a. Pentru informații despre acestea consultați documentația man 5 fs. Observație: acestea sunt "tipuri" de sisteme de fisiere utilizate pentru stocarea fisierelor pe disc. Există însă și "tipuri" cu diverse roluri specializate, ce stochează informația nu pe disc, ci în memoria RAM volatilă sau într-o altă formă de stocare (e.g., tmpfs, procfs, devfs, sysfs, unionfs, squashfs, s.a.), sau sisteme de fisiere distribuite (e.g., NFS, AFS, SMB/CIFS, s.a.).

Sistemul de fișiere "principal": într-un sistem UNIX avem un singur "disc logic", numit *the root filesystem*, și referit prin rădăcina sa, cu numele "/" (spre deosebire de Windows, unde avem mai multe unități de "discuri logice", referite prin C:, D:, ş.a.m.d.).

Acesta este configurat la instalarea sistemului de operare pe acel calculator, iar toate celelalte volume de fișiere, ce se dorește a fi accesate, se "includ" ca și subarbori în acesta, prin operația de *montare*.

Montarea sistemelor de fisiere

Un sistem UNIX poate conține mai multe volume de fișiere, fiecare volum fiind un sistem de fișiere de un anumit "tip" si care este stocat pe disc într-o "unitate de stocare" a volumelor de fisiere.

În mod uzual, un calculator poate avea mai multe discuri (*i.e.*, dispozitive fizice de stocare), iar fiecare disc poate fi "împărțit" într-una sau mai multe partiții. Iar fiecare partiție poate stoca un singur volum de fișiere. Însă, mai există și alte scheme de definire a "unității de stocare" (*e.g.*, sistemele RAID).

Fiecare volum de fișiere are, d.p.d.v. logic, un director rădăcină (referit prin "/", în raport cu "unitatea de stocare" ce-l conține), și poate fi navigat prin încărcarea sistemului de operare de pe acel volum. Dacă totuși vreun sistem de fișiere de pe un dispozitiv de stocare trebuie folosit fără încărcarea sistemului de operare de pe acel dispozitiv, există soluția de **a monta** structura arborescentă a acelui sistem de fișiere în structura arborescentă a sistemului de fișiere "principal", de pe care s-a încărcat sistemul de operare.

Montarea unui sistem de fisiere se face cu comanda mount (doar de către *superuser*), iar apoi accesarea conținutului său se face prin intermediul punctului de montare.

lar operația inversă, de demontare a unui sistem de fișiere, se face cu comanda umount.

Fișiere de configurare: /etc/fstab (pentru montare automată), /etc/mtab, /etc/filesystems. Pentru detalii despre aceste fisiere consultati documentatia man 8 mount si man 5 fstab.

10 / 21

Protectia fisierelor, prin permisiuni de acces

Modelul de securitate clasic din UNIX:

Fiecare fișier are asociat un anumit utilizator drept **utilizator proprietar**, și un anumit grup de utilizatori drept **grup proprietar** al fisierului.

Utilizatorii sistemului pot fi clasificati astfel în trei categorii în raport cu un fisier:

- proprietarul fișierului **u** (*user*)
- colegii de grup ai proprietarului **g** (*group*)
- toti ceilalti utilizatori o (*others*)

Fiecare fișier are asociate câte trei **permisiuni de acces**, pentru fiecare dintre cele trei categorii de utilizatori ale acelui fisier:

- r (read) drept de citire a conţinutului fișierului
- w (write) drept de scriere a continutului fișierului (inclusiv de ștergere a fișierului)
- **x** (*execute*) drept de execuție a fișierului

Protectia fisierelor, prin permisiuni de acces (cont.)

Pentru directoare, permisiunile de acces au o semnificație aparte:

- r (read) drept de citire a conținutului directorului (i.e., drept de aflare a numelor fișierelor (și subdirectoarelor) din acel director)
- w (write) drept de scriere a conținutului directorului (i.e., drept de adăugare de noi fișiere în director și de ștergere sau redenumire a fișierelor din director)
- **x** (*execute*) drept de traversare a directorului (*i.e.*, drept de acces la fișierele (și subdirectoarele) din acel director)

Modificarea permisiunilor de acces ale unui fisier se poate face cu comanda chmod, doar de către proprietarul său (si de către *superuser*).

Schimbarea proprietarului, respectiv a grupului proprietar, al unui fișier se poate face folosind comenzile chown, respectiv chgrp ([5]). La fel, doar de către proprietarul actual al fișierului (și de către superuser).

Demo: a se vedea exemplul [Basic file operations #5] din suportul de laborator, disponibil aici.

12 / 21

Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces (cont.)

Verificarea permisiunilor de acces este efectuată de sistemul de operare la momentul inițierii unei sesiuni de citire/scriere a unui fișier (i.e., la momentul apelului open()) sau la momentul inițierii executiei unui fisier (i.e., la momentul apelului exec()), astfel:

Presupunem că fișierul ce se dorește a fi accesat este situat la calea absolută: d1/d2/d3/.../file1,

iar proprietarul comenzii ce doreste să-l acceseze este utilizatorul Y.

Sistemul de operare "parcurge" pe rând (*i.e.*, "de la stânga spre dreapta") directoarele din acea cale (*i.e.*, /, d1, d2, d3, ...) și verifică prezența dreptului **x** pentru categoria din care face parte Y în raport cu proprietarul fiecărui director. Iar pentru fișierul propriu-zis, file1, se verifică prezența dreptului (sau drepturilor) corespunzător tipului de acces declarat în apelul open(), respectiv a dreptului **x** în cazul apelului exec(), pentru categoria din care face parte Y în raport cu proprietarul acelui fisier.

Dacă cel puțin una dintre aceste verificări individuale eșuează (*i.e.*, dacă dreptul de acces respectiv este interzis), atunci apelul respectiv (open() sau exec()) eșuează, returnând valoarea -1 și, drept cauză a erorii, asignează în variabila errno o valoare numerică cu semnificatia "Permission denied".

Alte comenzi pentru lucrul cu fisiere (cont.)

- Comenzi pentru diverse prelucrări ale continutului fisierelor ([6]):
 - sort pentru sortarea unui fisier text (sau mai multe), după diverse criterii
 - wc oferă anumite statistici despre conținutul fișierelor text (e.g., numărul de caractere, de cuvinte sau de linii de text)
 - tr filtru pentru "translatarea" anumitor caractere specificate
 - uniq filtru ce elimină liniile duplicat consecutive
 - rev filtru pentru "inversarea" fiecărei linii de text
- Alte comenzi utile pentru fișiere:
 - find pentru căutarea de fișiere (de orice tip), după diverse criterii ([6])
 - cmp, comm, diff pentru compararea a două fișiere, după diverse criterii
 - sum, md5sum, sha1sum, sha256sum calculează diverse sume de control
 (Notă: sunt utile pentru verificarea integrității fisierelor stocate pe perioade mai îndelungate.)

Demo: a se vedea exemplele [sort #1], [sort #2], [wc #1], [find #1] și [find #2] din suportul de laborator, disponibil aici.

14 / 21

Alte categorii de comenzi simple

15 / 21

Agenda

Introducere

UNIX și utilizatorii

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului

Fisiere în sisteme UNIX (cont.)

Structura fizică a sistemelor de fisiere

Montarea sistemelor de fisiere

Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces

Alte comenzi pentru lucrul cu fisiere (cont.)

Alte categorii de comenzi simple

Procese. Sistemul de procese

Comenzi ce oferă diverse informații

Alte categorii de comenzi

Troubleshooting

"Ghid de supraviețuire la linia de comandă"

Referințe bibliografice

Procese. Sistemul de procese

Definiție: un *proces* este o instantă de executie a unui program.

Procesele dintr-un sistem sunt organizate logic într-o *ierarhie arborescentă*, bazată pe un mecanism de "*moștenire genetică*": fiecare proces din sistem are un proces care l-a creat, numit proces *părinte*, și de la care "moștenește" un anumit ansamblu de caracteristici (cum ar fi proprietarul, permisiunile de acces, s.a.), si poate crea, la rândul lui, unul sau mai multe procese *fii*.

Fiecare proces are asignat un PID (acronim ce provine de la *Process IDentification*), ce este un număr întreg pozitiv și care este unic pe durata vieții acelui proces (*i.e.*, în orice moment, nu există în sistem două procese cu acelasi PID).

Există un proces special, cel cu PID = 0, care este creat atunci când este inițializat (*boot*-at) sistemul UNIX pe calculatorul respectiv. Acesta nu are proces părinte, fiind rădăcina arborelui de procese ce se vor crea pe parcursul timpului (până la oprirea calculatorului).

- comenzi ce oferă informații despre procesele active în sistem: ps, pstree, top, jobs, fg/bg
- comenzi pentru planificarea/gestiunea execuției proceselor: kill/killall, at, nice, time/times, timeout

Demo: a se vedea exemplul [Info running programs] din suportul de laborator, disponibil aici.

16 / 21

Comenzi ce oferă diverse informații

- informatii despre timpul curent (dată + oră) si despre calendar: date, cal/ncal
- informații despre timpul de când este pornit sistemul curent: uptime
- informatii despre terminale: tty, stty
- informații despre numele sistemului (calculatorului) curent numele scurt, numele FQDN (*i.e.*, numele complet în sistemul DNS), adresa IP, ș.a.: hostname, hostnamectl, plus fișierele de configurare /etc/hostname ([7]), /etc/machine-id, /etc/machine-info și /etc/hosts
- informații despre nucleul (Linux sau alt UNIX) instalat pe sistemul curent: uname
- informații diverse despre componentele hardware ale calculatorului: lshw, lscpu, lsmem, lspci, s.a.^a
- informații despre distribuția de Linux instalată pe sistemul curent: fișierul de configurare /etc/os-release ([7]) sau lsb_release

Demo: a se vedea exemplul [System info] din suportul de laborator, disponibil aici.

^aAcestea sunt comenzi specifice doar pentru sistemul de operare Linux.

^bAceastă comandă este posibil să nu fie prezentă în unele distributii de Linux.

Alte categorii de comenzi

- scrierea de mesaje pe ecran (*i.e.*, stdout): printf (mesaje formatate), echo (mesaje neformatate); stergerea tuturor mesajelor de pe ecran: clear
- editoare neinteractive : ed (line-oriented text editor), sed (stream editor)
- limbaje de *scripting*: awk, perl, python, ş.a.
- arhivare, comprimare, codificare de fisiere: gzip/gunzip, zip/unzip, tar, fsarchiver, compress/uncompress, uuencode/uudecode, ș.a.
- scrierea de mesaje pe ecranul altui utilizator: write, talk
- conectarea la/deconectarea de la un sistem UNIX: ssh, telnet, login / logout, exit^a
- programe pentru diverse protocoale INTERNET: ftp, sftp, scp, mail/pine, lynx/links, host, s.a. (*Deprecated protocols*: finger, talk)
- utilitare pentru depanare și diagnosticare: strace și alte unelte înrudite (ltrace, perf-trace, trace-cmd, ș.a.) ^b

18 / 21

Troubleshooting

19 / 21

Agenda

Introducere

UNIX și utilizatorii

Conturi de utilizatori și grupuri de utilizatori Comenzi referitoare la utilizatorii sistemului

Fișiere în sisteme UNIX (cont.)

Structura fizică a sistemelor de fișiere

Montarea sistemelor de fisiere

Protecția fișierelor, prin permisiuni de acces

Alte comenzi pentru lucrul cu fisiere (cont.)

Alte categorii de comenzi simple

Procese. Sistemul de procese

Comenzi ce oferă diverse informații Alte categorii de comenzi

Troubleshooting

"Ghid de supravietuire la linia de comandă"

Referințe bibliografice

^aApelată doar din instanța de login a *shell-*ului.

bîn prezent, aceste unelte sunt disponibile doar pentru sistemul de operare Linux.

"Ghid de supravietuire la linia de comandă"

Ce să faceți dacă vi se "blochează" o comandă? Urmați pașii de mai jos:

- Mai întâi, așteptați un timp rezonabil, poate totuși programul nu este "blocat", ci doar ocupat cu calcule intensive. Dacă totuși nu apare prompterul, atunci:
- Apăsați (simultan) tastele CTRL + C. Aceasta determină trimiterea semnalului de întrerupere SIGINT programului respectiv. Dacă tot nu apare prompterul, atunci:
- Apăsați (simultan) tastele CTRL + \ . Aceasta determină trimiterea semnalului de terminare SIGQUIT programului respectiv. Dacă tot nu apare prompterul, atunci:
- Apăsați (simultan) tastele CTRL + Z. Aceasta determină suspendarea programului respectiv (*i.e.*, trecerea lui în starea SUSPENDED) și afișarea prompterului.
 - Mai departe, pentru a opri acel program (el este doar suspendat, nu și terminat), procedați în felul următor:

Folosind comanda ps aflați PID-ul acelui program care vi se blocase, iar apoi tastați comanda $\mathtt{UNIX} > \mathtt{kill} -9 \ pid$

unde pid este PID-ul aflat anterior.

Ca urmare a acestei comenzi procesul în cauză este omorât (i.e., terminat forțat).

20 / 21

Referințe bibliografice

21 / 21

Bibliografie obligatorie

- [1] Cap. 2, §2.1 și §2.2 din cartea "Sisteme de operare manual pentru ID", autor C. Vidrașcu, editura UAIC, 2006. Notă: este accesibilă, în format PDF, din pagina disciplinei "Sisteme de operare":
 - https://edu.info.uaic.ro/sisteme-de-operare/SO/books/ManualID-SO.pdf
- [2] Suportul de laborator online asociat acestei prezentări:
 - https://edu.info.uaic.ro/sisteme-de-operare/SO/support-lessons/bash/suport_lab2 html

Bibliografie suplimentară:

- [3] Documentația despre /etc/passwd: man 5 passwd și man 5 shadow
- [4] Documentația despre /etc/group: man 5 group și man 5 gshadow
- [5] man 1 chmod, man 1 chown si man 1 chgrp
- [6] man 1 sort, man 1 wc, man 1 tr, man 1 uniq, man 1 rev si man 1 find
- [7] Documentațiile despre /etc/hostname, /etc/os-release, ș.a.: man 5 hostname, man 5 machine-id, man 5 machine-info și man 5 os-release

Plus documentatiile tuturor celorlalte comenzi uzuale prezentate, accesibile cu comanda man.