

ITI0211 - Loogiline programmeerimine
Loeng 5: Loogilise programmi täitmise
juhtimine

J.Vain

Sügis 2021

Loengu eesmärk

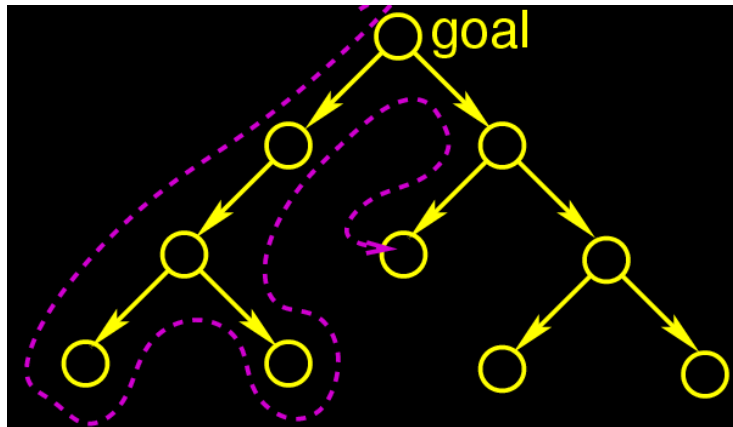
Anda

- Teadmised sellest kuidas töötab Prologi otsingumootor
- Oskus kasutada otsingujuhtimise predikaate `cut`, `fail`, `repeat`
- Teadmised otsingujuhtimise predikaatide kasutamisega kaasnevatest riskidest

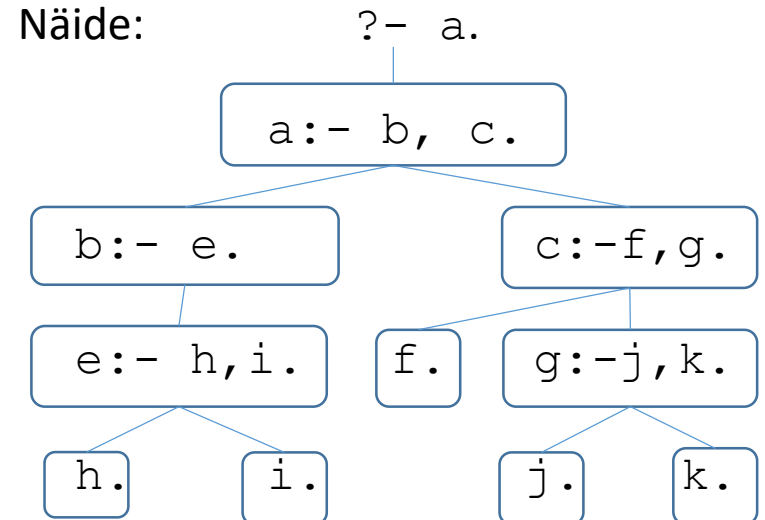
Tagurdamisega otsing

Loogilise programmi täitmine on esitatav (sügavuti) otsingu puuna, kus

- juurtipuks on päring ja kõik ülejäänud tipud on täidetavad Horni laused
- iga kaar esivanemtipust alamtippu vastab pöördumisele esivanemtipule vastava reegli kehast
- puu lehed on faktid

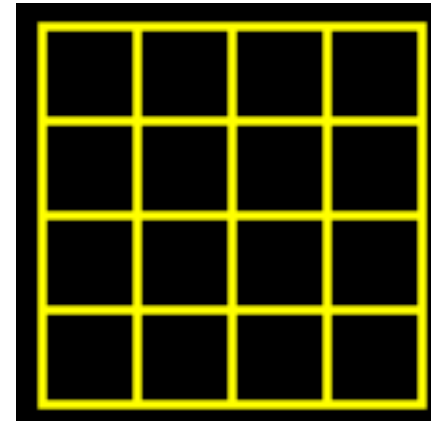


Näide:



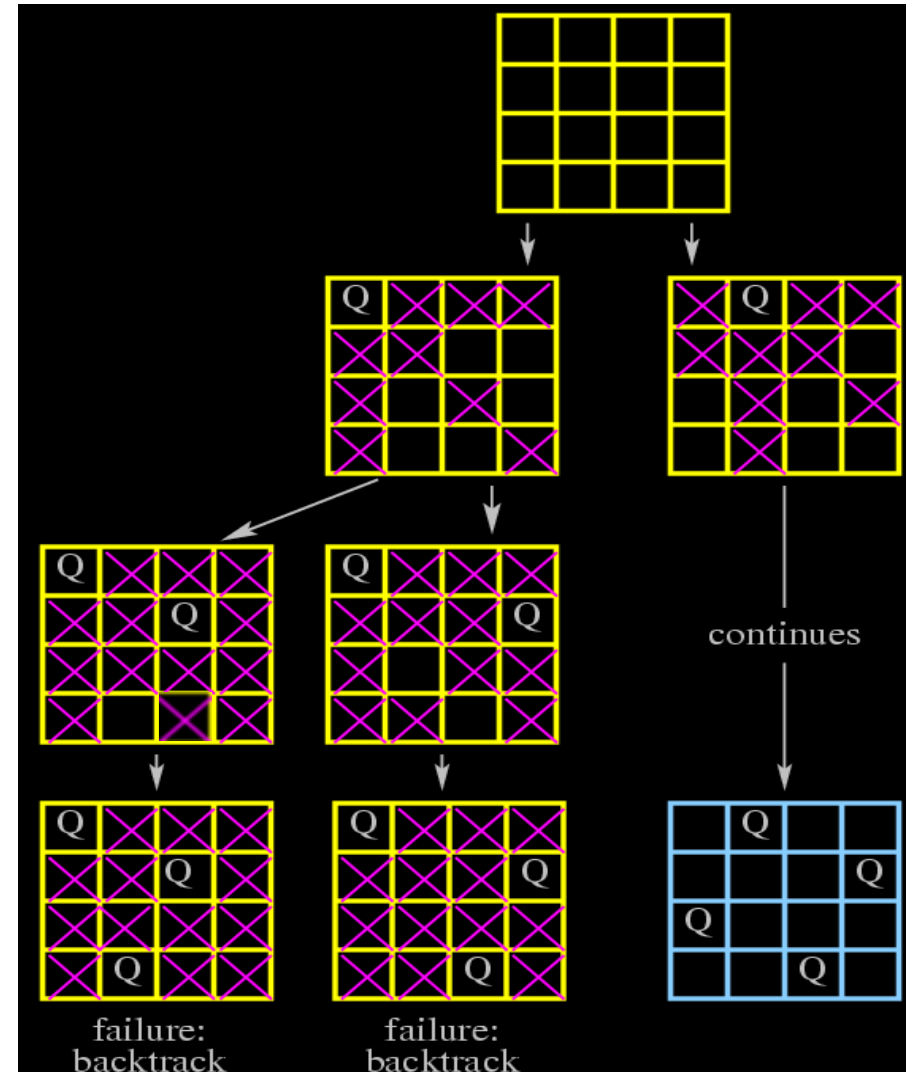
Lahendi otsingu näide: 4 lipu ülesanne

- Olgu 4×4 ruuduga malelaud
- Eesmärk:
 - paigutada lauale 4 lippu nii, et ükski lipp ei satuks teise lipu tule alla st lipud ei satuks samale reale, veerule ja diagonaalile.
- Olgu ülesande lahendamiseks antud reegel `solution(Q1, Q2, Q3, Q4)`, kus `Q1, Q2, Q3, Q4` on lippude positsioonid laual.
- Kuidas toimub reegli `solution(Q1, Q2, Q3, Q4)` täitmine?



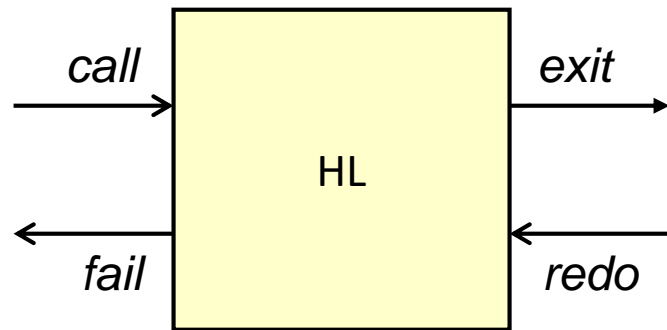
4 lipu paigutamine: otsingu puu

- Sügavuti otsing toimub otsingupuul vasakult paremale
- Otsing **peatub** kui päringu kõik muutujad on väärtustatud nii, et otsingu kitsendused on rahuldatud.
- **Tagurdamine:**
kui jõutakse olekusse, kust edasi lahendit ei leidu, siis võetakse muutujate viimane väärtustus tagasi ja otsitakse muutujatele uut väärtustust otsingupuus tagurdamisega.



Pinumälu kasutus loogilise programmi täitmisel

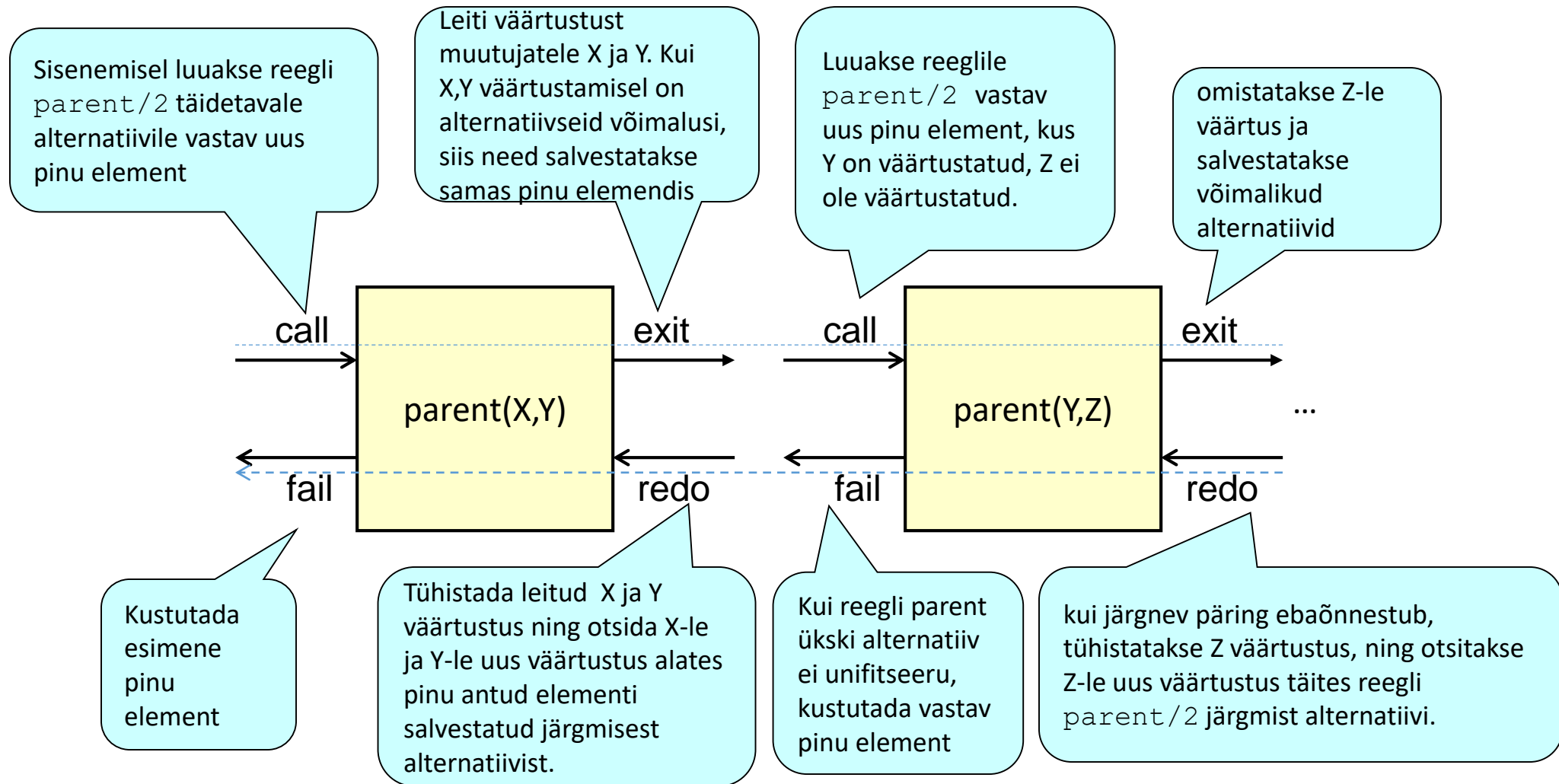
- Iga HL täitmisel lisatakse programmi pinusse element, millel on 2 sisenemise ja 2 väljumise varianti
- Graafiliselt:



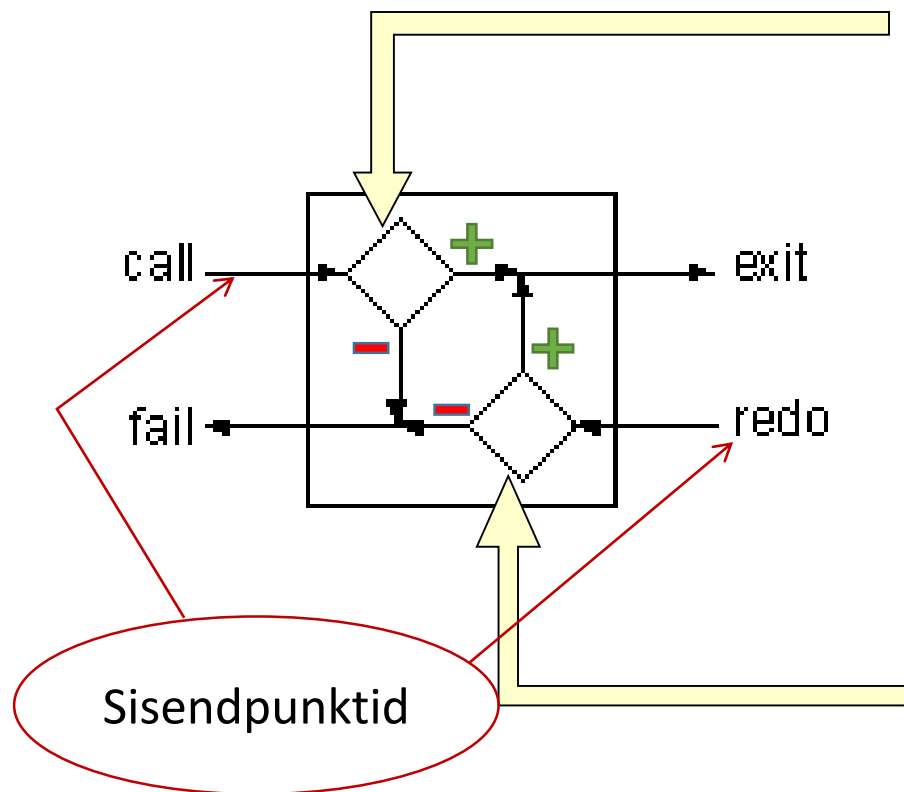
- Sisenemine:
 - *call* (väljakutsel)
 - *redo* (tagurdamisel)
- Väljumine:
 - *exit* (kui reegel tagastab *true*)
 - *fail* (kui reegel tagastab *false*)

- Iga lause täitmine võib lõppeda kas edasiminekuuga (programmi järgmise HL lause täitmine) - *exit*
- või ebaõnnestumisega ja tagurdamisega – *fail*
- Kui järgmisena täidetavast HL-st toimub omakorda väljumine *fail*-ga, toimub tagurdamisel sisenemine *redo*-ga

Näide: reegli `ancestor/2` täitmise mudel



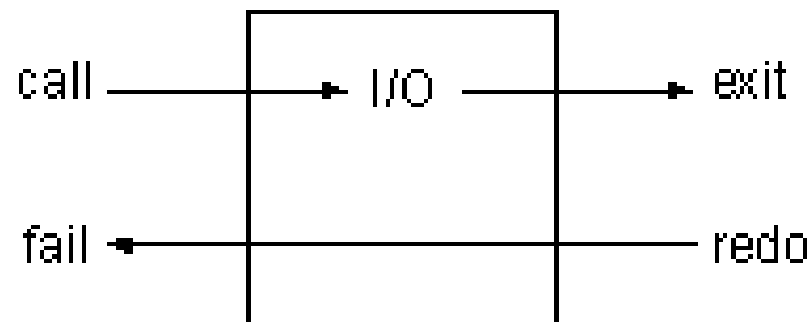
Sisemine juhtimisvoog reegli täitmisel



call – võtab reegli esimene alternatiiv, mis unifitseerib päringuga.
Kui see leidub, siis väärtustatakse muutujad ja väljumine toimub **exit**-ga, muul juhul väljumine **fail**-ga.

redo – annulleeri viimati täidetud alternatiivi muutujate väärtustus ja otsi uus alternatiiv, mis unifitseerub päringuga.
Kui leidub unifitseeruv alternatiiv, siis väärtusta muutujad ja välju **exit**-ga, muul juhul välju **fail**-ga.

I/O predikaatide täitmine



I/O predikaatide täitmisel juhtimisvoo **suund** ei muutu!

- Kui sisenemine CALL, siis väljumine EXIT.
- Kui sisenemine REDO, siis väljumine FAIL.

Täitmist suunavad predikaadid

fail – reverseerib juhtimisvoo,
sisenemine: *call* väljumine: *fail*
(täitmine ei lähe käsust *fail* kaugemale)

repeat – reverseerib tagurdamise.
sisenemine: *call-ga*, siis väljumine: *exit-ga*
sisenemine: *redo-ga*, siis väljumine: *exit-ga*
(tagurdada ei saa *repeat-le* eelnevatele lausetele)

X, Y (and) – väljumine *exit-ga*, kui X ja Y mõlema väljumine on *exit-ga*, muul juhul väljumine *fail-ga*.

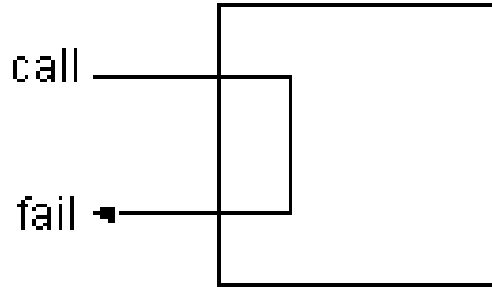
REDO tagurdab esmalt lausesse Y ja seejärel X-i.

X; Y (or) – väljumine *exit-ga* kui vähemalt ühe X või Y väljumine toimub *exit-ga*.

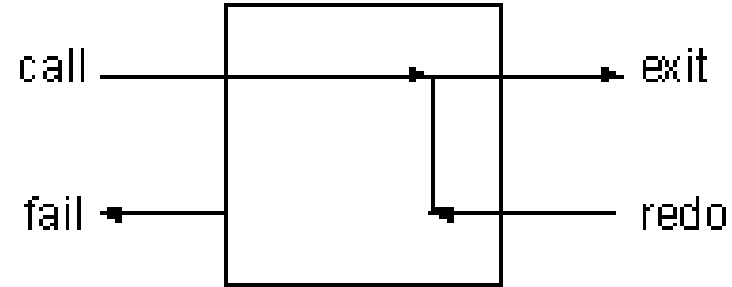
REDO tagurdab esmalt lausesse X ja seejärel Y-sse.

not(X) – sisenemine *call-ga* ja väljumine *exit-ga*, kui X-st toimub väljumine *fail-ga*. Muul juhul väljumine *fail-ga*. Kui sisenemine *redo-ga*, siis väljumine *fail-ga*

Täitmist suunavad predikaadid: fail ja repeat



fail – tagastab alati *false*,
reverseerib juhtimisvoo
paremalt vasakule



repeat – tagastab alati *true*,
reverseerib juhtimisvoo
tagurdamisel paremalt paremale.

Näiteid predikaatide `fail`, `repeat`, `not` kasutamisest

Teadmusbaas

```
vanem(mihkel, tiit).  
vanem(anna, tiit).  
vanem(pille, anna).  
  
mees(mihkel). mees(tiit).  
naine(anna). naine(pille).
```

Päringud

```
?- vanem(X, tiit), write(X), nl, fail.  
mihkel  
anna  
false  
  
?- repeat, write('> '), read(quit).  
> hi. % käsurealt loeti sisend hi  
> quit. % käsurealt loeti sisend quit  
true  
  
?- (mees(X) ; naine(X)).  
X = mihkel ;  
X = tiit ;  
X = anna ;  
X = pille ;  
false  
  
?- not(vanem(pille,tiit)).  
true
```

Predikaatide `cut` ja `fail` kooskasutamine

Küsimus:

Kuidas esitada erandiga reeglit: „Peeter armastab kõiki loomi välja arvatud madusid“?

- Lahendus 1:

```
armastab(peeter, X) :- madu(X), fail.
```

```
armastab(peeter, X) :- loom(X).
```

Selgitus

1. alternatiiv kirjeldab erandit, kui X väärtus unifitseerib predikaadi `madu` parameetriga
2. alternatiiv esitab üldist reeglit, kus X väärtus unifitseerib predikaadi `loom` parameetriga

Predikaatide `cut` ja `fail` kooskasutamine

Küsimus:

Kuidas kirjutada reeglit: „Peeter armastab kõiki loomi välja arvatud madusid“?

- Lahendus 1:

`armastab(peeter, X) :- madu(X), fail.`

`armastab(peeter, X) :- loom(X).`

See ei ole korrektne lahendus!

`fail` sunnib tagurdamisel valima reegli `armastab` järgmise alternatiivi, mis tagastab `true` päringule `?- armastab(peeter, madu).`

Predikaatide `cut` ja `fail` kooskasutamine

Küsimus:

Kuidas kirjutada reeglit: „Peeter armastab kõiki loomi välja arvatud madusid“?

- Lahendus 1:

`armastab(peeter, X) :- madu(X), fail.`

`armastab(peeter, X) :- loom(X).`

- See ei ole korrektne, sest `fail` sunnib tagasivõtuga valima järgmise alternatiivi, mis tagastab `true`.

Kuidas vältida reegli järgmise alternatiivi täitmist, kui eelmine alternatiiv lõpetab `fail`-ga?

- Lahendus 2: („`!`“, `cut`“ operaatorite paari kooskasutamine)

`armastab(peeter, X) :- madu(X), !, fail.`

`armastab(peeter, X) :- loom(X).`

CUT-operaatori ! / 0 kasutamine

- Tagurdamine on Prologi otsingumootori oluline omadus,
- kuid võib anda ebaefektiivse programmi täitmise:
 - Prolog võib kulutada aega ja mälu otsingupuud nende harude läbimiseks, mis ei anna vajalikku tulemust.
 - Otsingu juhtimiseks tagurdamisel tuleks kärpida otsingupuud
- Tagasivõttu saab juhtida cut-operaatoriga - “ ! “
- cut-operaatoril ei ole argumente

cut-operaatori kasutamise näide

- “!” saame lisada reegli kehasse nagu iga teise predikaadi:

- Näide:

$$p(X) :- b(X), c(X), !, d(X), e(X).$$

- Cut'i täitmine õnnestub alati
- Cut'i kasutamine võimaldab säilitada otsingul lahendi, mis on leitud enne cut-operaatorini jõudmist.

Kuidas cut toimib?

- Olgu reegel kahe alternatiiviga

$q:-$

$p_1, \dots, p_m,$

!,

$r_1, \dots, r_n.$

$q:-$

$l_1, \dots, l_q.$

Selgitus

- Tagurdamise korral toimub alternatiivsete lahenduste otsimine päringutele r_1, \dots, r_n , st. päringutele, mis on reegli alternatiivi kehas peale !-operaatorit,
- predikaadid p_1, \dots, p_m läbitakse tagurdamise korral ilma neile uut lahendit otsimata,
- samuti ei otsita uut lahendit reegli $q/0$ järgmiste alternatiividele.

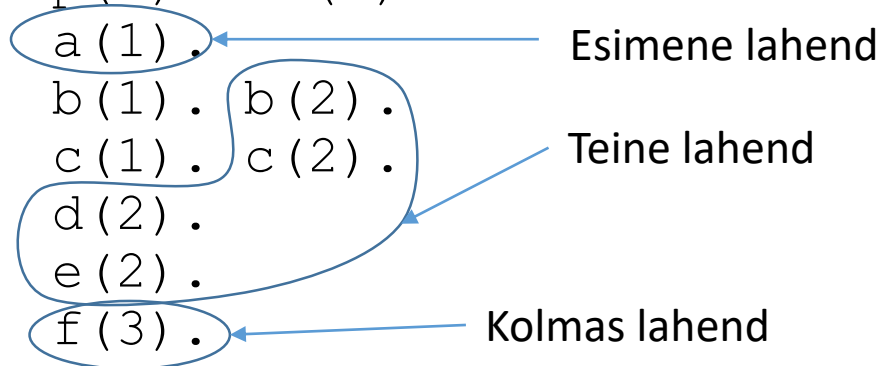
Kui päringutele r_1, \dots, r_n rohkem alternatiive ei leidu, siis päringutest p_1, \dots, p_m hüpatakse tagurdamisel üle

Nendele päringutele otsitakse tagurdamisel uusi lahendeid

Ka cut-i alternatiivile järgnevatest alternatiividest hüpatakse tagurdamisel üle

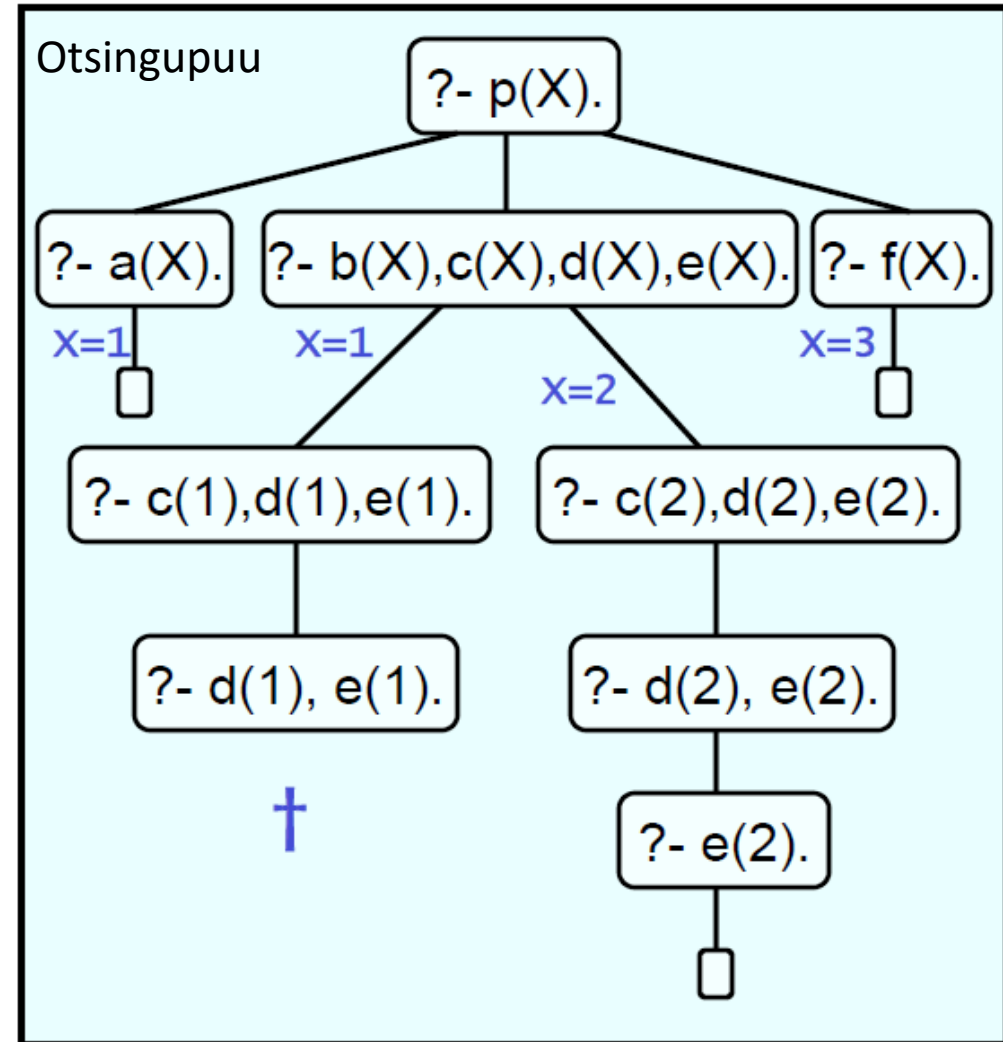
Näide: reegel ilma cut-operaatorita

```
p(X) :- a(X).  
p(X) :- b(X), c(X), d(X), e(X).  
p(X) :- f(X).
```



Kuidas toimub päringu täitmine?

```
?- p(X).  
X=1;  
X=2;  
X=3;  
no
```



cut-operaatori lisamine

- Lisame cut-operaatori reegli $p/1$ teise alternatiivi

$p(X) :- a(X) .$

$p(X) :- b(X), c(X), !, d(X), e(X) .$

$p(X) :- f(X) .$

- Päring $?- p(X) .$ Tagastab nüüd eelnevaga võrreldes erineva tulemuse.

```
?- p(X).  
X=1;  
no
```

Näide reeglist, kus esineb cut-operaator

`p(X) :- a(X).`

`p(X) :- b(X), c(X), !, d(X), e(X).`

`p(X) :- f(X).`

`a(1).`

`b(1). b(2).`

`c(1). c(2).`

`d(2).`

`e(2).`

`f(3).`

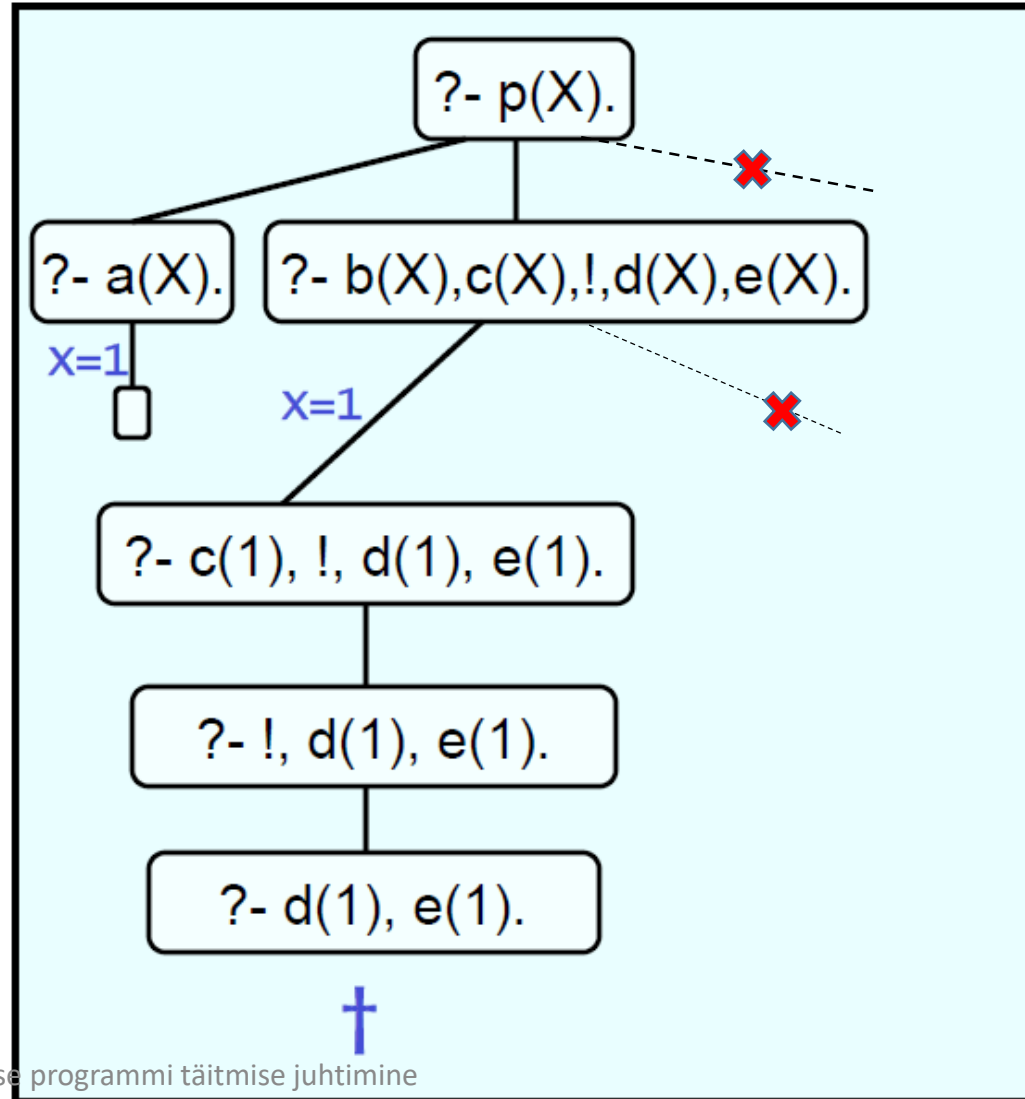
Seda osa tagurdamisel
enam ei täideta!

• Päring

`?- p(X).`

`X=1;`

`no`



Kuidas kasutada cut-i õigesti?

- Vaatame predikaati `max/3`, mis tagastab `true`, kui kolmas argument on kahe esimese argumendi maksimum.

```
max(X,Y,Y):- X =< Y.  
max(X,Y,X):- X > Y.
```

```
?- max(2,3,3).
```

```
yes
```

```
?- max(7,3,7).
```

```
yes
```

```
?- max(2,3,2).
```

```
no
```

```
?- max(2,3,5).
```

```
no
```

- Näib, et reegel toimib õigesti, ainult, et siin on liiasus – teise alternatiivi tingimuse võiks ära jätta.

Kuidas kasutada cut-i õigesti?

```
max(X,Y,Y):- X =< Y.  
max(X,Y,X):- X > Y.
```

- Päringu ?- `max(3,4,Y)` korral unifitseeritakse `Y` argumendi väärtusega 4.
- Kuid, kui küsida järgmist lahendit, siis püütakse täita teist alternatiivi, mis antud argumentide väärtuste korral tagastab `false`.
- Tõepoolest, tingimuse `X > Y` kontrollimine teise alternatiivi kehas on liiasus.
- `cut`-operaatori lisamisega vabaneme sellest:

```
max(X,Y,Y):- X =< Y, !.  
max(X,Y,X):- X > Y.
```

Kuidas kasutada cut-i õigesti?

```
max(X,Y,Y):- X =< Y, !.  
max(X,Y,X):- X > Y.
```

- Kui esimese alternatiivi tingimus on tõene, siis cut lõikab otsingupuust teise alternatiivi
- kui esimese alternatiivi tingimus ei kehti, siis täidetakse teine alternatiiv

Millal kasutada cut-i: roheline ja punane cut

- **Rohelise cut'i** kasutamine ei muuda programmi semantikat.
- Reeglis `max/3` on roheline cut:
 - uus kood annab täpselt sama tulemuse, kui ilma cut'ta versioon
 - kuid on efektiivsem – programm lõpetab ilma väärmaid alternatiive läbimata.
- **Punane cut** muudab programmi semantikat.
- Näiteks lihtsustame `max/3` reeglit eemaldades teisest alternatiivist tingimuse „ $X > Y$ “:

```
max(X,Y,Y):- X =< Y, !.  
max(X,Y,X).
```

Roheline ja punane cut

- Kuidas see mõjutab täitmist?

```
max(X,Y,Y):- X =< Y, !.  
max(X,Y,X).
```

```
?- max(200,300,X).  
X=300  
yes
```

```
?- max(400,300,X).  
X=400  
yes
```

```
?- max(200,300,200).  
yes
```

uups!

- Toome sisse väljundparameetri unifitseerimise $Y=Z$ peale cut-i:

```
max(X,Y,Z):- X =< Y, !, Y=Z.  
max(X,Y,X).
```

```
?- max(200,300,200).  
no
```

Punase cut-ga kaasnevad ohud

- Punase cut-ga programmid
 - ei ole täis-deklaratiivsed
 - on rasked lugeda
 - võivad tekitada raskesti avastavaid vigu

fail/0

- Predikaat, mis alati tagastab `false`, kui Prolog proovib seda täita
- Vajalik, kui otsingut tuleb sundida tagurdama.

Näide `fail` ja `cut`'i kasutamisest

Tahame kirjutada reegli „Vincent armastab burgereid v.a. suured Kahuna burgerid“

```
enjoys(vincent,X):- bigKahunaBurger(X), !, fail.  
enjoys(vincent,X):- burger(X).
```

```
burger(X):- bigMac(X).  
burger(X):- bigKahunaBurger(X).  
burger(X):- whopper(X).
```

```
bigMac(a).  
bigKahunaBurger(b).  
bigMac(c).  
whopper(d).
```

```
?- enjoys(vincent,a).  
yes
```

```
?- enjoys(vincent,b).  
no
```

```
?- enjoys(vincent,c).  
yes
```

Eituse kodeerimine *fail*'i kaudu

- Kodeerime eituse *fail*'i kaudu järgmise reegli abil

```
neg(Goal):- Goal, !, fail.  
neg(Goal).
```

Näide fail ja cut'i kasutamisest

- kodeerime Vincenti näite uuesti predikaadi `neg/1` abil

```
enjoys(vincent,X):- burger(X),
                    neg(bigKahunaBurger(X)).

burger(X):- bigMac(X).
burger(X):- bigKahunaBurger(X).
burger(X):- whopper(X).

bigMac(a).
bigKahunaBurger(b).
bigMac(c).
whopper(d).
```

```
?- enjoys(vincent,X).
X=a;
X=c;
X=d;
no
```

Standardpredikaat \+

„\+“ on süsteemi predikaat, mis realiseerib predikaadi „neg“.

```
enjoys(vincent,X):- burger(X),
                    \+ bigKahunaBurger(X).
```

„\+“ on kohatundlik:

```
enjoys(vincent,X):- \+ bigKahunaBurger(X),
                    burger(X).
```

```
burger(X):- bigMac(X).
```

```
burger(X):- bigKahunaBurger(X).
```

```
burger(X):- whopper(X).
```

```
bigMac(a).
```

```
bigKahunaBurger(b).
```

```
bigMac(c).
```

```
whopper(d).
```

```
?- enjoys(vincent,X).
```

```
X=a;
```

```
X=c;
```

```
X=d;
```

```
no
```

```
?- enjoys(vincent,X).
```

```
no
```