

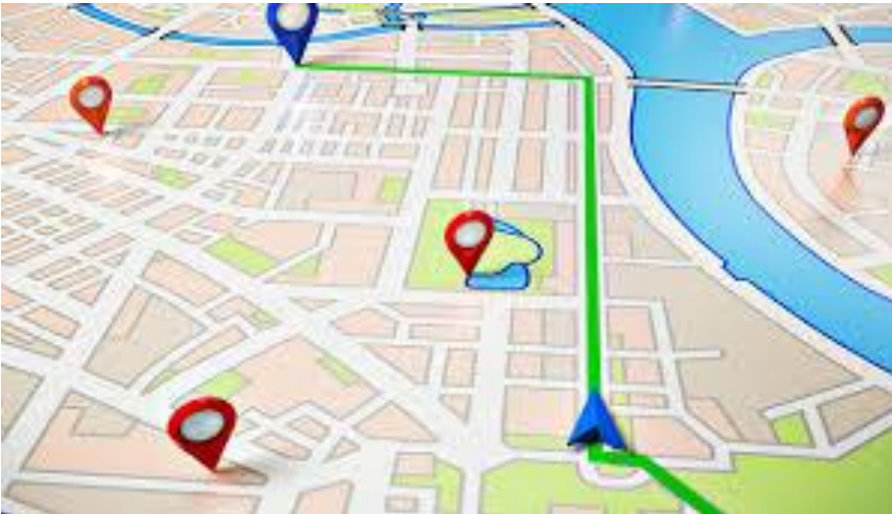
# Loeng 10: Otsingustrateegiate programmeerimine

Jüri Vain

ITI0211

# Otsing olekusiirde graafidel

- Planeerimisülesande kirjeldus annab olekute hulga, olekute vahelised siirded, alg- ja lõppoleku.
- Planeerimisprobleemi lahendiks on *tee* (siirete jada), mis viib antud *algolekust* soovitud *lõppolekusse* nii, et teele seatud *lisakitsendused* oleks täidetud.
- **Näide 1:** kabe. Nuppude asetus kabelauaal on mängu seisu kirjeldav *olek*, nuppude asendi muutus on *siire* ühest olekust teise.

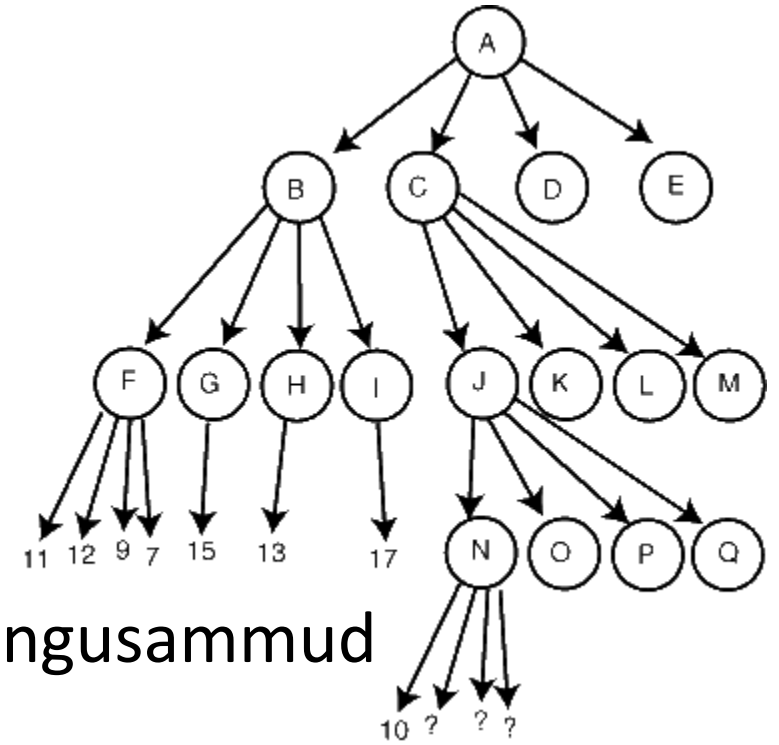


## **Näide 2:** logistika ülesanne

```
% predikaat "state" näitab sõiduki asukohta
state(vabaduse_väljak) .
...
state(akadeemia_tee) .
% predikaat "move" esitab transpordiühendusi
move(sõpruse, troll(sõpruse, keemia)) .
...
move(estonia, buss(estonia, kaubamaja)) .
final_state(akadeemia_tee) .
```

# Otsingupuu

- Juurtipp on algolek, millest otsing lähtub
- Puu tippudeks on otsingu vaheolekud
- Terminaltippudeks on lõpp- ehk sihtolekud
- Tippudevahelisteks kaarteks on atomaarsed otsingusammud (olekudevahelised siirded).



# Lahenduse sügavuti otsing (dfs)

```
solve_dfs(State, History, []) :-  
    final_state(State). % kas jooksev olek on lõppolek?  
solve_dfs(State, History, [Move|Moves]) :-  
    move(State, Move), % kas olekust leidub siire edasiminekuks?  
    update(State, Move, State1), % leia siirde sihtolek  
    legal(State1), % kas sihtolek rahuldab kitsendusi?  
    not_member(State1, History), % kas sihtolek läbitakse 1st korda?  
    solve_dfs(State1, [State1|History], Moves). % otsing uuest olekust  
  
?- solve_dfs(estonia, [estonia], Moves). % Päring  
Moves = [estonia, vabaduse_väljak, ... ]
```

# Kuidas defineerida predikaate `state/3`, `move/2`, `legal/1`?

- Näide:

Objektid: mees, hunt, kits ja kapsas

Süsteemi olek: `state`(`Boat`, `LeftBank`, `RighthBank`).

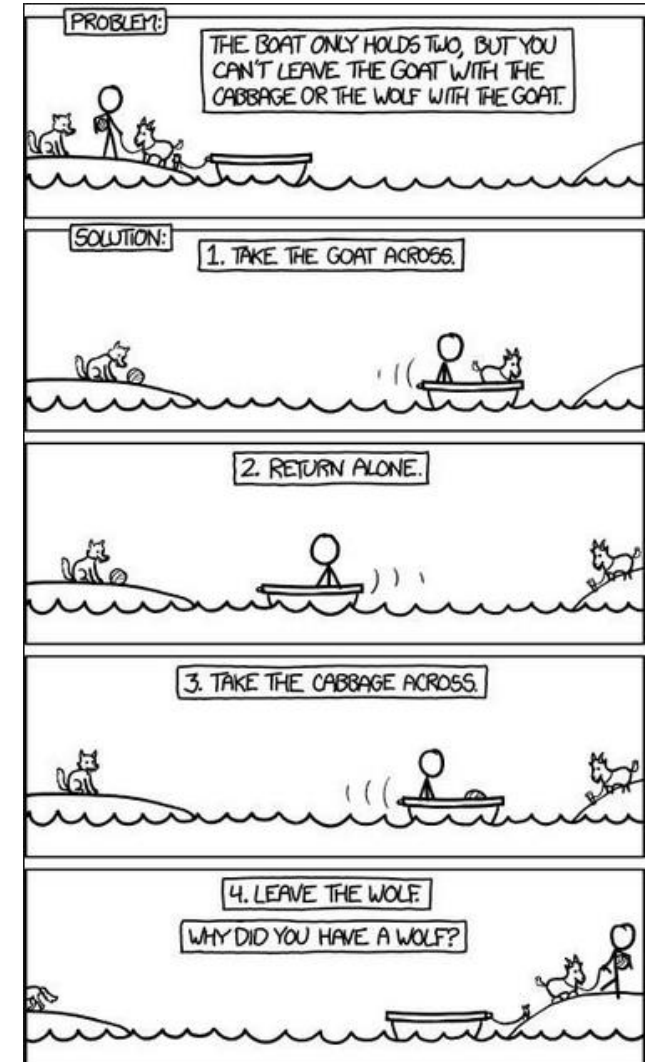
% Boat - paadi asukoht: vasak, parem

% LeftBank - asjade list, mis on vasakul kaldal

% RightBank - asjade list, mis on paremal kaldal

% Algolek - `state`(vasak, [kits, hunt, kapsas], []).

% Lõppolek - `state`(parem, [], [kits, hunt, kapsas]).



## Kuidas defineerida predikaate state/1, move/2, update/2, legal/1?

```
move(state(left, LB, _), Cargo) :- member(Cargo, LB).           % vedada saab asju, mis on
move(state(right, _, RB), Cargo) :- member(Cargo, RB).         % samal kaldal paadiga.
move(state(_, _, _), üks).                                     % mees sõidab üksi

update(state(B, LB, RB), Cargo, state(B1, LB1, RB1)) :-         % uuenda paadi ja kallaste
    update_boat(B, B1), update_banks(Cargo, B, LB, RB, LB1, RB1). % olekut

update_boat(vasak, parem).                                     % paadi oleku uuendamine
update_boat(parem, vasak).
```

Kuidas defineerida predikaate state/1, move/2, update/2, legal/1?

```
%-----Kallaste olekute uuendamine-----  
update_banks(üksi,_,L,R,L,R).           % kallaste olek ei muutu  
update_banks(Cargo,vasak,L,R,L1,R1):- select(Cargo,L,L1), insert(Cargo,R,R1).  
update_banks(Cargo,parem,L,R,L1,R1):- select(Cargo,R,R1), insert(Cargo,L,L1).  
  
%----- Removing from list -----  
select(E1,[E1|L],L).                   %  
select(E1,[E11|L],[E11|L1]):- select(E1,L,L1).  
  
%----- Inserting to list -----  
insert(E1,List,List1):- sort([E1|List],List1). % Inserting to list
```

# Kuidas defineerida predikaate state/1, move/2, update/2, legal/1?

```
% kui paat mehega ühel kaldal, siis teisel kaldal ei tohi olla keelatud paare  
legal(state(vasak,L,R)):- not illegal(R).  
legal(state(parem,L,R)):- not illegal(L).
```

```
illegal(Bank):- member(hunt,Bank), member(kits,Bank).  
illegal(Bank):- member(kits,Bank), member(kapsas,Bank).
```



# Kuidas lahendada **suuri** ülesandeid?

- Suuremad planeerimisülesanded (kabe, male, bridž,...) eeldavad väga suure olekuruumi läbivaatamist, mis ei ole piiratud lahendusaja korral sageli teostatav.
- Üks võimalik lahendus on piirata käikude hulka kasutades nn ***kasufunktsiooni***:

*Gain\_function: State → Value*

(Prologis predikaat `value(State, Value)`).

- Levinud on otsingustrateegiad, mis kasutavad kasufunktsiooni:
  - ***hill climbing*** - mäkketõus
  - ***best-first search*** – esmalt-parim

# Otsingustrateegia „*hill climbing*“



- Sügavuti otsingu (*dfs*) üldistus, kus hargnemisel ei valita vasakult järgmine läbimata haru vaid haru, millel on suurim kasufunktsiooni väärtus.
- Kasutame üldist *dfs*-reeglit, kus predikaadi `move (State, Move)` asendame predikaadiga `hill_climb (State, Move)`.
- `hill_climb (State, Move)` :
  - genereerib kõik antud olekust ühe siirdega saavutatavad olekud,
  - järjestab need olekud kasufunktsiooni väärtuse kahanevas järjekorras

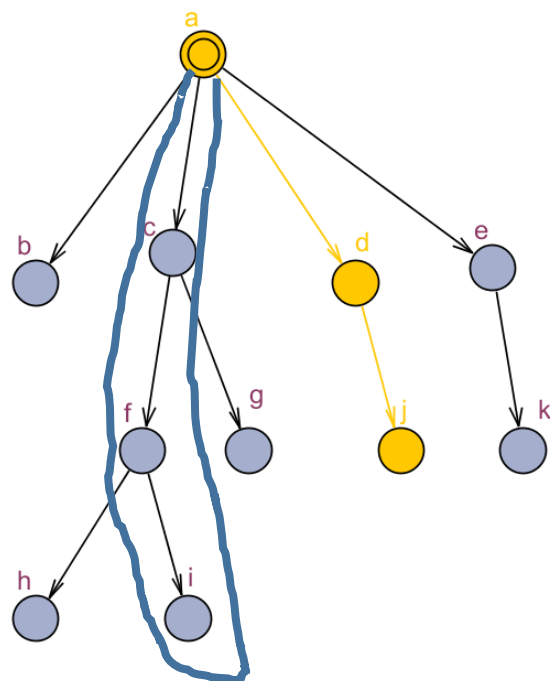
# Otsingustrateegia „*hill climbing*“



```
solve_hill_climb(State, History, []):- final_state(State).
solve_hill_climb(State, History, [Move|Moves]):-
    hill_climb(State, Move),           % Asendame siin predikaadi move
    update(State, Move, State1),
    legal(State1),
    not member(State1, History),
    solve_hill_climb(State, [State1|History], Moves).

hill_climb(State, Move):-
    findall(M, move(State, M), Moves), % Leia olekust võimalikud sammud
    evaluate_and_order(Moves, State, [], MVs), % Järjesta parim esimene
    member((Move, Value), MVs). % järjestatud hulgast esimene on parim
```

# Näide strateegia *hill climbing* rakendamisest



```
move (a, b) .  
move (a, c) .  
move (a, d) .  
move (a, e) .  
move (c, f) .  
move (c, g) .  
move (f, h) .  
move (f, i) .  
move (d, j) .  
move (e, k) .
```

```
value (b, 1) .  
value (c, 5) .  
value (d, 7) .  
value (e, 2) .  
value (f, 4) .  
value (g, 6) .  
value (h, 1) .  
value (i, 9) .  
value (j, 1) .  
value (k, 2) .
```

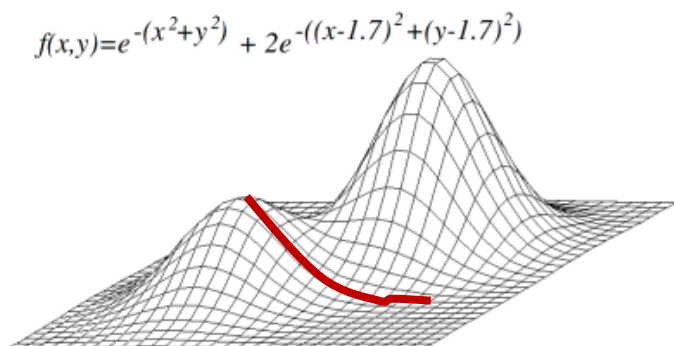
8

18

Global optimum

# Otsingustrateegia „*hill climbing*“

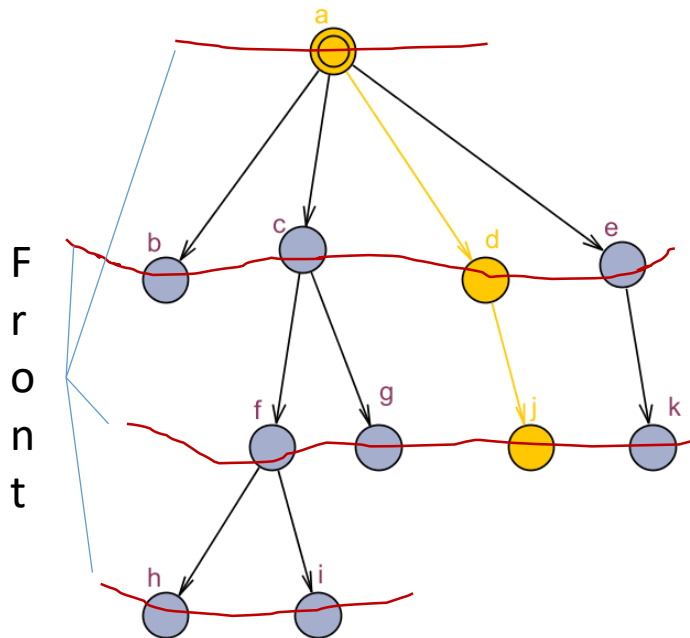
- Sobib juhul, kui
  - on üks sidus olekusiirde diagramm
  - leidub üks optimum, st. kasufunktsioon annab ühese eelistuse
- otsing on lokaalne st põhineb ainult vahetult järgmiste olekute võrdlemisel
- Ei sobi globaalse optimumi leidmiseks, kui on palju lokaalseid optime



# Otsingustrateegia „parim-esmalt“ (*best first*)

- Sarnane *hill climbing*'le.
- Sügavuti otsimise asemel kasutab *laiuti otsimist* ja *hinnafunktsiooni*.
- Hulk *front* sisaldab olekuid, milleni on otsingu käigus jõutud.
- Järgmise siirde valimisel vaadatakse *kõiki* hulgas *front* sisalduvaid olekuid ja nendest lähtuvaid siirdeid.
- `state (State, Path, Value)`
  - `Path` olekusse jõudmise tee
  - `Value` hinnafunktsiooni väärtus olekus `State`

# Näide: parim-esmalt



```
move (a, b) .  
move (a, c) .  
move (a, d) .  
move (a, e) .  
move (c, f) .  
move (c, g) .  
move (f, h) .  
move (f, i) .  
move (d, j) .  
move (e, k) .
```

```
value (b, 1) .  
value (c, 5) .  
value (d, 7) .  
value (e, 2) .  
value (f, 4) .  
value (g, 6) .  
value (h, 1) .  
value (i, 9) .  
value (j, 1) .  
value (k, 2) .
```

- **state (State, Path, Value)**
  - % state/3 fakte tekib
  - % sama arv, kui otsingu-
  - % frondis on tippe

# „Parim esmalt“ otsingu kodeerimine

```
solve_best([state(State,Path,Value)|Frontier], History, Moves):-
    final_state(State), reverse(Path,[],Moves).
solve_best([state(State,Path,Value)|Frontier], History,FinalPath):-
    findall(M,move(State,M),Moves),
    update_frontier(Moves,State,Path,History,Frontier,Frontier1),
    solve_best(Frontier1,[State|History],FinalPath).

update_frontier([],S,P,H,F,F).
update_frontier([M|Ms],State,Path,History,F,F1):-
    update(State,M,State1),
    legal(State1),
    value(State1,Value),
    not_member(State1,History),
    insert((State1,[M|Path],Value),F,F0),
    update_frontier(Ms,State,Path,[State1|History],F0,F1).
```



# Otsing mängupuul



- Vaatame 2 mängija mängusid (kabe, male, tik-tak, jne)
- mängija käik on siire mängu ühest seisust (olekust) teise
- käikusid tehakse kas korda-mööda või käiguõigus oleneb eelmise käigu tulemusest (n. kabes peale võtmist saab uuesti käia)
- kummalgi mängijal on oma kasufunktsioon, mida ta püüab käigu tulemusena maksimeerida (0-summa mängu korral  $f_1 = -f_2$ )
- esimese käigu õigus oleneb mängust (valged alustavad, esimene käik loositakse jne)

# Näide

```
play(Game) :-
    initialize(Game, Position, Player), % mängu algseisu genereerimine
    display_game(Position, Player),    % algseisu kuvamine
    play(Position, Player, Game).      % käikude rekursiivne genereerimine

play(Position, Player, Result) :-     % Lõpetamistingimuse kontroll
    game_over(Position, Player, Result), !, announce(Result).

play(Position, Player, Result) :-
    choose_move(Position, Player, Move), % Käigu valimine
    move(Move, Position, Position1),    % Käigu sooritamine
    display_game(Position1, Player),    % Uue seisu kuvamine
    next_player(Player, Player1), !,    % Järgmise käiguõiguse otsustamine
    play(Position1, Player1, Result).   % Uue käigu genereerimine
```

# Mängupuu

- Mängupuu läbimine on sarnane kasufunktsiooniga olekutepuu läbimisele.
- Mängupuud on reeglina liiga suured täieliku otsingu tegemiseks
- Mitte-täieliku otsingu strateegiad:
  - minmax (mängija maksimeerib enda ja minimeerib vastasmängija kasufunktsiooni)
  - mängupuu alfa-beeta kärpimine
- Strateegiat rakendatakse predikaadis `choose_move/3`

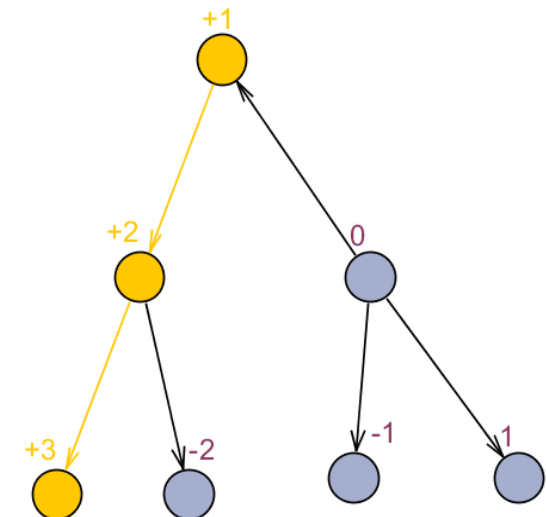
# Strateegia rakendamine

```
choose_move(Position, Player, Move) :-  
    findall(M, move(Position, M), Moves),  
    evaluate_and_choose(Moves, Position, (nil, -1000), Move).
```

- `move(Position, Move)`                   % Move peab olema antud seisus teostatav käik
- `evaluate_and_choose(Moves, Position, Record, BestMove)` tagastab parima käigu
  - Record –           3. argument - antud seisust parima seni leitud käigu skoor, rekursiooni käigus vaadatakse järjest läbi kõik alternatiivid ja parema käigu leidmisel parameetrit uuendatakse.

# Minimax algoritm

- Mänguseisu kasufunktsiooni arvutamiseks kasutame ettevaatavat planeerimist s.t. arvutame mängu võimaliku seisu mitu sammu ettepoole ja kaugeima parima tulemi põhjal valime jooksva käigu.
- Algoritm eeldab, et vastasmängija teeb niisuguse käigu, mis maksimeerib tema kasufunktsiooni ja minimeerib antud mängija oma.
- olenevalt planeerimise sügavusest (mitu käiku ette vaadatakse) leitakse viimase vaadeldava sammu skoori alusel kavandatava käigu kasufunktsioon.
- `flag` – muutuja, mis näitab kas antud käigul maksimeerida või minimeerida kasufunktsiooni



```
?- evaluate_and_choose (Moves, Position, Depth, Flag, Record, BestMove) .
```

```
evaluate_and_choose ([Move|Moves], Position, D, MaxMin, Record, Best) :-
```

```
    move (Move, Position, Position1),
```

```
    minmax (D, Position1, MaxMin, MoveX, Value),      % minmax planeerimine horisondini D
```

```
    update (Move, Value, Record, Record1),
```

```
    evaluate_and_choose (Moves, Position, D, MaxMin, Record, Record1, Best) .
```

```
evaluate_and_choose ([], Position, D, MaxMin, Record, Record) .
```

```
minmax (0, Position, MaxMin, Move, Value) :-
```

```
% kui planeerimissügavus saavutatud
```

```
    value (Position, V),
```

```
    Value is V * MaxMin.
```

```
minmax (D, Position, MaxMin, Move, Value) :-
```

```
% kui planeerimissügavus ei ole saavutatud
```

```
    D > 0,
```

```
    findall (M, move (Position, M), Moves),
```

```
    D1 is D - 1,
```

```
    MinMax is - MaxMin,
```

```
    evaluate_and_choose (Moves, Position, D1, MinMax, (nil, -1000), (Move, Value)) .
```

# Alfa-beeta kärpimine

- Idee: kui selgub, et antud mänguseisust vaadeldava haru jätkamisega ei ole võimalik jõuda seni teadaolevast parema tulemuseni, siis otsing seda haru pidi lõpetatakse.
- <http://web.cs.ucla.edu/~rosen/161/notes/alphabeta.html>
- Otsingu parameetrid:
  - alfa – vähim garanteeritud ülatõke lahendile (maksimeerivale mängijale)
  - beeta – suurim garanteeritud alamtõke lahendile (minimeerivale mängijale)
- Minimeerissammul peatatakse haru jätkamine, kui väärtus  $<$  alfa
- Maksimeerival sammul peatatakse haru jätkamine, kui leitud väärtus  $>$  beeta
- Otsingut jätkatakse antud haru pidi, kui  $\alpha \leq \text{hind} \leq \beta$

# Alfa-beeta otsingureegel Prologis

```
evaluate_and_choose([Move|Moves], Position, D, Alpha, Beta, Move1, BestMove) :-  
    move(Move, Position, Position1),  
    alpha_beta(D, Position1, Alpha, Beta, MoveX, Value),  
    Value1 is -Value,  
    cutoff(Move, Value1, D, Alpha, Beta, Moves, Position, Move1, BestMove).  
evaluate_and_choose([], Position, D, Alpha, Beta, Move, (Move, Alpha)).
```

```
alpha_beta(0, Position, Alpha, Beta, Move, Value) :-      % kui planeerimissügavus saavutatud  
    value(Position, Value).
```

```
alpha_beta(D, Position1, Alpha, Beta, Move, Value) :-    % kui planeerimissügavus ei ole saavutatud  
    findall(M, move(Position, M), Moves),  
    Alpha1 is -Beta,  
    Beta1 is -Alpha,  
    D1 is D-1,  
    evaluate_and_choose(Moves, Position, D1, Alpha1, Beta1, nil, (Move, Value)).
```



# Kärpimine

```
cutoff (Move, Value1, D, Alpha, Beta, Moves, Position, Move1, (Move, Value)) :-  
    Value >= Beta.  
cutoff (Move, Value, D, Alpha, Beta, Moves, Position, Move1, BestMove) :-  
    Value =< Alpha.  
cutoff (Move, Value, D, Alpha, Beta, Moves, Position, Move1, BestMove) :-  
    evaluate_and_choose (Moves, Position, D, Value, Beta, Move, BestMove) .
```

# Kodutöö

## Ülesande kirjeldus

- Koostada Prologis kabeprogramm, mis sooritab korraga ühe käigu või võtmise, kui võimalik.
- Programm peab võistlema vastase programmiga.
- Predikaat “arbiiter” annab programmidele korda-mööda käiguõiguse või korduva käiguõiguse, kui eelmine oli võtmine.
- Mäng lõpeb, kui ühel mängijatest ei ole enam võimalik teha käike. Võitja on programm, mis sooritas viimase käigu.
- Arbiiter kontrollib käikude õigsust ja diskvalifitseerib reegleid rikkunud programmi.

# Kõik programmid peavad järgima järgmisi kokkuleppeid:

- 1. Kabelaua seis esitada faktidega ruut/3:

```
ruut(X,Y, Status) .      % kus      X,Y ∈ [1,8]
```

```
Status = 0      % tühi
```

```
Status = 1      % valge
```

```
Status = 2      % must
```

```
Status = 10     % valge tamm
```

```
Status = 20     % must tamm
```

NB! Valged alustavad väiksemate X-koordinaadi väärtusega ruutudest, mustad – suuremate X-koordinaadi väärtusega ruutudest st. valge nupu jaoks leidub algseisus fakt

```
ruut(1,1,1) .
```

# Kabeprogrammi vormistamise reeglid

- Käiku planeeriv ja sooritav programm peab olema vormistatud **mooduli** kujul

```
:- module(mooduli_nimi, mooduli_peapredikaat/1).
```
- Mooduli peapredikaat peab olema kujul

```
mooduli_peapredikaat(Color).
```

`Color` – nuppude värv (1 või 2), millega antud programm mängib.
- Moodulis ei tohi esineda staatilisi fakte `ruut/3` ja deklaratsiooni `:- dynamic ruut/3`.
- Mooduli peapredikaat ei tohi lõpetada *fail*-ga st. tagurdamine ei tohi minna teise mängija programmi.
- Selleks on soovitatav defineerida peapredikaadis lisaks alternatiiv, mis tagastab alati *true*

```
mooduli_peapredikaat(Color) :-  
    ....., !.  
mooduli_peapredikaat(_).
```

# Arbiiteri kohandamine programmidele

- Faktis

```
players_turn(1,2,Nimi1) .
```

tuleb 3nda argumendi väärtuseks kirjutada programmi peapredikaadi nimi, mis mängib MUSTADE nuppudega.

- Faktis

```
players_turn(2,1,Nimi2) .
```

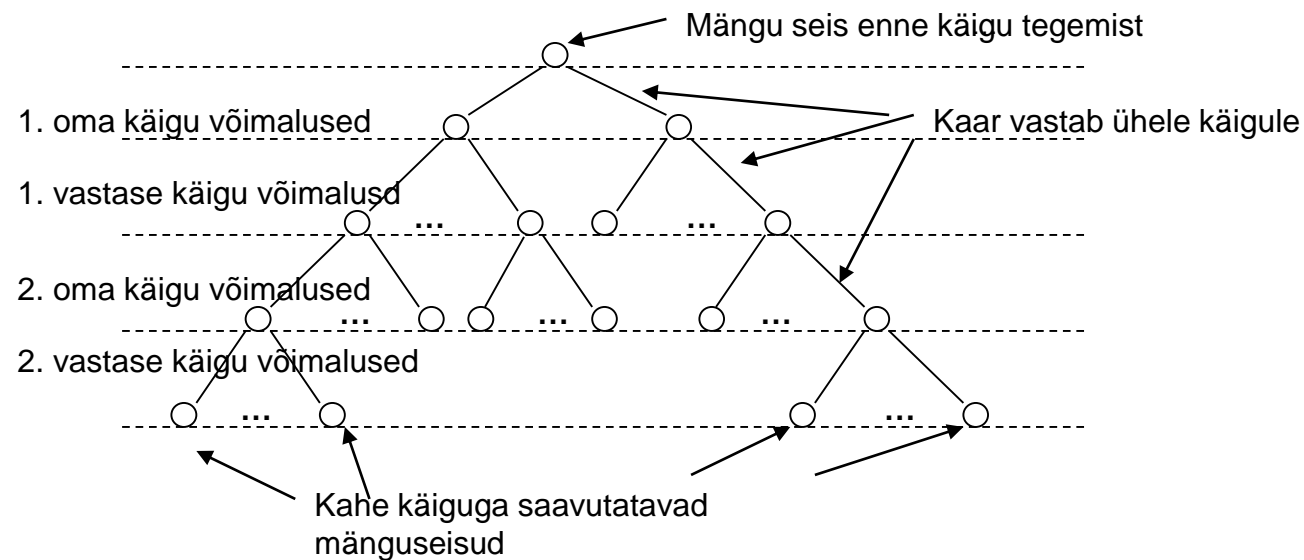
tuleb 3nda argumendi väärtuseks kirjutada selle programmi peapredikaadi nimi, mis mängib VALGETE nuppudega.

# Mängu käivitamine

- Laadida mällu programm `arbiter.pl`
- Laadida mällu mängijate programmid
- Teha päring mängu käivitava predikaadiga  
?- `turniir.`

# Abistavaid näpunäiteid käikude planeerimisel (predikaat `choose_move`)

- Käikude planeerimiseks on otstarbekas genereerida saavutatavate mänguseisude puu.
- Igale mänguseisule vastab puu üks tipp ja igale käigule kaar tippude vahel.
- Puu sügavus on määratud sellega kui mitu sammu antud käiku ette planeeritakse.



Joonis 1. Käikude planeerimispuu

# Käigu sooritamiseks vajalikud planeerimistegevused

- Planeerimispuu implementeerimiseks vajalike faktide loomine,
- Näiteks ruutusid iseloomustav abifakt `ruut/7` omab järgmist vormingut:

```
ruut (X, Y, Color, Plan_step, Prev_state, Present_state, Cost) .  
kus
```

- `X, Y` – ruudu koordinaadid [1,..,8]
- `Color` -- ruudul oleva nupu värv [1,2,10,20]
- `Plan_step` -- planeerimispuu tase, mida antud fakt kirjeldab (vahemikus [0,..,n] )
- `Prev_state` -- eelmise seisu ID, millest jõuti antud seisu
- `Present_state` -- planeerimissammu vaadeldava seisu ID
- `Cost` -- seisu kasufunktsiooni väärtus.

Näiteks vastase nupu võtmisel: `Cost:=Cost+1`, oma nupu kaotamisel: `Cost:=Cost-1`



# Planeerimispuu genereerimine ja läbimine

- Planeerimispuu koosneb `ruut/7` faktidest, mille parameeter `Prev_state` võimaldab puud läbida terminal-tipust juur-tipu suunas pärast  $n$ -dal planeerimissammul parima seisu leidmist.
- Parima käigu valimine:
  - Kasutades fakti `ruut/7` parameetri `Cost` väärtusi, leida planeerimispuu terminaalsele tippudele vastavate (st kus parameeter `Plan_step = \max` planeerimissügavus, näiteks `Plan_step = 2`) faktide `ruut/7` hulgast niisugune, mille parameeter `Cost` omab suurimat väärtust.
  - Kasutades fakti `ruut/7` parameeterit `Prev_state` liikuda planeerimispuu juurtipuni ja kuulutada sellele teele jääva esimese käigu tulemus mängu uueks seisuks.
- Kopeerida valitud käiguga tekkiv uus seis laual faktide hulgaks `ruut/3` ja anda juhtimine tagasi arbiiterprogrammile.
- Lisaks võib kasutada mängupuu genereerimisel alfa-beeta kärpimist st kärpida planeerimisel harud, mis on kehvemad kui teadaolev parim.