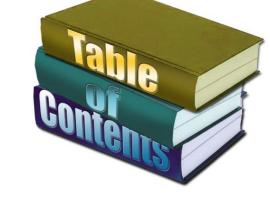
OSNOVE UMETNE INTELIGENCE 2018/19

lokalno preiskovanje grafi AND/OR

Pregled

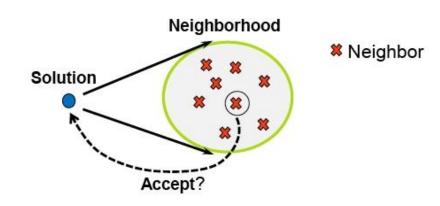
- neinformirani preiskovalni algoritmi
- informirani preiskovalni algoritmi



- lokalni preiskovalni algoritmi in optimizacijski problemi
 - plezanje na hrib
 - simulirano ohlajanje
 - lokalno iskanje v snopu
- preiskovanje grafov AND/OR
 - predstavitev problemov z grafi AND/OR
 - algoritem AO*
 - preiskovanje v nedeterminističnem okolju
 - preiskovanje brez informacije o stanju

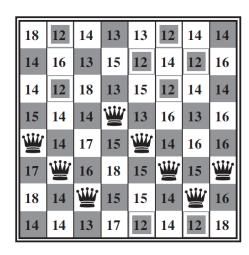
Lokalni preiskovalni algoritmi

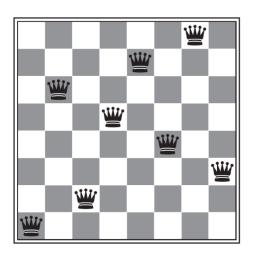
- namesto sistematičnega preiskovanja možnih poti od začetka do cilja izvajajo <u>iterativno</u> ocenjevanje in spreminjanje podanih stanj
 - izberi eno trenutno stanje (ali več njih)
 - poišči sosednja stanja od trenutnega, pri tem ne ohranjaj poti
 - ponavljaj do ustavitvenega pogoja
- koristni v primerih:
 - če nas zanima samo kakovost rešitve (stanja) in ne tudi pot do cilja (primer: pri igri 8 ploščic je pot pomembna, pri problemu 8 kraljic pa ne)
 - za reševanje optimizacijskih problemov, kjer je podana kriterijska funkcija za oceno kakovosti rešitve
- prednosti:
 - majhna poraba prostora
 - v praksi najdejo dober približek rešitve v prostorih, ki so s sistematičnimi preiskovalnimi algoritmi neobvladljivi



Plezanje na hrib

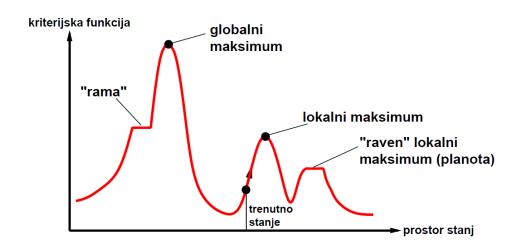
- angl. hill-climbing search (ali: greedy local search)
- premikaj se po prostoru stanj v smeri najboljše izboljšave kriterijske funkcije
- primer problema 8 kraljic:
 - kot "soseda" trenutnega stanja definiramo stanje, kjer
 1 kraljico premaknemo na drugo polje znotraj istega stolpca
 - skupaj: 8x7=56 sosednih stanj
 - kriterijska funkcija: število kraljic, ki se ne napadajo
 - lokalno iskanje lahko "obtiči" v lokalnem optimumu (primer na spodnji sliki: h=1, vendar ima vsak sosed stanja višjo vrednost funkcije)
 - v 14% lokalno iskanje najde rešitev v 4 korakih, v 86% obtiči v lokalnem maksimumu po 3 korakih (vseh stanj je 17 milijonov)

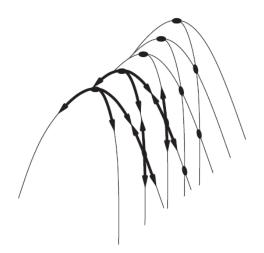




Lokalni preiskovalni algoritmi

- preiskujejo prostor stanj z namenom najti globalni maksimum glede na vrednost kriterijske funkcije
 - optimalni algoritem: najde globalni maksimum
- težave:
 - lokalni maksimumi ("vrhovi")
 - področja, kjer ima kriterijska funkcija konstantno vrednost (rame, planote)
 - grebeni (za plezanje navzgor je najprej potreben sestop po pobočju grebena)





Reševanje iz lokalnih maksimumov

- **koraki vstran**: če ima naslednje stanje isto vrednost kriterijske funkcije, dovolimo premik v to stanje (korak "vstran", angl. *sideways move*)
 - upamo, da smo na "rami" in ne na "planoti"
 - smiselno je omejiti število dovoljenih korakov vstran
 - primer: pri problemu 8 kraljic verjetnost uspeha naraste s 14% na 94%
- stohastično plezanje na hrib: iz množice boljših stanj, izberemo naključno stanje za nadaljevanje (z večjo verjetnostjo boljša stanja)
- naključni ponovni zagon: večkrat poženi plezanje na hrib iz naključnih začetnih stanj, dokler ne najdeš rešitve
 - če je verjetnost uspeha enega zagona p, je v povprečju potrebnih 1/p zagonov
 - za problem 8 kraljic:
 - $p = 0.14 \Rightarrow$ potrebnih je 7 zagonov (skupaj približno 22 korakov)
 - če dovolimo tudi korake vstran (p = 0.94), je potrebnih $1/0.94 \approx 1.06$ zagonov

Pregled

- neinformirani preiskovalni algoritmi
- informirani preiskovalni algoritmi

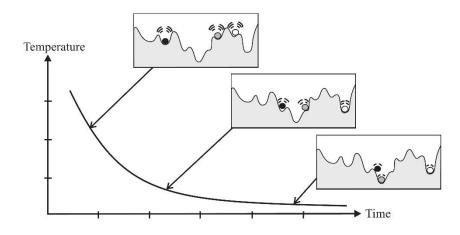


- lokalni preiskovalni algoritmi in optimizacijski problemi
 - plezanje na hrib
 - simulirano ohlajanje
 - lokalno iskanje v snopu
- preiskovanje grafov AND/OR
 - predstavitev problemov z grafi AND/OR
 - algoritem AO*
 - preiskovanje v nedeterminističnem okolju
 - preiskovanje brez informacije o stanju

Simulirano ohlajanje

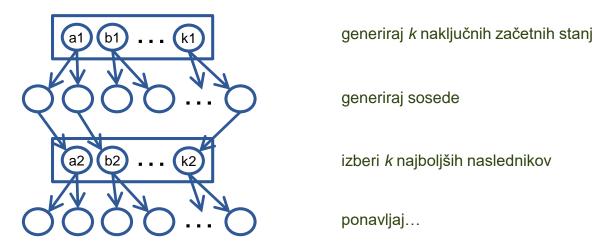
- angl. simulated annealing
- optimizacijski algoritem, ki izvira iz fizikalnih lastnosti v metalurgiji (ko je jeklo tekoče, so molekule v njem bolj gibljive; ko se ohlaja, se strjuje in molekule se umirjajo)
- analogija:
 - generiramo naključne sosede trenutnega stanja
 - če najdemo boljše stanje, ga vedno izberemo
 - če najdemo slabše stanje, ga izberemo z določeno verjetnostjo
 - verjetnost izbire neoptimalnega stanja s časom pada (nižanje temperature)
- analogija: zibanje igralne površine, da žogice skočijo iz lokalnih optimumov (na sliki: iščemo lokalne minimume)

```
\begin{array}{l} \text{for } t \leftarrow 1 \text{ to } \infty \text{ do} \\ T \leftarrow schedule[t] \\ \text{if } T = 0 \text{ then return } current \\ next \leftarrow \text{a randomly selected successor of } current \\ \Delta E \leftarrow \text{VALUE}[next] - \text{VALUE}[current] \\ \text{if } \Delta E > 0 \text{ then } current \leftarrow next \\ \text{else } current \leftarrow next \text{ only with probability } e^{\Delta \ E/T} \end{array}
```



Lokalno iskanje v snopu

- algoritem:
 - v spominu hrani k aktualnih stanj namesto enega
 - izberi k optimalnih stanj od sosedov aktualnih stanj
 - ponavljaj do ustavitvenega pogoja
- ni enako kot k vzporednih iskanj, ker ocenjujemo kakovost cele generacije iskanj (ne neodvisnih vzporednih iskanj)
- problemi:
 - celoten snop k iskanj obtiči v lokalnih maksimumih
 - rešitev: stohastično iskanje v snopu: izberi naključne naslednike z verjetnostjo, ki je sorazmerna njihovi kakovosti



Primer izpitne naloge

• 3. izpit, 7. 9. 2018

3. NALOGA (25t):

Rešujemo problem iskanja izhoda iz hodnika, ki ga sestavljajo štiri sobe (prikazano na desni sliki). V eni izmed sob se nahaja robot, ki se lahko na vsakem koraku lahko premakne za 1 sobo v levo (L) ali v desno (D).



Problem želimo rešiti s preiskovanjem v snopu, ki na vsakem koraku hrani 2 aktualni stanji (k=2). Preiskovanje začnemo s stanjema, ki sta prikazani na spodnji sliki (ti dve stanji smo izbrali naključno, pika prikazuje lokacijo robota). Kot kriterijsko funkcijo najdene rešitve uporabljamo razdaljo od izhoda (vrednost kriterijske funkcije za robota v vsaki posamezni sobi je prikazana na zgornji skici).



Naloge:

- a) (10t) Nariši zaporedje stanj pri preiskovanju, ki ga nadaljuj vse dokler ne najdemo končnega stanja (robot se premakne skozi desno (črtkano) stranico labirinta).
- b) (10t) Denimo, da namesto "navadnega" iskanja v snopu uporabljamo stohastično iskanje v snopu. Za generirane rešitve v 2. (nasledniki začetnega vozlišča) in 3. iteraciji preiskovanja izračunaj verjetnosti, da bo sosed izbran za naslednjo iteracijo.
- c) (5t) V katero družino algoritmov spada iskanje v snopu? Naštej še tri druge algoritme iz iste družine, ki jih poznaš.

Pregled

- neinformirani preiskovalni algoritmi
- informirani preiskovalni algoritmi
- lokalni preiskovalni algoritmi in optimizacijski problemi
 - plezanje na hrib
 - simulirano ohlajanje
 - lokalno iskanje v snopu
 - genetski algoritmi

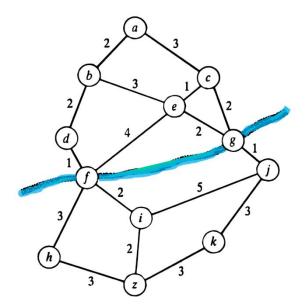
preiskovanje grafov AND/OR

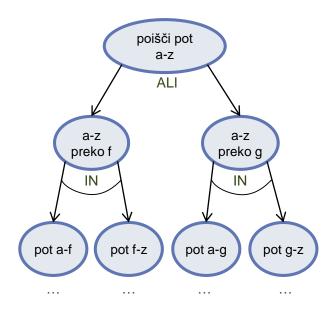
- predstavitev problemov z grafi AND/OR
- algoritem AO*
- preiskovanje v nedeterminističnem okolju
- preiskovanje brez informacije o stanju



Grafi AND/OR

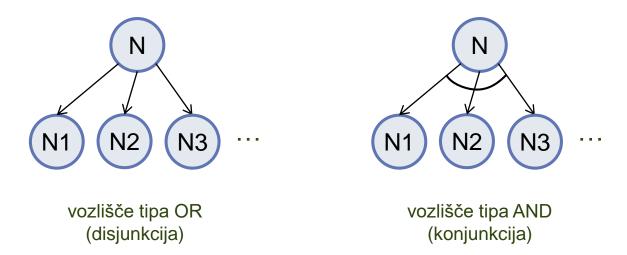
- pomagajo reševati probleme z dekompozicijo na manjše probleme
- uporabnost:
 - poenostavitev reševanja, princip deli in vladaj
 - iskanje rešitev v nedeterminističnih okoljih
 - igre med dvema nasprotnikoma s popolno informacijo (šah, dama)
 - ekspertno reševanje problemov
- primer:
 - zemljevid z reko, mosta v vozliščih f in g
 - dekompozicija v manjša problema: poišči pot a-z preko f ALI pot a-z preko g





Grafi AND/OR

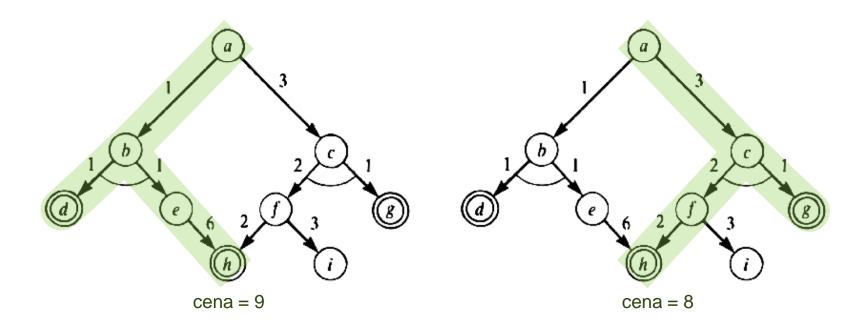
- vozlišča dveh tipov
 - vozlišče OR: za rešitev vozlišča N reši N1 ali N2 ali N3 ali ...
 - vozlišče AND: za rešitev vozlišča N reši N1 in N2 in N2 in ...



- uporaba neinformiranih metod za preiskovanje
 - iskanje v globino
 - iskanje v globino z omejitvijo globine
 - iskanje v širino
 - iterativno poglabljanje

Rešitev grafa AND/OR

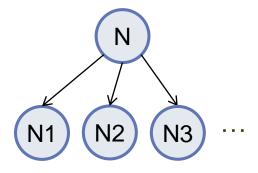
- problem je predstavljen z začetnim vozliščem, grafom, cilji
- rešitve problema so cela drevesa
- cena rešitve vsota cen povezav v drevesu
- graf ima lahko različne rešitve z različnimi cenami



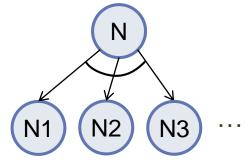
- informirana metoda algoritem AO*
 - posplošitev A* na grafe AND/OR
 - tudi za AO* velja, da je popoln, če hevristika nikoli ne precenjuje dejanske cene do cilja
 - cena vozlišča cena optimalnega rešitvenega drevesa

definirajmo:

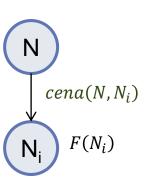
- vsako vozlišče N ima:
 - lokalno (dinamično) hevristično oceno H(N)
 - lokalno (dinamično) vrednost kriterijske funkcije F(N): $F(N_i) = G(N_i) + H(N_i) = cena(N, N_i) + H(N_i)$
- dinamična hevristična ocena H(N) je odvisna od vozlišča:
 - za liste: H(N) = h(N)
 - za notranja vozlišča: izračun H(N) glede na vrsto vozlišča



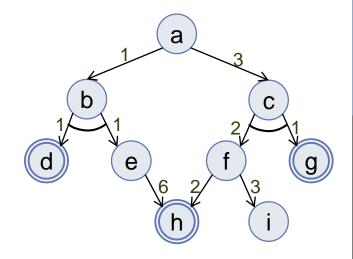
$$H(N) = \min_{i}(cena(N, N_i) + H(N_i))$$

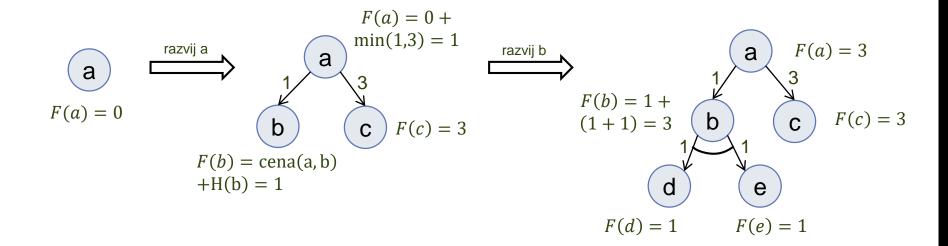


$$H(N) = \sum_{i} (cena(N, N_i) + H(N_i))$$

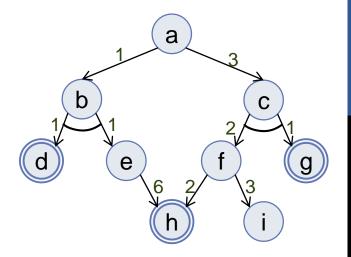


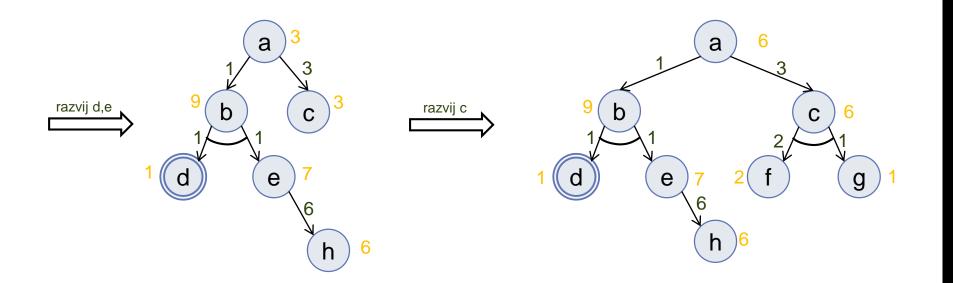
- primer (Bratko, 2001)
- h = 0 za vsa vozlišča
- pripisane so vrednosti $F(N_i) = cena(N, N_i) + H(N_i)$



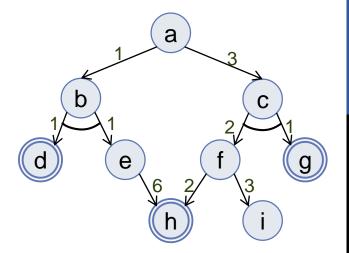


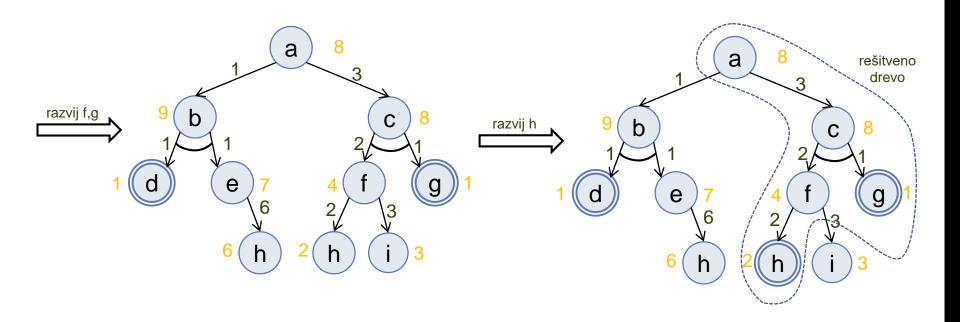
- primer (Bratko, 2001)
- h = 0 za vsa vozlišča
- pripisane so vrednosti $F(N_i) = cena(N, N_i) + H(N_i)$





- primer (Bratko, 2001)
- h = 0 za vsa vozlišča
- pripisane so vrednosti $F(N_i) = cena(N, N_i) + H(N_i)$





Primer izpitne naloge

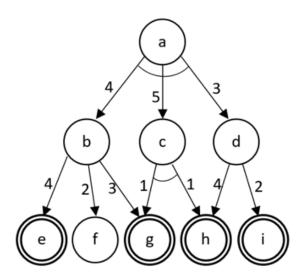
• 3. izpit, 7. 9. 2018

1. NALOGA (25t):

Podan je AND/OR graf na sliki. Hevristične ocene posameznih vozlišč so podane v spodnji tabeli. Naslednike vozlišč generiramo po abecednem vrstnem redu, razvijamo pa jih glede na vrednost dinamične hevristične ocene. Pri vozliščih tipa AND vedno razvijemo vse naslednike.

N	а	b	С	d	e	f	g	h	i
h(n)	5	4	2	7	4	1	6	6	7

- a) (15t) Simuliraj algoritem AO* in zapiši dobljeno rešitveno drevo.
- b) (4t) Ali je rešitveno drevo iz prejšnje točke optimalno? Če ni, nariši optimalno rešitveno drevo.
- c) (6t) Kako bi morali popraviti hevristične ocene vozlišč, da bi bila rešitev optimalna?



Pregled

- neinformirani preiskovalni algoritmi
- informirani preiskovalni algoritmi



- plezanje na hrib
- simulirano ohlajanje
- lokalno iskanje v snopu
- genetski algoritmi

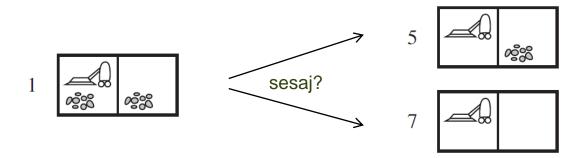
preiskovanje grafov AND/OR

- predstavitev problemov z grafi AND/OR
- algoritem AO*
- preiskovanje v nedeterminističnem okolju
- preiskovanje brez informacije o stanju



Preiskovanje v nedeterminističnem okolju

- do sedaj smo se posvetili determinističnim in transparentnim okoljem
- kaj pa, če so akcije nedeterministične (ista akcija lahko obrodi različna ciljna stanja)?
- primer:
 - sesalec lahko ob sesanju včasih posesa tudi sosednji prostor
 - sesalec lahko včasih ob sesanju čistega prostora tudi umaže trenutni prostor (okvara?)
- potrebna je redefinicija prehodne funkcije:
 - deterministična (do sedaj):
 rezultat(trenutno_stanje, akcija) = novo_stanje
 - nedeterministična:rezultat(trenutno_stanje, akcija) = {novo_stanje1, novo_stanje2, ...}



Preiskovanje v nedeterminističnem okolju



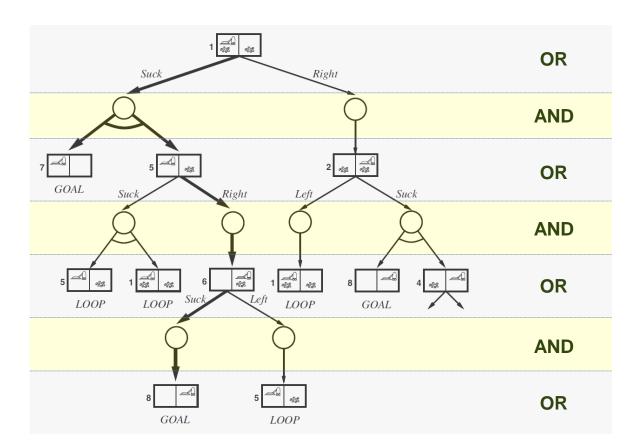
- zaporedje rešitev v prostoru z nedeterminističnimi akcijami mora upoštevati vse poti v prostoru stanj glede na možne rezultate akcij
- primer rešitve za zgornji primer:

```
sesaj
if stanje==5
     desno
     sesaj
else Ø/* CILJ */
```

zgornje pomeni, da rešitve problemov niso več poti, temveč drevesa

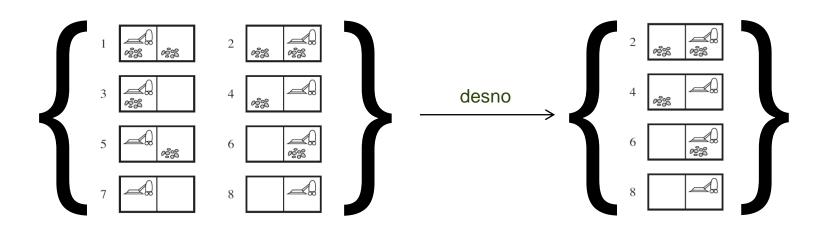
Preiskovanje v nedeterminističnem okolju

- predstavitev rešitve z drevesom AND/OR:
 - vozlišča OR: predstavljajo možne akcije, med katerimi robot lahko izbira v danem stanju
 - vozlišče AND: predstavljajo možna stanja, ki so rezultat nedeterminističnih akcij
 - v drevesu si izmenično sledijo OR in AND nivoji
- primer (pozor, drugačna predstavitev vozlišč)

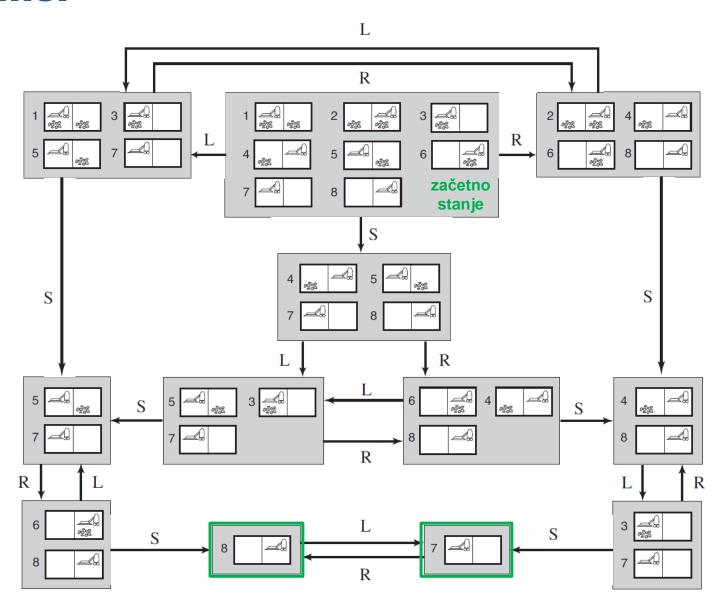


Preiskovanje brez informacije o stanju

- okolja smo razdelili na transparentna (angl. observable, agent lahko zazna popolno informacijo) in netransparentna
- kaj če imamo opravka z netransparentnim okoljem, v katerem agent ne ve, v katerem stanju se nahaja (npr. agent brez senzorjev)?
 - primeri, prednosti?
- preiskovanje
 - izvajamo preiskovanje prostora verjetnih stanj (angl. belief states) in ne prostora dejanskih stanj
 - izvajamo s postopkom omejevanja možnosti kandidatnih stanj (angl. coercion) ob izvedbi določenih akcij



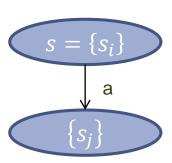
Primer



Preiskovanje brez informacije o stanju

Definicija problema preiskovanja brez informacije o stanju:

- verjetna stanja (angl. belief states): prostor verjetnih stanj je sestavljen iz potenčne množice vseh možnih dejanskih (fizičnih stanj)
- začetno stanje: običajno je to množica vseh možnih dejanskih stanj
- **akcije**: če za stanje $s = \{s_1, s_2\}$ velja $akcije(s_1) \neq akcije(s_2)$, se je potrebno odločiti za strategijo:
 - $akcije(s) = \bigcup_{s_i \in s} akcije(s_i)$ preprosto, vendar akcija $s_k \in akcije(s_1) \setminus akcije(s_2)$ lahko pripelje do neveljavnega stanja
 - $akcije(s) = \bigcap_{s_i \in s} akcije(s_i)$ bolj varno, razvito stanje vsebuje samo stanja, ki so možen rezultat vseh akcij
- prehodna funkcija:
 - $rezultat(s, a) = \{s_i : s_i = rezultat(s_i, a), s_i \in s\}$
- ciljno stanje: verjetno stanje, v katerem vsa dejanska stanja izpolnjujejo ciljni predikat
- cena poti?



Primer izpitne naloge

• 2. izpit, 15. 2. 2018

4. NALOGA:

Podan je majhen labirint, sestavljen iz treh sob (A, B in C). V labirintu se nahaja robot, ki mora priti v sobo C. Vendar pa robot nima senzorja za zaznavo, v kateri sobi se nahaja, zato mora brez informacije o stanju poiskati akcije, ki ga bodo zagotovo pripeljale na cilj. Možne akcije, ki jih lahko izvede robot, so: U (up – premik gor), D (down – premik dol), L (left - premik levo) in R (right – premik desno). V kolikor se robot želi v neki sobi premakniti v smer stene (stene so označene z dvojno obrobo; npr. v sobi A so stene v smeri gor in levo), robot ostane na mestu. V kolikor se robot želi premakniti v smeri črtkanih sten (npr. v sobah A in B navzdol), pa pade iz labirinta (preide v nedovoljeno stanje).

	С
Α	В

- a) (16t) Nariši prostor verjetnih stanj (angl. belief states) in prehodov med njimi (glede na robotove akcije) za dani problem.
- b) (9t) Navedi šest primerov rešitvenih poti, ki ne vsebujejo ciklov in ob vsaki akciji spremenijo stanje verjetja, po naraščajoči dolžini poti.

