

Programmid ja protsessid

argument - a

kui C P-i täidetakse kui käsku, siis käsureal olevad a-d on kättesaadavad funktsioonile *main* a-de loendi *argc* ja viida *argv* abil (viitab massiivile, mille elementideks on sümbolite massiivid, mis sisaldavad a-e, iga massiiv lõpeb \0-ga, s.t. neid võib vaadelda stringidena)

argv[0] - käsu enda nimi, seega alati *argc* > 0

järgmine P kuvab oma argumentid:

```
main (argc, argv)    /* argumentide kuva eraldi ridadel */
int argc;
char *argv[];
{
    int i;
    for (i=0; i<argc; i++)
        printf("%s\n", argv[i]);
}
```

argc - **argument count**

argv - **argument vector**

a-d lõppevad '\0' - s.t nad on stringid

S-ile antakse edasi P'i nimi ja viitade massiivi algusaadress

U'i T vastutab kõikide andmevahetuse operatsioonide eest RAM'i,

P-de, F-de ja I/O-seadmete vahel

rakendusP-d saavad pöörduda süsteemsete vahendite poole nn.

süsteemsete väljakutsete (pöördumiste) abil

vaatleme seda C baasil

paljud vahendid, mis on olemas teiste keeltes, on C-s realiseeritud standardfunktsioonide abil; näiteks 2 stringi võrdlus

huvitav on *printf*, mis viib andmed väljundvoogu ja teeb vormindatud (formaaditud) väljastust

standardsisend ja standardväljund

andmed suunduvad voogudena, s.t. baitide jadadena RAM-st
F-desse (I/O seadmetele) ja vastupidi

P'i käivitamisel avatakse automaatselt 3 F'i (voogu):

stdin - standartne sisendF

stdout - standartne väljundF

stderr - standartne veaF

need 3 F'i (voogu) on vaikimisi seotud terminaliga, kuid neid võib
ümber suunata

nende i-node'id on vastavalt 0, 1, 2

lihtsaim I - sisestus **stdin**-st, selleks funkts. **getchar**, mis tagastab
järgmise sümboli; võib sisestada ka F-st või teisest P-st:

\$ prog < failinimi \$ teinepr | prog

(prog pöördub **getchar**-i poole)

getchar tagastab EOF, kui jõuab F'i lõppu (viga)

EOF on defineeritud kui -1

putchar(c) paneb sümboli 'c' **stdout**-i, võib ka F-i või teise P-i:

\$ prog > failinimi \$ prog | teinepr

printf viib andmed **stdout**-i, vormindab O

fprintf - identne **printf**-ga, v.a 1. argument on F-viit

scanf loeb voost **stdin**, võimaldab I vormindada (jagada stringideks,
numbriteks,...)

#include <stdio.h> - peab olema iga lähteF-i algul, mis teeb I/O ja
kasutab standartseid I/O-funktsioone

tegelikult toimub U-s kogu I ja O läbi alumise taseme P-de **read** ja
write;

pöördumised:

n_read = read (fd, buf, n) ;

n_written = write (fd, buf, n) ;

fd - F-i i-node
 buf - P-i puhver, kust andmed tulevad või kuhu lähevad
 n - ülekantavate baitide arv
 tagastatakse tegelikult ülekantud baitide arv
 n väärtus harilikult 1(sümbolhaaval) või 1024(plokikaupa)
 näide funktsioonist **getchar**

```
# include <stdio.h>
# define CMASK 0377 /* teeb char'id > 0 */
getchar()          /* puhverdamata 1 char-i I */
{
    char c;
    return((read(0, &c, 1) > 0) ? c & CMASK : EOF);
}
```

&c - c aadress

& - bitthaaval loogiline korrutamine

F-d

siiani kõik funkts.-d opereerisid standardvoogudega

aga kui vaja I/O-operatsioone teha muude F-dega ?

F tuleb avada standardfunktsiooniga **fopen**, mis pöördub OS-i poole ja tagastab nn. sisemise F-nime, mis tegelikult on viit (F-viit) struktuurile, kus on info F kohta

vajalik deklaratsioon:

```
FILE *fp, *fopen() ;
```

mis ütleb, et fp on viit 'FILE '-le ja et fopen tagastab viida 'FILE '-le
 FILE - tüübinimi (nagu int)

tegelik pöördumine:

```
fp = fopen (nimi, olek)
```

mõlemad par.-d on stringid, nimi - F-nimi, olekud: "r", "w", "a",
 vastavalt read, write, append; olekule võib järgneda "+", mis tähistab
 F-i avamist lugemiseks **ja** kirjutamiseks

“r+“ - voog F-i algusest
“w+“ - tekitab või puhastab F-i
“a+“ - voog F-i lõppu

kui avada kirjutamiseks või lisamiseks F-i , mida ei ole, siis ta luuakse
püüd lugeda F-st, mida ei ole, on viga

mistahes vea korral tagastab fopen viida **NULL**

kui F on avatud, siis saab sinna kirjutada või sealt lugeda, näit.:

c =getc (fp) - loeb ‘c’-sse järgmise sümboli fp-st
putc (c, fp) - kirjutab sümboli c fp-sse
fclose (fp) - suleb fp, soovitatav teha kohe, kui võimalik (koormab
puhvrit, kuhu *putc* kogub O)

kui P lõpetab töö normaalselt, siis suletakse kõik avatud F-d

F-de funktsioonid

open on analoogiline *fopen*’iga, ta tagastab F’i i-node’i (int)
int fd;

fd = open(nimi, rwolek);

nimi - string

rwolek on: 0 - kirjutamiseks, 1 - lugemiseks, 2 - mõlemaks

püüd avada F’i, mida ei ole, on viga; vea korral tagastab ‘-1’

uute F-de loomiseks ja vanade puhastamiseks - *creat*

inode = creat(nimi, kasutusluba); 755

close katkestab sideme fd ja avatud F’i vahel

exit või *main*’ist väljumine suleb kõik avatud F-d

unlink(nimi) - eemaldab ‘nimi’ F-S-st

F-d - järjestikF-d

lseek(fd, offset, origin) - liigume offset võrra origin’i suhtes

järgnev tegevus toimub sellest punktist

offset on *long*, fd ja origin - *int*, origin = 0(F’i algus), 1(jooksev koht),

2(F’i lõpp)

lseek(fd, 0L, 2) - F’i lõppu

lseek(fd, 0L, 0) - F’i algusesse

protsessid

protsess on töötav P

mingil ajahetkel võib P-le vastata 0 või rohkem protsessi

protsess on objekt, mis on T spetsiaalses tabelis

tegelikult on oluline info protsessi kohta 2-s kohas:

- protsesside tabelis
- tarbija tabelis

1. on kogu aeg mälus ja seal on iga protsessi kohta 1 element, kus kajastub protsessi olek (aadress, suurus, identifikaatorid)

2. on iga protsessi kohta

protsesside juhtimiseks on komplekt süsteemseid P-e:

fork - luua protsess kahvel

exec - käivitada F

exit - lõpetada protsess

kill - saata signaal protsessile tapa ?

signal - anda vastus signaalile

wait - oodata protsessi lõppu

enamikes OS-des on võimalus panna P-d tööle üksteise järel

lihtsaim viis käivitada 1 P 2.-st on:

```
main() {
    system("date"); }
```

kui ei kasutata standardkataloogi, siis tuleb minna veel “alla“

```
#include <stdio.h>
```

```
main()
{    execl("/bin/date", "date", NULL); }
```

1. a - Fnimi F-S-s 2. a - Pnimi, s.t. Fnime viimane komponent

NULL - listi lõpp

execl asendab olemasoleva P-i uuega, käivitab selle ja lõpetab prots.

NB! ei toimu tagasipöördumist esialgsesse - puudub tagasiside
ainus erand - viga