

OSNOVE UMETNE INTELLIGENCE

2022/23

igranje iger
planiranje (klasično, sredstva in cilji)

Pridobljeno znanje s prejšnjih predavanj

- **preiskovanje grafov AND/OR**
 - princip deli in vladaj (AND/OR), rešitve so cela rešitvena drevesa
 - algoritem AO*: uporablja lokalne funkcije $F(N) = G(N) + H(N)$, ocenjevanje kakovosti rešitev od spodaj navzgor
 - ločena obravnava vozlišč tipa AND in vozlišč tipa OR
 - preiskovanje v nedeterminističnem okolju (prevedba problema v graf AND/OR)
- **preiskovanje brez informacije o stanju**
 - dejanska stanja, verjetna stanja
 - potenčna množica kandidatnih stanj
 - redefinicija problemskega prostora (dilema pri definiciji akcij – unija ali presek)
- **igranje iger med nasprotnikoma**

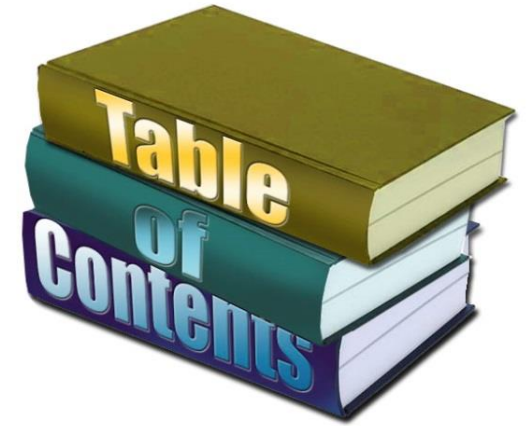
Pregled

2. PREISKOVANJE problemskega prostora

- neinformirani preiskovalni algoritmi
- informirani (hevristični) preiskovalni algoritmi
- lokalni preiskovalni algoritmi
- preiskovanje AND/OR grafov, prevedba problemov
- igranje iger
 - predstavitev problema
 - algoritem MINIMAX
 - rezanje alfa-beta

3. PLANIRANJE in razporejanje opravil

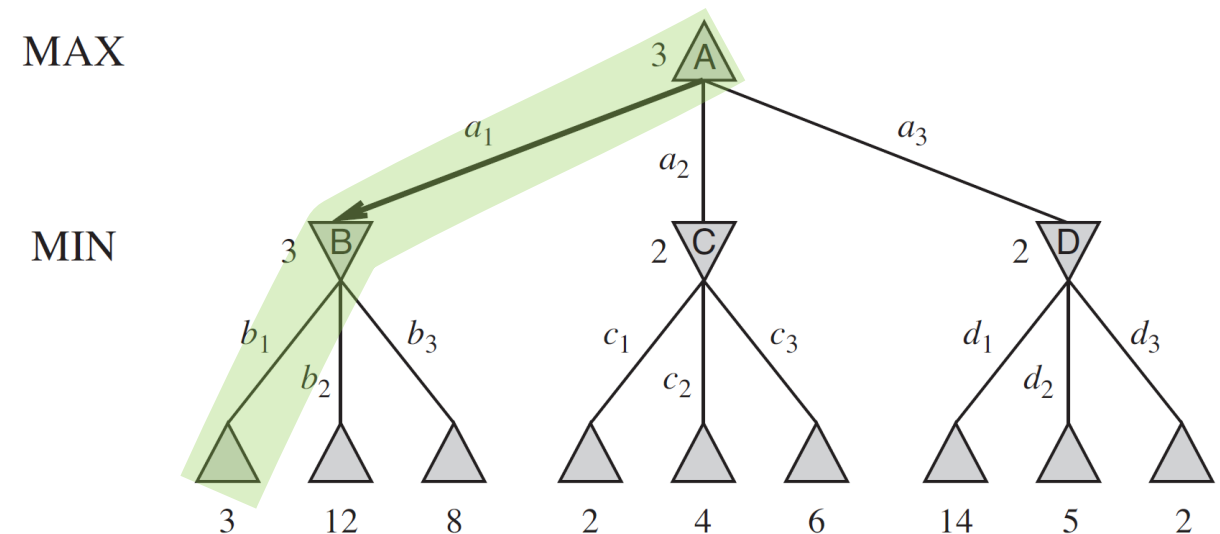
- predstavitev problema
- planiranje s "klasičnim" preiskovanjem prostora stanj
- planiranje s sredstvi in cilji
- planiranje z regresiranjem ciljev
- razporejanje opravil



Igranje iger

- optimalno strategijo določa **MINIMAX vrednost vozlišča**, ki je enaka vrednosti kriterijske funkcije (za MAX), če oba igralca igrata optimalno
 - MAX** preferira **zvišanje** vrednosti kriterijske funkcije (najboljša lastna poteza)
 - MIN** preferira **znižanje** vrednosti kriterijske funkcije (najboljša protipoteza)
 - predpostavimo, da MIN igra optimalno

$$\text{MINIMAX}(v) = \begin{cases} \text{kriterijska_funkcija}(v) & \text{če je } v \text{ končno stanje} \\ \max_{a \in \text{akcija}(v)} \text{MINIMAX}(\text{rezultat}(v, a)) & \text{če je igralec MAX} \\ \min_{a \in \text{akcija}(v)} \text{MINIMAX}(\text{rezultat}(v, a)) & \text{če je igralec MIN} \end{cases}$$

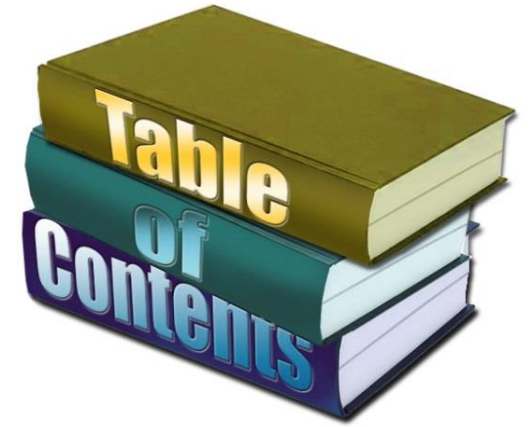


Algoritem *MINIMAX*

- **popolnost algoritma:**
 - da, če je prostor stanj končen (ta je definiran s pravili igre)
- **optimalnost algoritma:** da, če nasprotnik igra optimalno strategijo
 - kaj, če ne?
- **časovna zahtevnost:** $O(b^m)$
- **prostorska zahtevnost:** $O(bm)$ ali $O(m)$
 - od česa je zgornje odvisno?
- ali je potrebno preiskati celoten prostor stanj?
 - rezanje drevesa (alfa-beta rezanje)

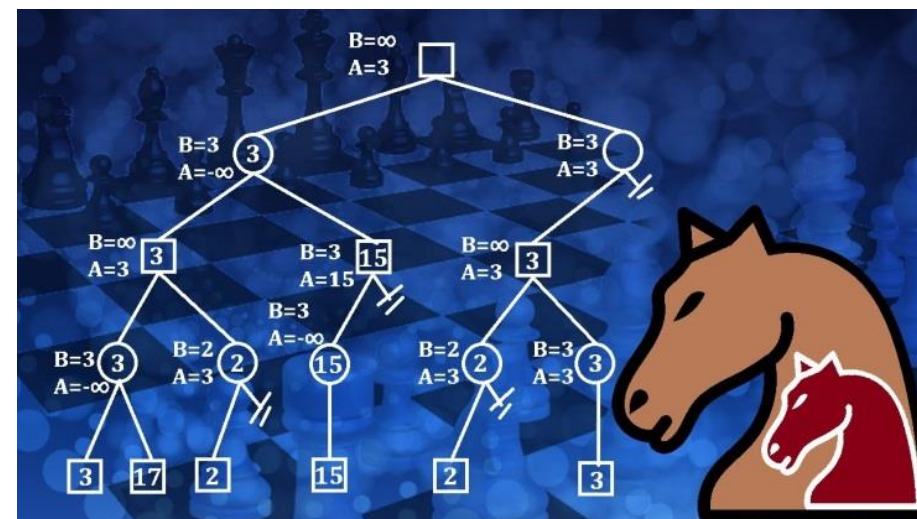
Pregled

- igranje iger
 - predstavitev problema
 - algoritem MINIMAX
 - rezanje alfa-beta
- planiranje in razporejanje opravil
 - predstavitev problema
 - planiranje s "klasičnim" preiskovanjem prostora stanj
 - planiranje s sredstvi in cilji
 - planiranje z regresiranjem ciljev
 - razporejanje opravil



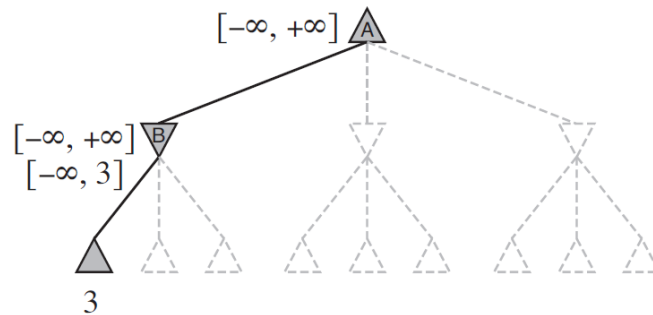
Rezanje alfa-beta

- algoritem **alfa-beta** vrne isto zaporedje potez kot bi algoritem **MINIMAX** s to razliko, da ne upošteva vej, ki ne vplivajo na končno odločitev
 - za vsako vozlišče **spremljamo vrednosti** $[\alpha, \beta]$:
 - α – najboljša do sedaj najdena rešitev za **vozlišča MAX** (najvišji že najdeni maksimum)
 - β – najboljša do sedaj najdena rešitev za **vozlišča MIN** (najnižji že najdeni minimum)
 - **algoritem**:
 - za začetno vozlišče velja $[\alpha, \beta] = [-\infty, +\infty]$
 - na vsakem koraku v globino prenaša vrednosti $[\alpha, \beta]$
 - ob vračanju posodabljamo vrednosti $[\alpha, \beta]$ glede na najdene vrednosti v poddrevesih
 - če v nekem vozlišču velja $\alpha \geq \beta$, lahko prekinemo preiskovanje ostalih poddreves (izvedemo rezanje)
-

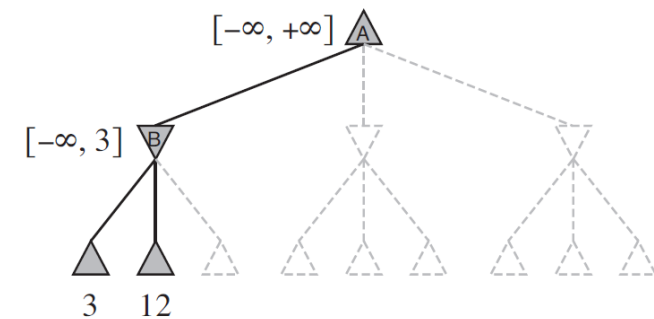


Example

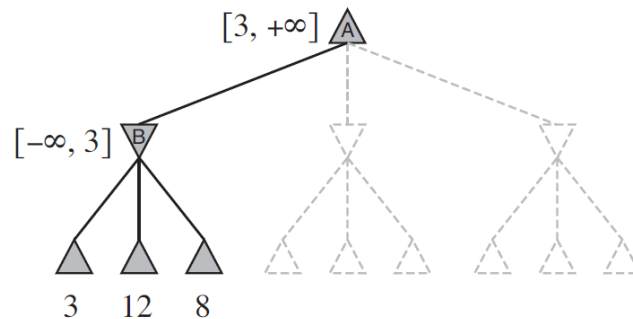
Propagiranje $[\alpha, \beta]$ navzdol. Ob vračanju za vozlišče B velja $\beta=3$ (najnižji najdeni minimum).



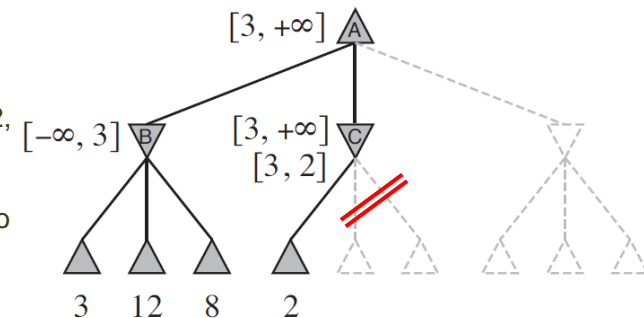
Naslednji naslednik B (vrednost 12) ne spremeni vrednosti najdenega minimuma za B. Ostane $\beta=3$.



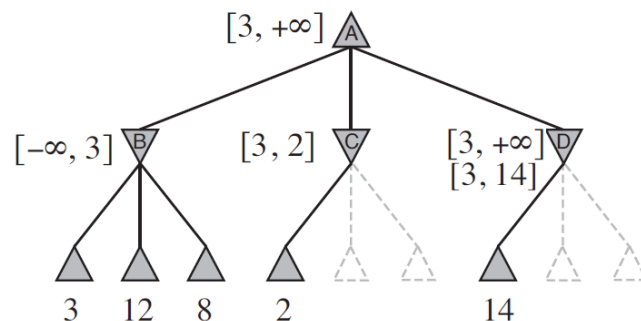
Tudi tretji naslednik B (vrednost 8) ohrani $\beta=3$. Za vozlišče A to pomeni, da je $\alpha=3$ (najvišji najdeni maksimum). Preiskujemo naprej (iščemo višji maksimum).



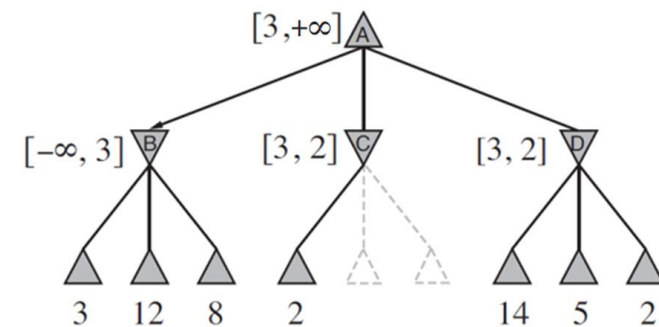
$[3, +\infty]$ se ob preiskovanju propagira k nasledniku C. Ob vračanju za C velja $\beta=2$, $[\alpha, \beta] = [3, 2]$. Ker $\alpha \geq \beta$, preiskovanje ostalih poddreves ne bi vplivalo na vrednost vozlišča A. Porežemo.



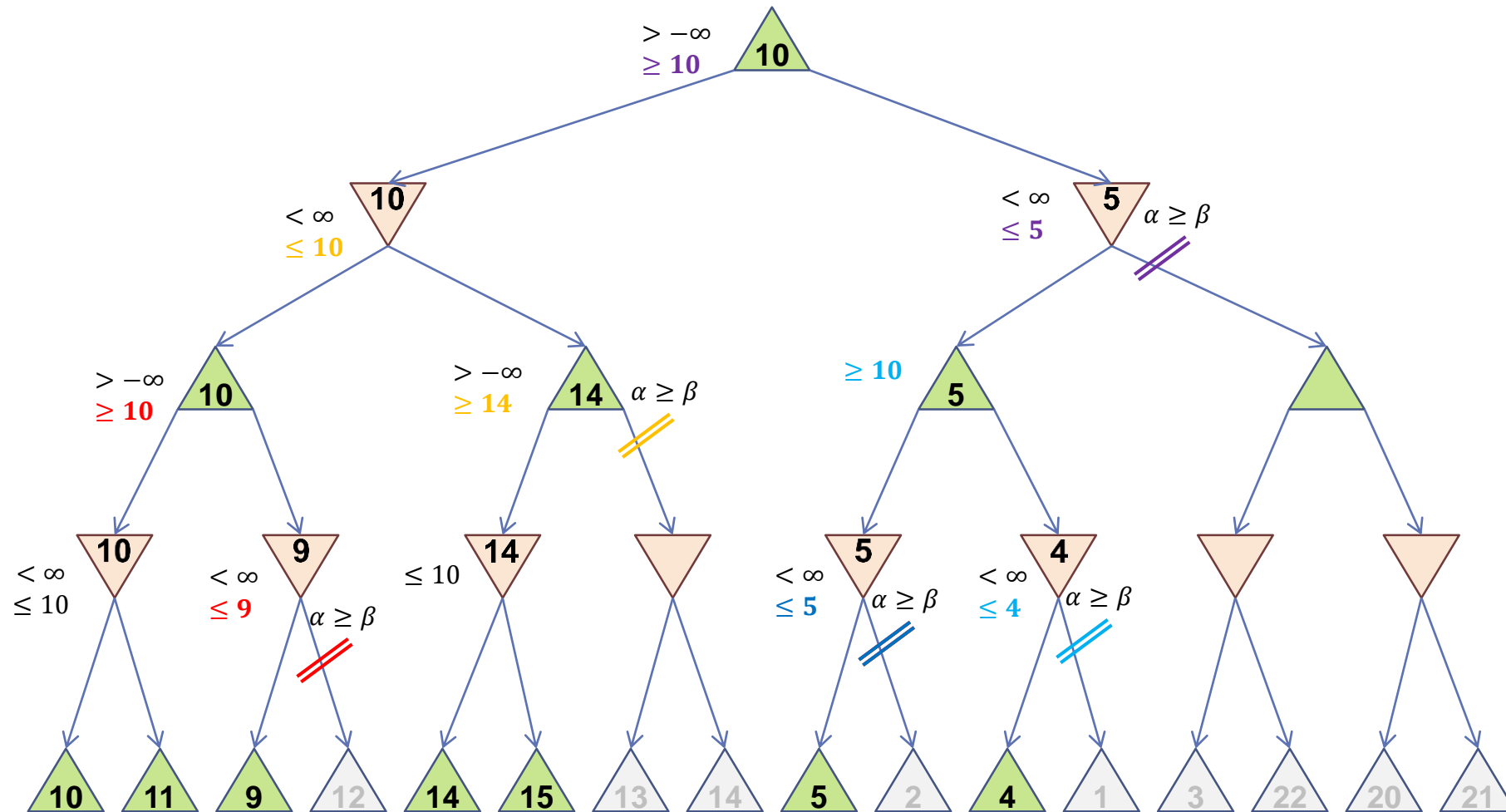
$[3, +\infty]$ se ob preiskovanju propagira k nasledniku D. Ob vračanju za D velja $\beta=14$, torej $[3, 14]$. Preiskujemo naprej.



Preiskovanje ostalih poddreves D spremeni $[\alpha, \beta]$ v vozlišču D. Vrnemo se navzgor. Konec iskanja.

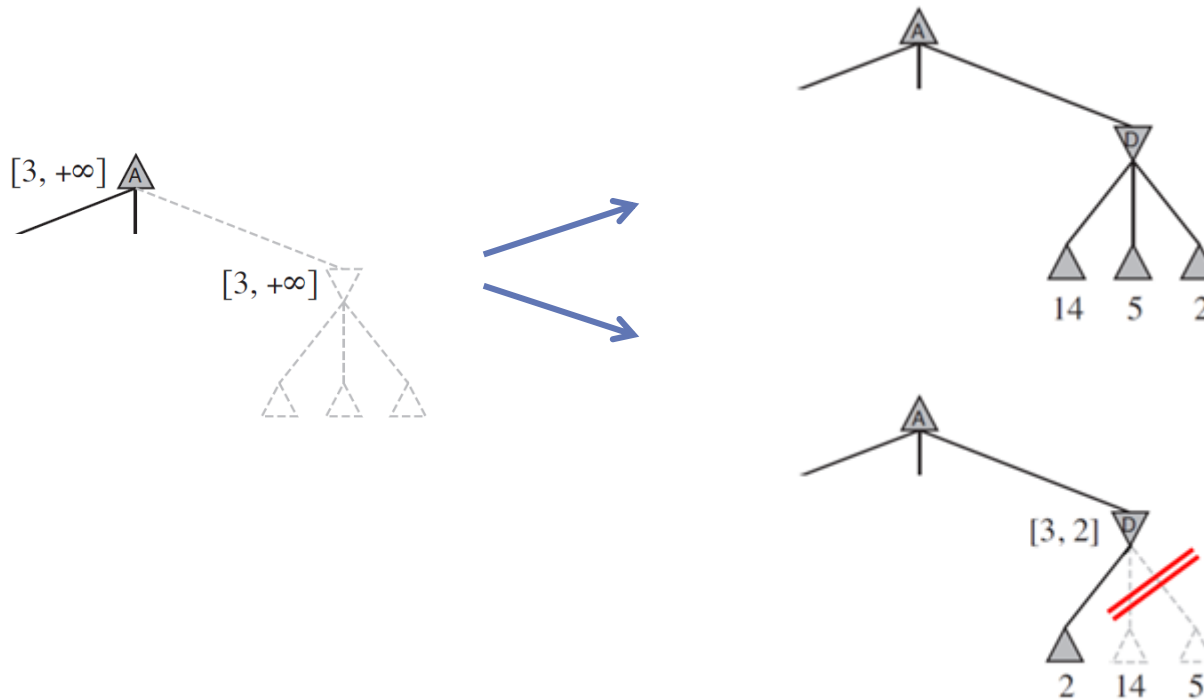


Drugi primer



Lastnosti rezanja alfa-beta

- potek algoritma je odvisen od vrstnega reda naslednikov

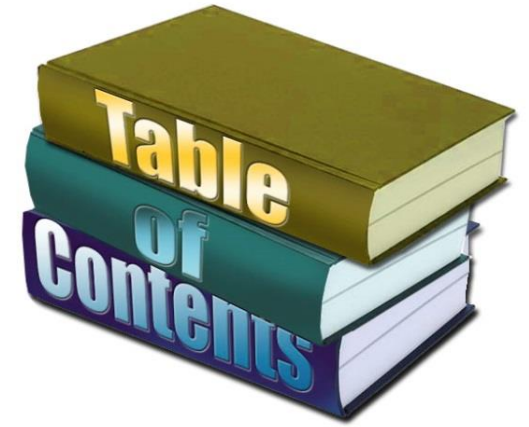


- rezanje alfa-beta zniža časovno zahtevnost algoritma MINIMAX z zahtevnosti z $O(b^m)$ na $O(b^{m/2})$
 - šah: faktor vejanja se zniža s 35 na 6
 - v splošnem: možna globina preiskovanja se podvoji
 - uporaba strategij za določanje vrstnega reda preiskovanja naslednikov (uporabi se lahko znanje iz preteklih iger)

III. PLANIRANJE in RAZPOREJANJE OPRAVIL

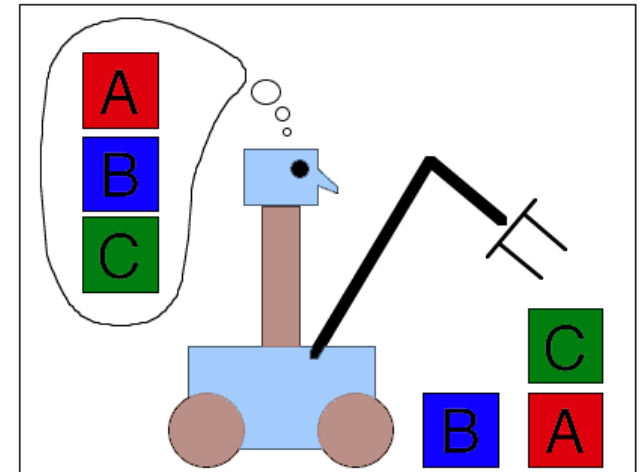
Pregled

- igranje iger
 - predstavitev problema
 - algoritem MINIMAX
 - rezanje alfa-beta
- planiranje in razporejanje opravil
 - predstavitev problema
 - planiranje s "klasičnim" preiskovanjem prostora stanj
 - planiranje s sredstvi in cilji
 - planiranje z regresiranjem ciljev
 - razporejanje opravil



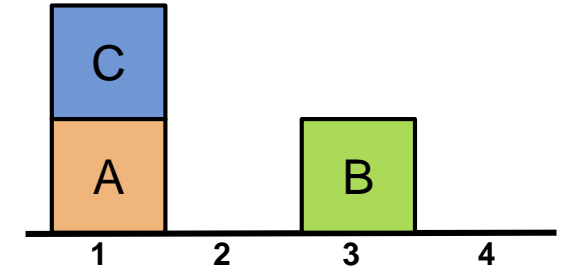
Planiranje

- postopek načrtovanja akcij, ki dosežejo želene cilje
- **plan**: zaporedje akcij, ki pripelje od začetnega do končnega stanja
- praktična uporaba:
 - logistični problemi, planiranje operacij
 - robotika
 - razporejanje opravil, urniki
- Za **formalni opis problema** planiranja potrebujemo:
 - definicijo **začetnega stanja** in ciljnih stanj
 - definicijo **akcij** (angl. *actions*) z njihovimi predpogoji (angl. *conditions*) in učinki (angl. *effects*)
 - definicijo **omejitev** (angl. *constraints*)
 - predpostavko zaprtega sveta:
 - za vsa dejstva, ki niso omenjena, predpostavimo, da niso resnična
 - akcija nima učinkov, ki niso omenjeni (nadzorovani)
- za formalizacijo problema planiranja uporabljamo predstavitev s formalnim jezikom:
 - STRIPS: Stanford Research Institute Problem Solver (1971)
 - ADL: Action Description Language (1986)
 - PDDL: Planning Domain Definition Language (1998-2005)



STRIPS / PDDL

Uporaba formalnega jezika pri planiranju.



stanje: `[on(c,a), on(a,1), on(b,3), clear(c), clear(2), clear(b), clear(4)]`

cilj: `[on(a,b), on(b,c)]`

akcija (akcijska shema):

```
move(Block, From, To)
predpogoji: [clear(Block), on(Block,From), clear(To)]
učinki
  add: [on(Block,To), clear(From)]
  del: [on(Block,From), clear(To)]
omejitve: [block(Block), To≠From, To≠Block, From≠Block]
```

atomi
(literali, končni objekti)

spremenljivke
(z veliko začetnico),
so eksistenčno
kvantificirane (\exists)

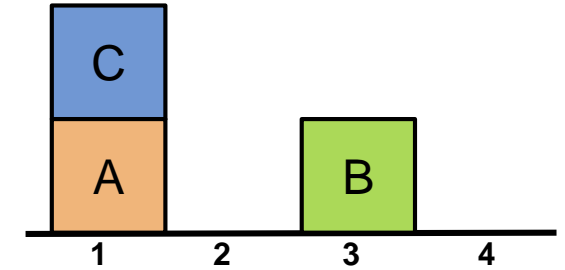
učinki akcij in stanja
so konjunkcije trditev

Rezultat izvedbe akcije a v stanju s je stanje $s1$:

$$s1 = (s - del(a)) \cup add(a)$$

Kako se predpostavka zaprtega sveta odraža na zapisu stanja in akcij?

STRIPS / PDDL



PDDL uporablja sorodno (alternativno) sintakso:

- dovoljuje negacije učinkov
- spremenljivke z malimi črkami, atomi z velikimi (ravno obratno)
- imena akcij z velikimi črkami

STRIPS:

```
move(Block, From, To)
predpogoji: [clear(Block), on(Block,From), clear(To)]
učinki-add [on(Block,To), clear(From)]
učinki-del: [on(Block,From), clear(To)]
omejitve: [block(Block), To≠From, To≠Block, From≠Block]
```

PDDL:

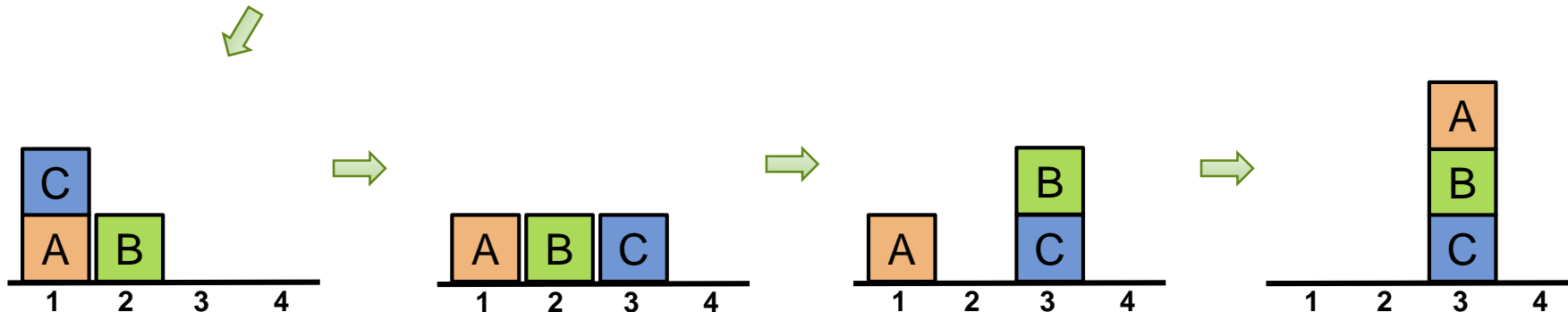
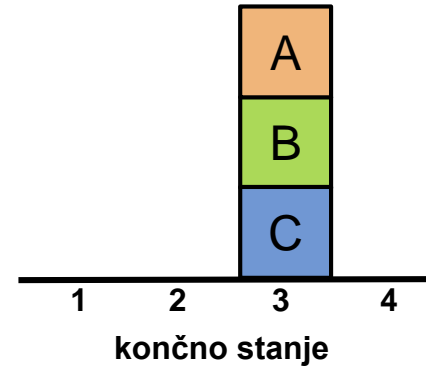
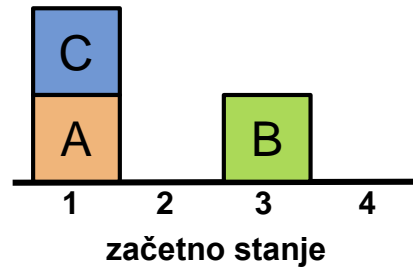
```
Action(Move(block, from, to),
      PRECOND: Clear(block) ∧ On(block, from) ∧ Clear(to)
      EFFECT: On(block,to) ∧ Clear(from) ∧ ¬On(block,from) ∧ ¬Clear(to))
```

Primer 1: Svet kock

Plan: zaporedje akcij, ki pripelje od začetnega do končnega stanja

Možna rešitev:

```
plan = [move(b,3,2), move(c,a,3), move(b,2,c), move(a,1,b)]
```



Primer 2: menjava pnevmatike (PDDL)

Init(Tire(Flat) \wedge Tire(Spare) \wedge At(Flat, Axle) \wedge At(Spare, Trunk))

Goal(At(Spare, Axle))

Action(Remove(obj, loc),
 PRECOND: At(obj, loc)
 EFFECT: \neg At(obj, loc) \wedge At(obj, Ground))

Action(PutOn(t, Axle),
 PRECOND: Tire(t) \wedge At(t, Ground) \wedge \neg At(Flat, Axle) \wedge \neg At(Spare, Axle)
 EFFECT: \neg At(t, Ground) \wedge At(t, Axle))

Action(LeaveOvernight,
 PRECOND:
 EFFECT: \neg At(Spare, Ground) \wedge \neg At(Spare, Axle) \wedge \neg At(Spare, Trunk)
 \wedge \neg At(Flat, Ground) \wedge \neg At(Flat, Axle) \wedge \neg At(Flat, Trunk))

- Možna rešitev?
- Kako se akcije odražajo na **zaporednih spremembah stanja**?



“Klasično” preiskovanje prostora stanj

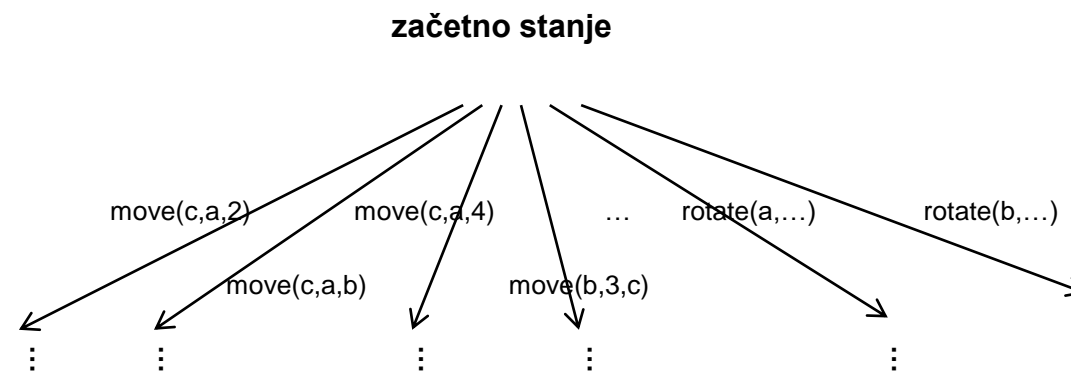
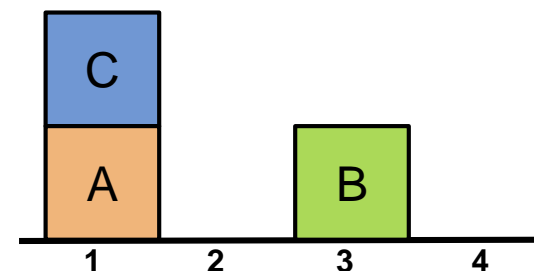
- uporaba neinformiranih, informiranih ali lokalnih **preiskovalnih algoritmov**
- rezultat: **kombinatorična eksplozija** prostora stanj
- iskanje v smeri od začetnega k ciljnemu stanju lahko razvija vozlišča z uporabo akcij, ki niso relevantne

- **primeri:**

- možni premiki kock iz začetnega stanja
- akcija: `buy(Isbn)`
začetno stanje: `[]`,
predpogoji: `[]`,
učinki: `add [own(Isbn)]`,
cilj: `[own(1234567890)]`

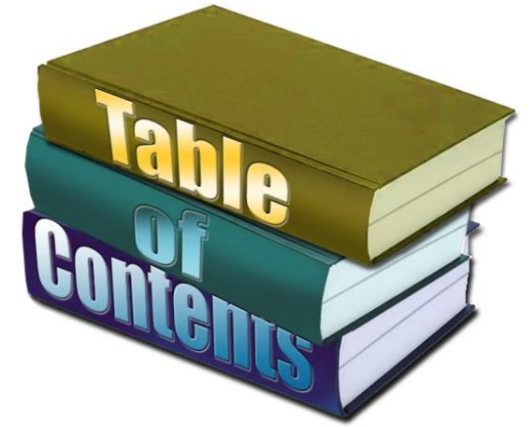
- **rešitve:**

- dobra **hevristična ocena**
- **drugačen pristop** k preiskovanju

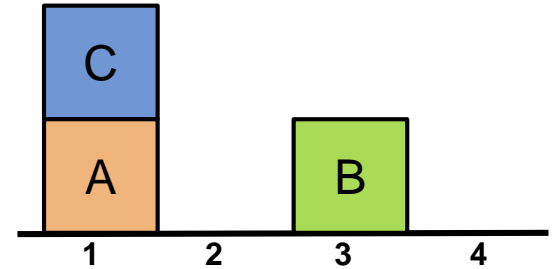


Pregled

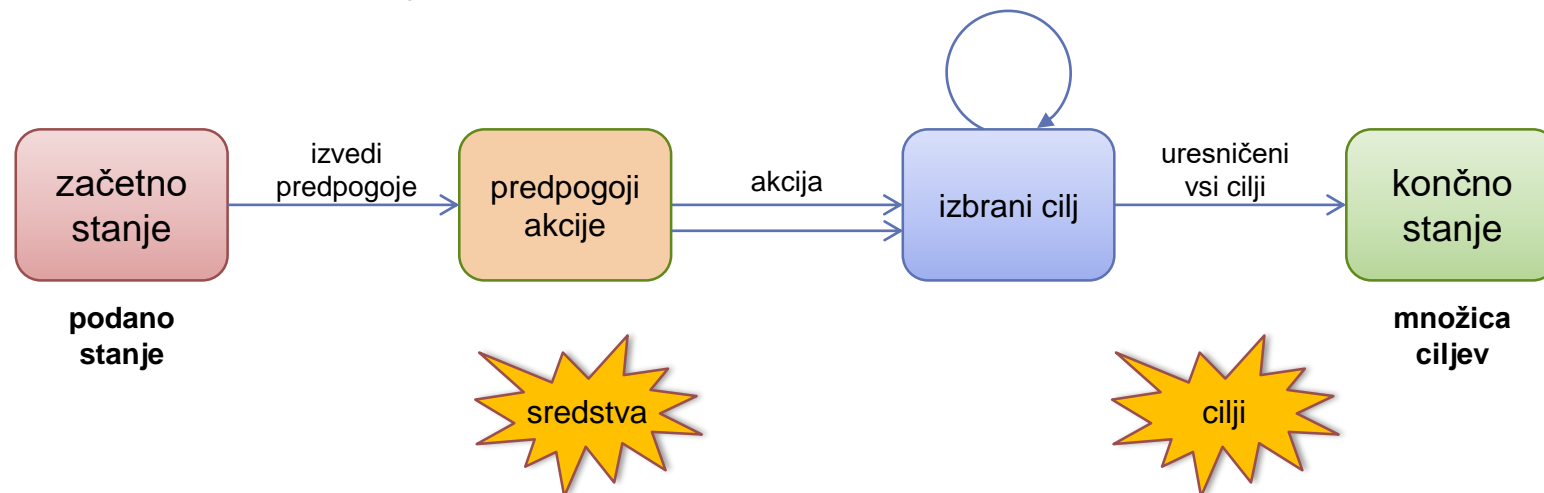
- igranje iger
 - predstavitev problema
 - algoritem MINIMAX
 - rezanje alfa-beta
- planiranje in razporejanje opravil
 - predstavitev problema
 - planiranje s "klasičnim" preiskovanjem prostora stanj
 - planiranje s sredstvi in cilji
 - planiranje z regresiranjem ciljev
 - razporejanje opravil



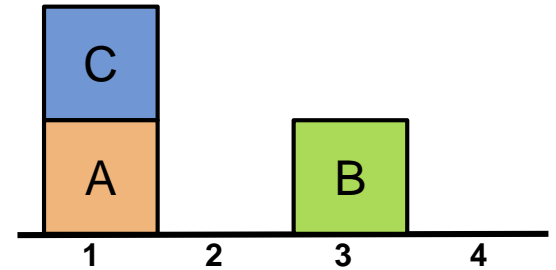
Planiranje s sredstvi in cilji



- primer iz sveta kock
stanje: `[on(c,a), on(a,1), on(b,3), clear(c), clear(2), clear(b), clear(4)]`
cilj: `[on(a,b), on(b,c)]`
- način reševanja:
 1. izberi **nerешen cilj**
 2. izberi **akcijo**, ki lahko vzpostavi (doseže) ta cilj
 3. ker ima akcija **predpogoje**, omogoči akcijo z **izvedbo predpogojev**
 4. **izvedi akcijo**
 5. vrni se v **korak 1** ali **končaj**, če so **uresničeni vsi cilji**

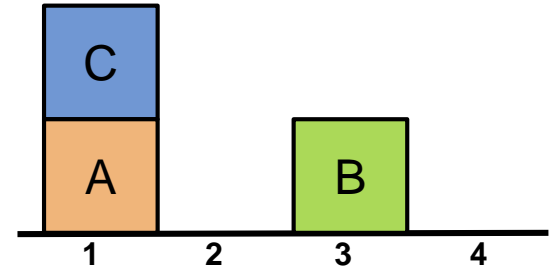


Planiranje s sredstvi in cilji



- primer iz sveta kock
stanje: `[on(c,a), on(a,1), on(b,3), clear(c), clear(2), clear(b), clear(4)]`
cilj: `[on(a,b), on(b,c)]`
- rešitev plana **pri preiskovanju v globino**:
`move(c,a,2) % izpolnjujemo on(a,b), ki potrebuje clear(a)`
`move(a,1,b) % izpolnimo cilj on(a,b)`
`move(a,b,1) % izpolnjujemo on(b,c), ki potrebuje clear(b), pokvarimo on(a,b)`
`move(b,3,c) % izpolnimo cilj on(b,c)`
`move(a,1,b) % ponovno izpolnimo cilj on(a,b)`
`<plan zaključen, vsi cilji izpolnjeni>`
- pomembne podrobnosti:
 - strategija preiskovanja (v globino, širino, iterativno poglobljanje)
 - ali bi **iterativno poglobljanje** in **iskanje v širino** našla najkrajši plan?
 - princip **varovanja (ščitenja) ciljev** (angl. *goal protection*): pri preiskovanju lahko dodatno varujemo, da ne podremo že doseženih ciljev

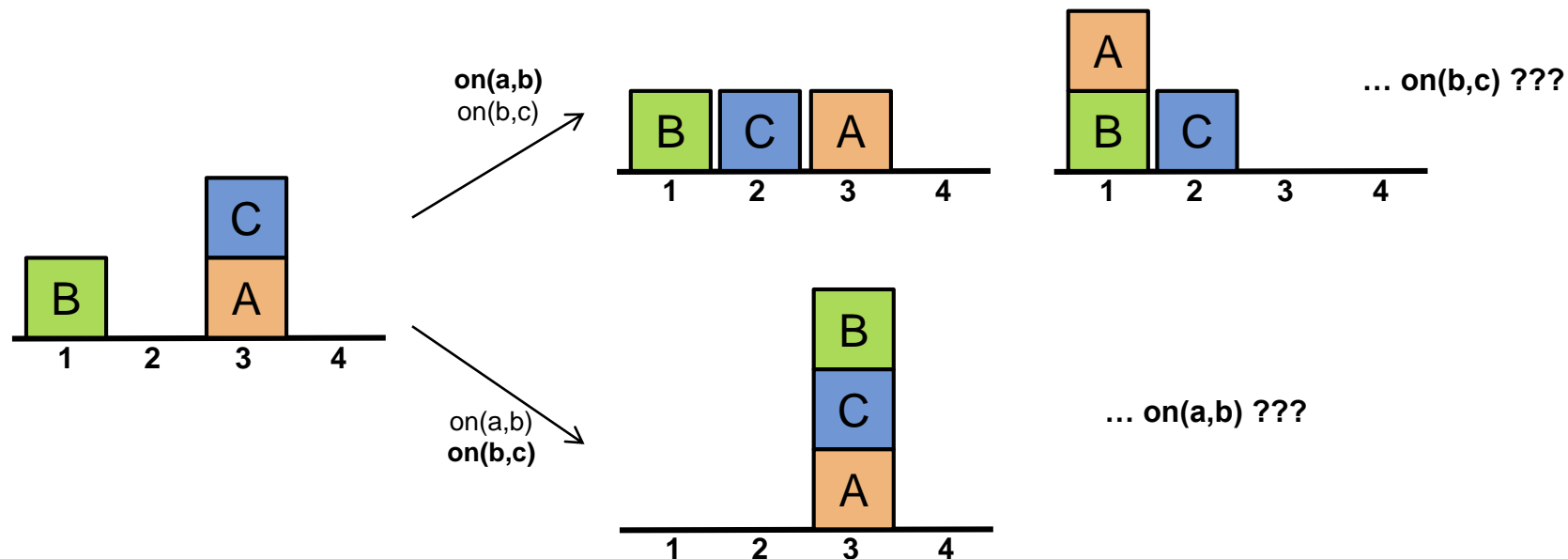
Planiranje s sredstvi in cilji



- primer iz sveta kock
stanje: `[on(c,a), on(a,1), on(b,3), clear(c), clear(2), clear(b), clear(4)]`
cilj: `[on(a,b), on(b,c)]`
- pri iskanju v širino / iterativnem poglobljanju dobimo naslednjo rešitev:
`move(c,a,2) % doseže clear(a) za move(b,3,a)`
`move(b,3,a) % doseže on(b,a) za move(b,a,c)`
`move(b,a,c) % doseže clear(a) za move(a,1,b) / doseže on(b,c)`
`move(a,1,b) % doseže on(a,b), vsi cilji izpolnjeni`
idealno bi bilo `move(b,3,c)` ?
- najkrajši plan ni (vsebinsko) optimalen?
- zakaj?

Sussmanova anomalija

- Sussman anomaly (Gerald Sussman, 1975)
- je problem interakcije med cilji
 - algoritem za planiranje (STRIPS) obravnava cilje "lokalno" (enega po enega, ne ozirajoč se na drugega med reševanjem prvega)
 - z doseganjem enega cilja algoritem razveljavi že dosežene cilje ali predpogoje za njihovo doseganje
 - planiranje poteka linearno (najprej prvi cilj, šele nato naslednji, ...)
 - vrstni red obravnavanja ciljev vpliva tudi na nepotrebne korake pri planiranju
- rešitve
 - drugačen algoritem za planiranje (regresiranje ciljev)
 - ne vztrajaj na urejenosti ciljev, če to ni nujno potrebno (nelinearno planiranje)



Demo

- <https://stripsfiddle.meteorapp.com>
- Frenk Dragar, študent 2020/21:
[PDDL za menjavo avtomobilske gume](#)
[PDDL za kuhanje kave](#)

STRIPS-Fiddle

Home

About

Contact

Run

BFS

DFS

Save

Share

Sign in / Join

Domain

Select an existing Domain

Blocks World 1

Name

Blocks World 1

Code

```
(define (domain blocksworld)
  (:requirements :strips)
  (:action move
    :parameters (?b ?t1 ?t2)
    :precondition (and (block ?b) (table ?t1) (table ?t2) (on ?b ?t1) (not (on ?b ?t2)))
    :effect (and (on ?b ?t2) (not (on ?b ?t1))))
)
```

Problem

Select an existing Problem

Move Blocks From a to b

Name

Move Blocks From a to b

Code

```
(define (problem move-blocks-from-a-to-b)
  (:domain blocksworld)
  (:init (and (block a) (block b) (table x) (table y)
    (on a x) (on b x)))
  (:goal (and (on a y) (on b y)))
)
```

Output

Initializing, this may take a couple of seconds or minutes, depending upon the domain. Please wait ..

Using breadth-first-search.

Depth: 0, 2 child states.

Depth: 1, 2 child states.

Depth: 1, 2 child states.

Solution found in 2 steps!

1. move a x y

2. move b x y



**planiranje,
razporejanje opravil**