

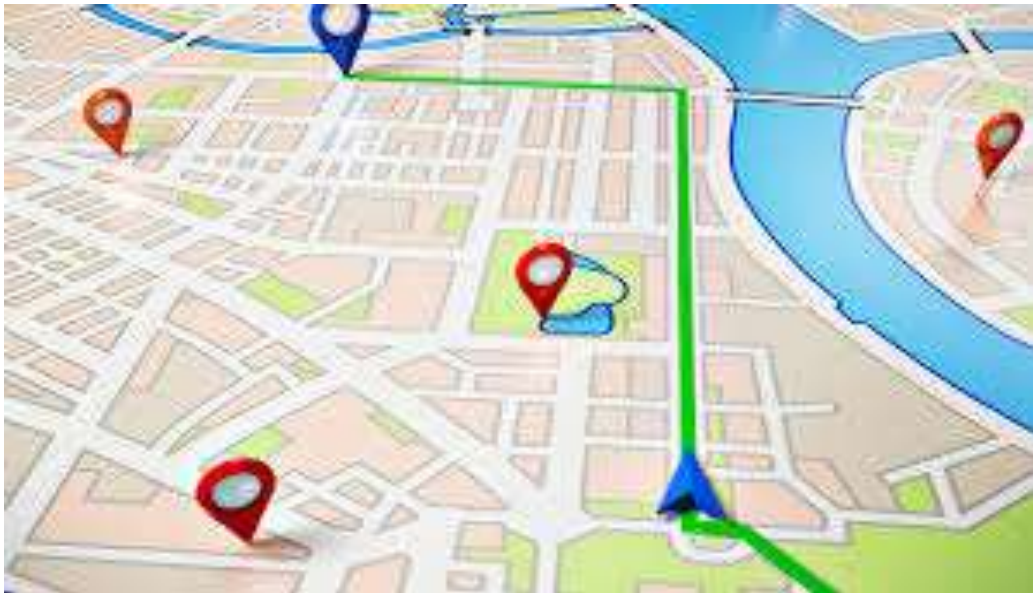
Otsingustrateegiate programmeerimine

Jüri Vain

ITI0021

Otsing olekusiirde graafidel

- Näide (olekud ja olekusiirded):
 - Nuppude asetus kabelaual on kabe mängu seisu kirjeldav *olek*
 - Nuppude liigutamine on *siire* ühest olekust teise
- Planeerimisprobleemi lahendamine on *tee* (siirete jada) leidmine, mis viib antud *algolekust* soovitud *lõppolekusse*.



```
% olekud:  
state(vabaduse_väljak) .  
...  
state(akadeemia_tee) .  
  
% siirded:  
move(sõpruse, troll(sõpruse, keemia)) .  
...  
move(estonia, buss(estonia, kaubamaja)) .  
  
final_state(akadeemia_tee) .
```

Lahendustee sügavuti otsing (dfs)

```
solve_dfs(State, History, []) :-  
    final_state(State). % kas saavutatud olek on lõppolek?  
solve_dfs(State, History, [Move|Moves]) :-  
    move(State, Move), % kas olekust leidub siirdeid?  
    update(State, Move, State1), % leia siirde sihtolek  
    legal(State1), % sihtolek rahuldab kitsendusi?  
    not_member(State1, History), % sihtolek ei ole enne läbitud?  
    solve_dfs(State1, [State1|History], Moves). % korda otsingut!  
  
?- solve_dfs(estonia, [estonia], -Moves). % Päring  
Moves = [estonia, vabaduse_väljak, ... ]
```

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

- Näide: mees, hunt, kits ja kapsas

Olek:

```
state(Boat, LeftBank, RightBank).
```

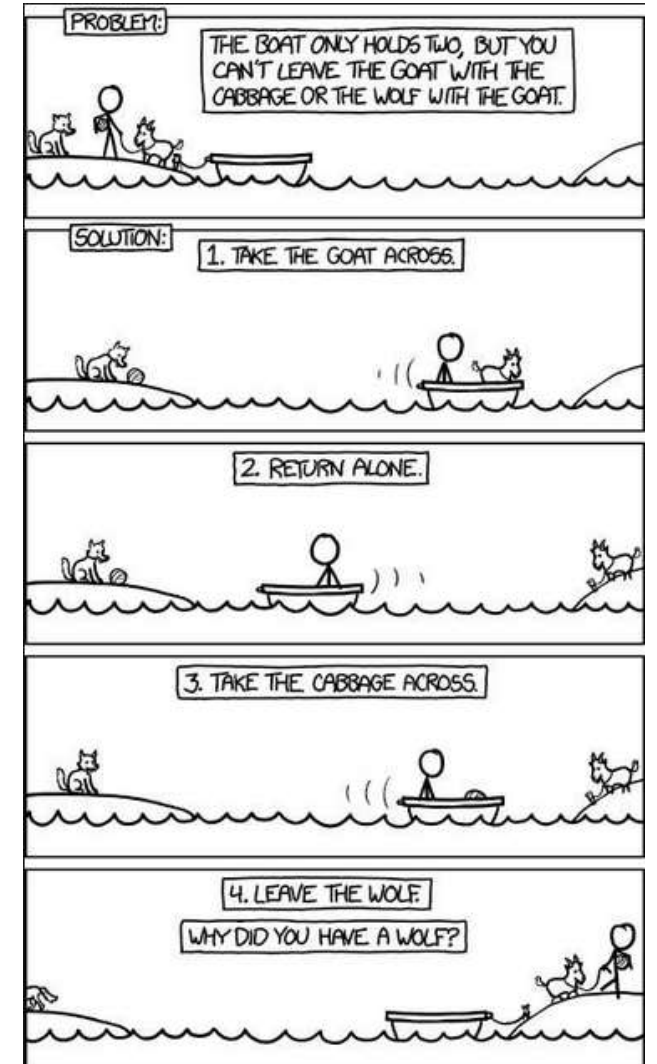
```
% Boat - paadi asukoht: vasak, parem
```

```
% LeftBank - asjad, mis on vasakul kaldal
```

```
% RightBank - asjad, 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,L,R),Cargo):- member(Cargo,L). % vedada saab asju, mis on antud
move(state(right,L,R),Cargo):- member(Cargo,R). % kohas
move(state(B,L,R),üksi). % mees sõidab üksi
```

```
update(state(B,L,R),Cargo,state(B1,L1,R1):-
    update_boat(B,B1), update_banks(Cargo,B,L,R,L1,R1).
```

```
update_boat(vasak,parem).
```

```
update_boat(parem,vasak).
```

```
update_banks(üksi,B,L,R,L,R).
```

```
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).
```

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

```
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).
```

```
insert(E1, List, List1) :- sort([E1|List], List1).
```

```
select(E1, [E1|L], L).
```

```
select(E1, [E11|L], [E11|L1]) :- select(E1, L, L1).
```

Kuidas lahendada suuri ülesandeid?

- Suuremad ülesanded (kabe, male, bridž) eeldavad väga suure olekuruumi läbivaatamist, mis ei ole piiratud lahendusaja korral teostatav.
- Üks võimalik lahendus on piirata käikude hulka kasutades nn *kasufunktsiooni* (Prologis predikaat `value(State, Value)`).
- Levinud strateegiad, mis kasutavad kasufunktsiooni:
 - Mäkkeronimine (*hill climbing*)
 - „parim-esmalt“ otsing (*best-first search*)

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*-algoritmi, kus `move`
 - genereerib kõik antud olekust ühe siirdega saavutatavad olekud,
 - järjestab need olekud kasufunktsiooni kahanevas järjekorras

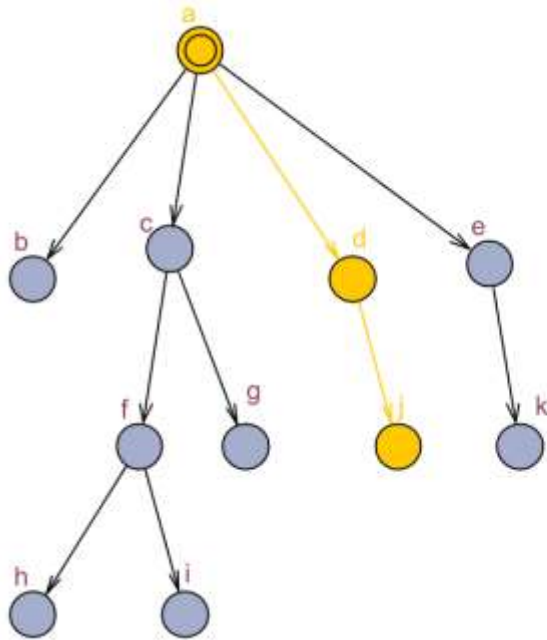
Otsingustrateegia „*hill climbing*“

```
solve_hill_climb(State, History, []):- final_state(State).
solve_hill_climb(State, History, [Move|Moves]):-
    hill_climb(State, 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),
    evaluate_and_order(Moves, State, [], MVs),
    member((Move, Value), MVs).
```



Näide lahendusest

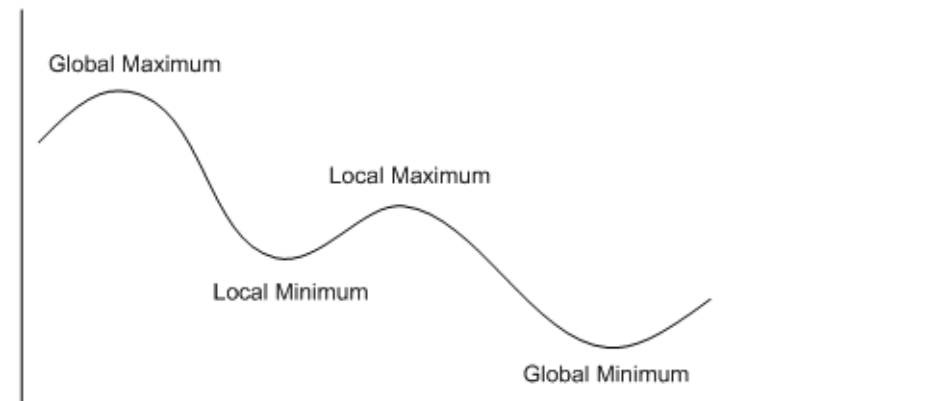


```
move (a, b) .  
move (a, c) .  
move (a, d) .  
move (a, e) .  
move (c, f) .  
move (c, g) .  
move (f, h) .  
move (f, i) .  
move (d, j) .  
move (e, k) .
```

```
value (b, 1) .  
value (c, 5) .  
value (d, 7) .  
value (e, 2) .  
value (f, 4) .  
value (g, 6) .  
value (j, 9) .  
value (k, 1) .  
value (h, 3) .  
value (i, 2) .
```

Otsingustrateegia „*hill climbing*“

- Sobib juhul, kui
 - on üks sidus olekudiagramm
 - leidub üks parim tee, st. kasufunktsioon annab ühese eelistuse
- otsing on lokaalne st põhineb ainult vahetult saavutatavate olekute võrdlemisel
- Ei sobi globaalse optimumi leidmiseks, kui on palju lokaalseid optimume



Otsingustrateegia „parim-esmalt“

- 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 kohal `State`

```

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([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([],S,P,H,F,F).

```

Otsing mängude puul



- Vaatame 2 mängija mängusid (kabe, male, tik-tak, jne)
- mängija käik on siire mängu olekute (-seisude) vahel
- käikusid tehakse kas korda-mööda või oleneb käiguõigus eelmise käigu tulemusest
- kummalgi mängijal on oma hinnafunktsioon, 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),           % määrab mängu algseisu
    display_game(Position, Player),              % mänguseisu kuvamine
    play(Position, Player, Game).                % käikude jada käivitamine

play(Position, Player, Result) :-                % Mängu lõpetamistingimus
    game_over(Position, Player, Result), !, announce(Result).

play(Position, Player, Result) :-
    choose_move(Position, Player, Move),         % Mängija valib käigu
    move(Move, Position, Position1),            % Käigu sooritamine
    display_game(Position1, Player),
    next_player(Player, Player1), !,           % järgmise käiguõiguse otsus
    play(Position1, Player1, Result).
```

Mängupuu

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

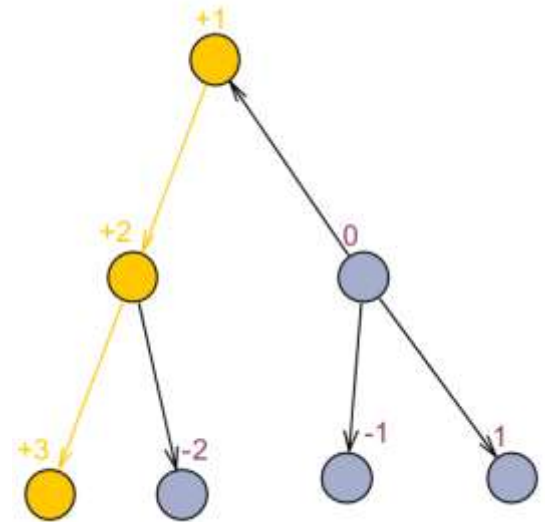
Strateegia rakendamine

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

- `move(Position, Move)` peab olema antud seisus teostatav käik
- `evaluate_and_choose(Moves, Position, Record, BestMove)` tagastab parima käigu
- `Record` – antud seisust parima seni leitud käigu skoor

minmax algoritm

- seisu kasufunktsiooni arvutamiseks arvutame mängu võimalikku seisumitu sammu ettepoole.
- algoritm eeldab, et vastasmängija valib oma käikudest niisuguse, mis maksimeerib tema kasufunktsiooni ja minimeerib antud mängija oma.
- olenevalt planeerimise sügavusest (mitu käiku ette) leitakse viimase vaadeldava sammu skoori alusel kavandatava käigu kasufunktsioon.
- flag – 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),
```

```
    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) :-
```

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

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

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

```
    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 teadaoleva parima tulemuseni, siis otsing seda haru pidi lõpetatakse.
- <http://web.cs.ucla.edu/~rosen/161/notes/alphabeta.html>
- parameetrid:
 - alfa – suurim alamtõke lahendile (alumine läviväärtus maksimeerivale tipule)
 - beeta – vähim ülatõke lahendile (ülemine läviväärtus minimeerivale tipule)
- Otsing minimeerival sammul peatatakse, kui väärtus $<$ alfa
- Otsing maksimeerival sammul peatatakse, kui leitud väärtus $>$ beeta
- Otsingut jätkatakse harupidi, kui $\alpha \leq \text{hind} \leq \beta$

Algorithm

```
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) :-  
    value(Position, Value).
```

```
alpha_beta(D, Position1, Alpha, Beta, Move, Value) :-  
    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) :-  
    Alfa < Value, Value < Beta,  
    evaluate_and_choose (Moves, Position, D, Value, Beta, Move, BestMove) .
```

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

Kodutöö

Ülesande kirjeldus

- Koostada Prologis kabeprogramm, mis sooritab korraga ühe käigu/võtmise(d).
- Programm peab võistlema vastase programmiga.
- Predikaat “arbiiter” annab programmidele korda-mööda käiguõiguse.
- Mäng lõpeb, kui ühel mängijatest ei ole enam võimalik teha käike. Võitja on programm, mis sooritas viimase käigu.
- Arbiiter kontrollib käikude õigsust ja diskvalifitseerib sohki teinud 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) .
```


Mängija programmi vormistamise reeglid

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

```
:- module(mooduli_nimi, mooduli_peapredikaat/1).
```

- Mooduli peapredikaat peab olema kujul

```
mooduli_peapredikaat(Color).
```

`Color` –nuppude värv, millega antud programm mängib.

- Moodulis ei tohi esineda staatilisi fakte `ruut/3` ja definitsiooni `:- dynamic ruut/3`.
- Mängija programmist ei tohi väljuda fail-ga st. tagurdamine ei tohi minna teise mängija programmi.
- Soovitav kasutada mängija peapredikaadi järgmist struktuuri:

```
mooduli_peapredikaat(Color) :-
```

```
....., !.
```

```
mooduli_peapredikaat(_).
```

Arbiiteri kohandamine programmidele

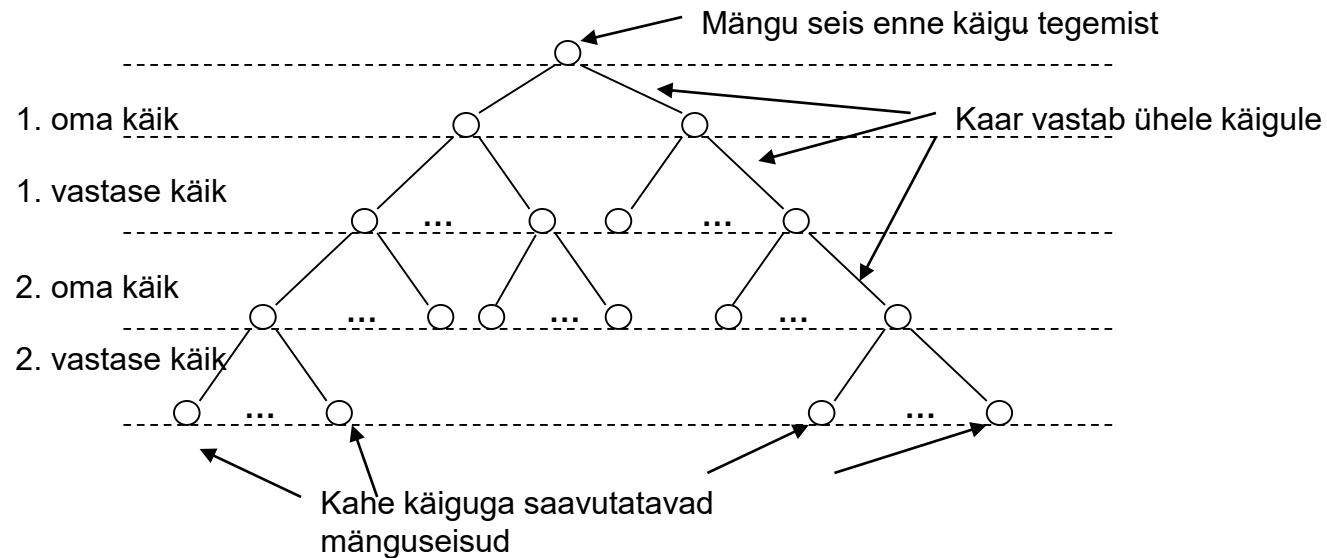
- Faktis `players_turn(1,2,Nimi1)` . tuleb 3nda parameetri väärtuseks kirjutada programmi nimi, mis mängib MUSTADE nuppudega.
- Fakti `players_turn(2,1,Nimi2)` . tuleb 3nda parameetri väärtuseks kirjutada programmi nimi, mis mängib VALGETE nuppudega.

Mängu käivitamine

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

Abistavaid näpunäiteid käikude planeerimisel

- 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

- Faktide loomine, näiteks musti ruute 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]
- $Plan_step$ -- planeerimispuu tase vahemikus [0,..,n], millele fakt vastab
- $Prev_state$ -- eelmise seisu ID, millest tekib jooksev seis
- $Present_state$ -- käigu tulemusena tekkiva seisu ID
- $Cost$ -- käigu tulemusena tekkiva seisu hind. 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.
- Parima käigu valimine:
 - Kasutades fakti $ruut/7$ parameetri `Cost` väärtusi, leida planeerimispuu terminaalselele tippudele vastavate (, 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 vastasele nähtavaks faktide hulgaks $ruut/3$ ja anda juhtimine tagasi arbiiterprogrammile.