Instrumente si Tehnici de Baza in Informatica

Semestrul I 2024-2025

Vlad Olaru

Curs 4 - outline

- fisiere si directoare (epilog)
- procese
- inter-process communication
- semnale

Sumar comenzi utile pt. lucrul cu fisiere

- *mkdir* creeaza directoare
- *rmdir* sterge directoare (cu conditia sa fie goale)
- touch creeaza un fisier gol daca nu exista deja
- mv muta directoare sau fisiere
 - · redenumeste, nu se face copiere fizica decat daca datele se muta de pe un disc pe altul
- cp copiaza (fizic, duplica) directoare (cu –r) sau fisiere
 - se pot copia directoare/fisiere multiple intr-un director destinatie \$ cp <fisier-1> <fisier-2> <fisier-n> <director>
- rm sterge directoare (cu –r) sau fisiere
- *ln* creeaza linkuri hard sau simbolice
- mknod creeaza fisiere speciale tip caracter, bloc sau FIFO
 - \$ mknod /dev/sda3 b 8 3

Wildcards

- caractere speciale interpretate de shell
- • - simbolizeaza inceputul liniei
- \$ simbolizeaza sfarsitul liniei
- atom = caracter sau set de caractere grupat cu [] sau ()
- * -0 sau mai multe aparitii ale atomului precedent
- + cel putin 1 aparitie a atomului precedent, posibil mai multe
- ? cel mult o aparitie a atomului precedent (0 sau 1 aparitii)

Cautarea in fisiere

- · comanda uzuala: grep
- foloseste tipare si expresii regulate
- synopsis

```
$ grep <expresie> <fisiere>
```

optiuni utile

```
-R /-r cautare recursiva (cu/fara dereferentiere linkuri simbolice)
```

- -i case insensitive
- -n tipareste nr liniei pe care s-a gasit expresia
- -w cauta cu exactitate tiparul furnizat (cuvant, word)
- -v inverseaza sensul matching-ului (afiseaza liniile care nu se potrivesc)

```
• ex: $ grep printf *.c
$ grep -v -w printf *.[ch]
$ ls -l | grep ^d
```

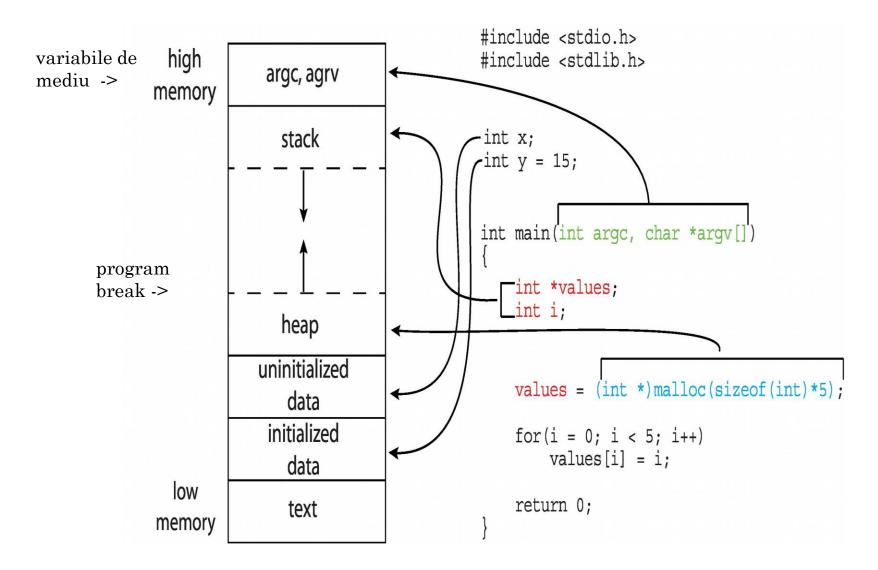
Cautarea in directoare

· comanda uzuala: *find* synopsis: \$ find <pathname> -name <expresie> optiuni utile executa comanda specificata asupra elementelor gasite *-exec* limiteaza rezultatele afisate la un anumit tip (eg, fisiere) -type -iname similar cu –name dar case insensitive limiteaza nivelul de recursivitate -maxdepth \$ find / -name hello • ex: *\$ find* . -*iname* *.o -*exec rm {}* \;

Procese

- proces = abstractia executiei unui program (instr + date)
 - in fapt, este programul + starea executiei sale la un moment dat (reflectata de registrele CPU si valorile variabilelor din program)
 - identificat prin *Process ID (PID)*
 - comanda ps afiseaza PID-urilor proceselor aflate in rulare momentan
 - mai multe instante in rulare ale aceluiasi program sunt procese diferite, cu PID-uri diferite
- executia proceselor este secventiala, nu exista executie paralela a instructiunilor intrun singur proces
- mai multe parti
 - · codul program, cunoscut si ca sectiunea de text
 - · starea curenta reflectata de registrele CPU
 - stiva contine date temporare
 - · parametrii functiilor, adrese de retur, variabile locale
 - sectiunile de date initializate/neinitializate
 - · contin datele globale
 - heap-ul contine memoria alocata dinamic de catre program in timpul executiei

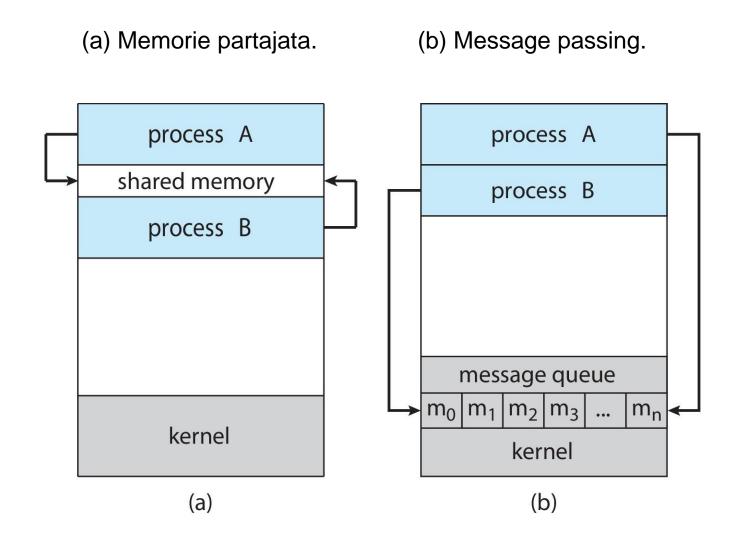
Imaginea unui program C in memorie



Comunicare inter-procese (IPC)

- procesele pot fi *independente* sau *cooperante*
- procesele cooperante pot afecta sau pot fi afectate de alte procese, inclusiv prin partajarea datelor
- motive de cooperare
 - partajarea informatiei
 - · accelerarea calculului
 - modularitate
 - confort
- procesele cooperante necesite mijloace de comunicare inter-proces (IPC)
- modele IPC
 - · memorie partajata
 - schimb de mesaje (message passing)

Modele de comunicare



IPC – Message Passing

- procesele comunica intre ele fara variabile partajate
- operatii:
 - send(message)
 - receive(message)
- dimensiunea mesajului este fixa sau variabila

Tipuri de comunicare

- directa: procesele isi folosesc identitatea explicit
 - send (*P. message*) trimite un mesaj procesului P
 - receive(Q, message) primeste un mesaj de la procesul Q
 - ex: *sockets* (canale de comunicatie TCP/IP)
- indirecta: mesajele sunt trimise si receptionate in/din casute postale (numite si porturi)
 - · fiecare casuta are un ID unic
 - procesele pot comunica doar daca partajeaza o casuta
 - operatii
 - creeaza casuta (port)
 - · trimite si primeste mesaje prin intermediul casutei postale
 - sterge casuta
 - primitive de comunicare
 - **send**(*A, message*) trimite mesaj in casuta postala A
 - receive(A, message) primeste mesaj din casuta postala A

Sincronizare

- schimbul de mesaje poate fi blocant sau neblocant
- modul blocant este considerat sincron
 - **send blocant** transmitatorul e blocat pana cand se primeste mesajul
 - receive blocant receptorul e blocat pana cand un mesaj e disponibil
- modul neblocant este considerat asincron
 - **send neblocant** transmitatorul trimite mesajul si continua
 - **receive neblocant** receptorul primeste:
 - · un mesaj valid, sau
 - mesaj vid (null)
- sunt posibile diferite combinatii
 - · daca send si receive sunt ambele blocante, avem un rendezvous

Comunicare FIFO in Unix

- prin *pipe-uri* anonime sau cu nume
- pipe-uri anonime
 - combinatie de comunicare directa/indirecta
 - procesele cooperante isi cunosc implicit identitatea
 - comunicare unidirectionala\$ cat hello.c | grep printf
 - ,
- pipe-uri cu nume (FIFOs)
 - fisiere speciale cu nume
 - comunicare indirecta, procesele cooperante nu isi cunosc identitatea
 - create cu comenzile *mknod/mkfifo*
 - · odata create, folosite la fel ca fisierele, dar cu politica de acces FIFO

Semnale

- notificari asincrone ale procesului referitoare la producerea anumitor evenimente
 - echivalentul software al exceptiilor (HW sau SW)
 - se trimit fie intre procese, fie de catre kernel catre un proces
 - generate din mai multe surse:
 - apel sistem *kill(pid, semnal)*
 - comanda *kill:* kill –TERM <pid>
 - tastatura: DEL, Ctrl-C, Ctrl-Z, etc
 - anumite evenimente soft si hard generate de kernel
 - ex:
 - terminarea unui proces notificata asincron parintelui cu SIGCHLD
 - procesul care executa o impartire la zero primeste un semnal SIGFPE
 - accesul ilegal la memorie (eg, memorie nealocata) genereaza SIGSEGV
- · reactia procesului la primirea unui semnal depinde de
 - tipul semnalului
 - decizia programului de a trata sau nu evenimentul semnalat

Posibilitati de tratare a semnalelor

- 1) semnalul e ignorat
 - specific pt. evenimente care nu rezulta in erori/consecinte majore
- 2) terminarea programului (semnalul "ucide" procesul)
 - valabil pt. restul evenimentelor
- 3) tratarea semnalului cf. indicatiei/dispozitiei programului, despre care se spune ca "prinde" semnalul
 - se face cu ajutorul unei rutine de tratare a semnalului (handler)

Obs: nu orice semnal poate fi "prins"!

Ex: SIGKILL/SIGSTOP nu pot fi prinse, KILL termina invariabil programul

\$ kill -KILL <pid>

⇔ kill -9 <pid>

Exemple utilizare semnale

- · comanda kill
 - foloseste un PID identificat in prealabil cu comanda ps

```
$ kill -<nume-semnal/nr-semnal> <PID>
```

\$ kill -TERM 4899

\$\top kill 4899 sau kill -15 4899

Obs: numele semnalului poate fi complet, eg, SIGTERM sau prescurtat, eg TERM

\$ kill -l

afiseaza toate semnalele disponibile

\$ kill -l 15

mapeaza nr de semnal in nume

- semnalele pot fi generate voluntar de catre utilizator
 - ex: Ctrl-c genereaza SIGINT
 - · uzual termina procesul rulat de shell
 - daca procesul prinde SIGINT, la apasarea *Ctrl-c* se executa signal handlerul asociat SIGINT de catre proces (i.e., procesul nu moare automat)

```
$ kill -SIGINT 4899
```

⇔ kill -2 4899

- Ctrl-z genereaza SIGTSTP
 - suspenda executia procesului curent (poate fi continuat cu comenzi tip job control, fg/bg)

```
$ kill -SIGTSTP 4899
```

⇔ kill -20 4899