

OSNOVE UMETNE INTELIGENCE

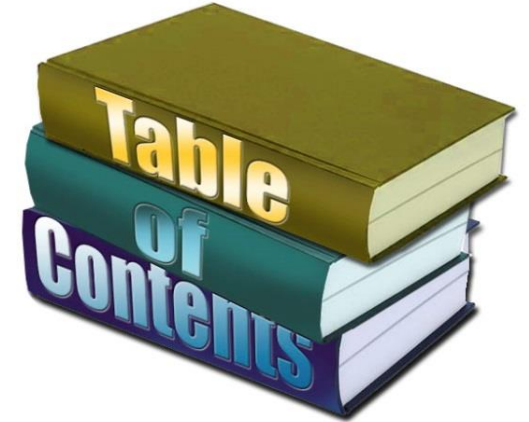
2021/22

*planiranje
razporejanje opravil*

Pridobljeno znanje s prejšnjih predavanj

- **igranje iger med nasprotnikoma**
 - dva igralca, MIN in MAX, izmenične poteze v igralnem drevesu
 - igralca vplivata na vrednost **kriterijske funkcije** v listih
 - **algoritem MINIMAX** določa optimalno strategijo, če igralca igrata optimalno
 - **rezanje alfa-beta** vrne isto zaporedje potez kot bi algoritem MINIMAX s to razliko, da ne upošteva vej, ki ne vplivajo na končno odločitev
 - alfa, beta, prenašanje vrednosti v globino, posodabljanje vrednosti navzgor
 - rezultat rezanja odvisen od vrstnega reda vozlišč, časovna zahtevnost?
- **planiranje**
 - začetno stanje, akcije, ciljno stanje
 - akcije imajo: predpogoje, učinke, omejitve
 - jezika STRIPS, PDDL

Pregled



III. PLANIRANJE in razporejanje opravil

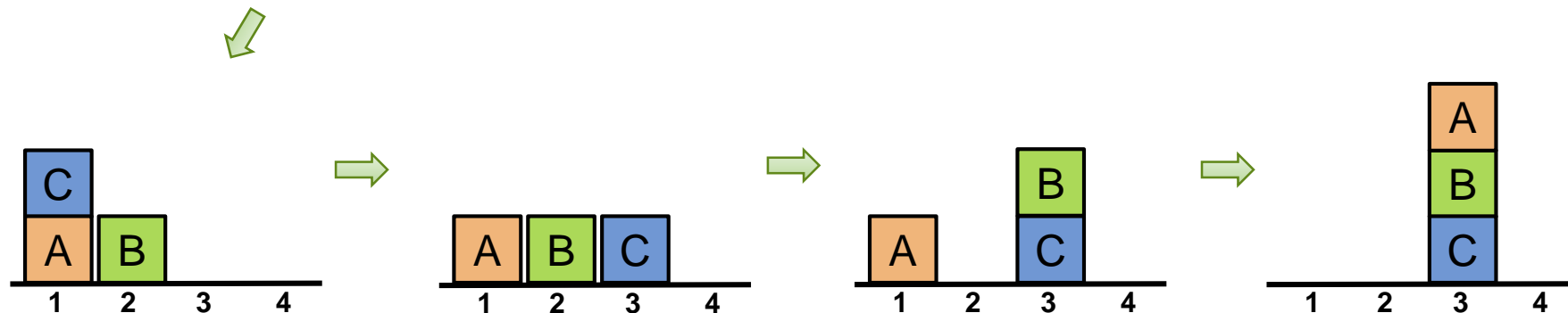
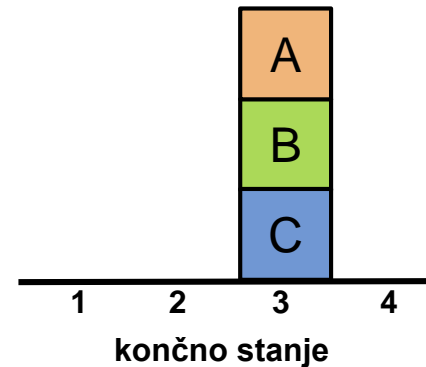
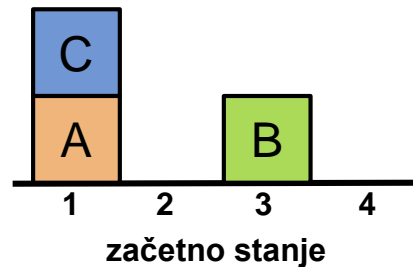
- predstavitev problema
- planiranje s "klasičnim" preiskovanjem prostora stanj
- planiranje s sredstvi in cilji
- planiranje z regresiranjem ciljev
- razporejanje opravil

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**?



Demo

- <https://stripsfiddle.herokuapp.com/>
- primeri PDDL:
 - [menjava avtomobilske gume](#) (Frenk Dragar, 2020/21; Andraž Žnidar, 2021/22)
 - [kuhanje kave](#) (Matic Klopčič, 2021/22)

The screenshot shows the STRIPS-Fiddle web application interface. The top navigation bar includes links for Home, About, Contact, Run (highlighted in green), BFS, DFS, Save, and Share, along with a Sign in / Join dropdown. The main content area is divided into three sections: Domain, Problem, and Output.

Domain: A dropdown menu shows "Blocks World 1" selected. Below it, the Name field contains "Blocks World 1". The Code field contains the following PDDL 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: A dropdown menu shows "Move Blocks From a to b" selected. Below it, the Name field contains "Move Blocks From a to b". The Code field contains the following PDDL 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: The output section shows the following text:

```
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
```

“Klasično” preiskovanje prostora stanj

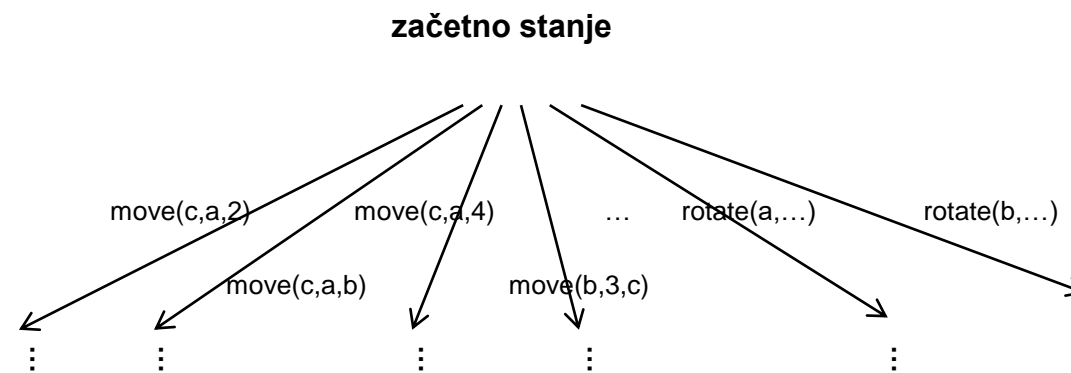
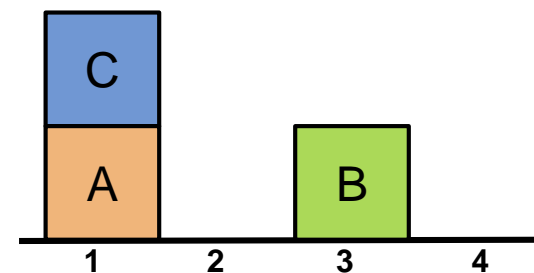
- uporaba neinformiranih, informiranih ali lokalnih **preiskovalnih algoritmov**
- rezultat: **kombinatorična eksplozija** prostora stanj
- iskanje v smeri od začetnega k ciljnemu stanju lahko razvija vozlišča z **uporabo akcij, ki niso relevantne**

- **primeri:**

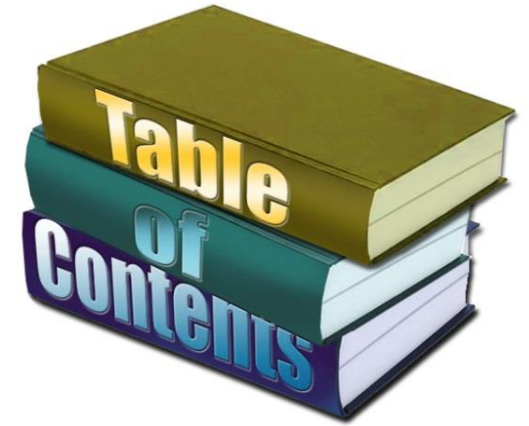
- možni premiki kock iz začetnega stanja
- akcija: `buy(Isbn)`
začetno stanje: `[]`,
predpogoji: `[]`,
učinki: `add [own(Isbn)]`,
cilj: `[own(1234567890)]`

- **rešitve:**

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



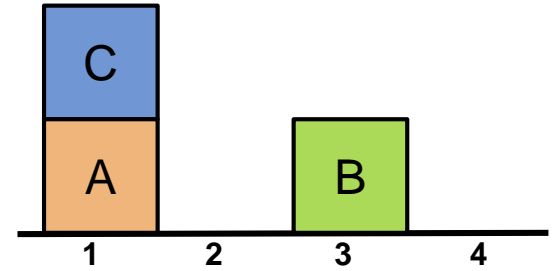
Pregled



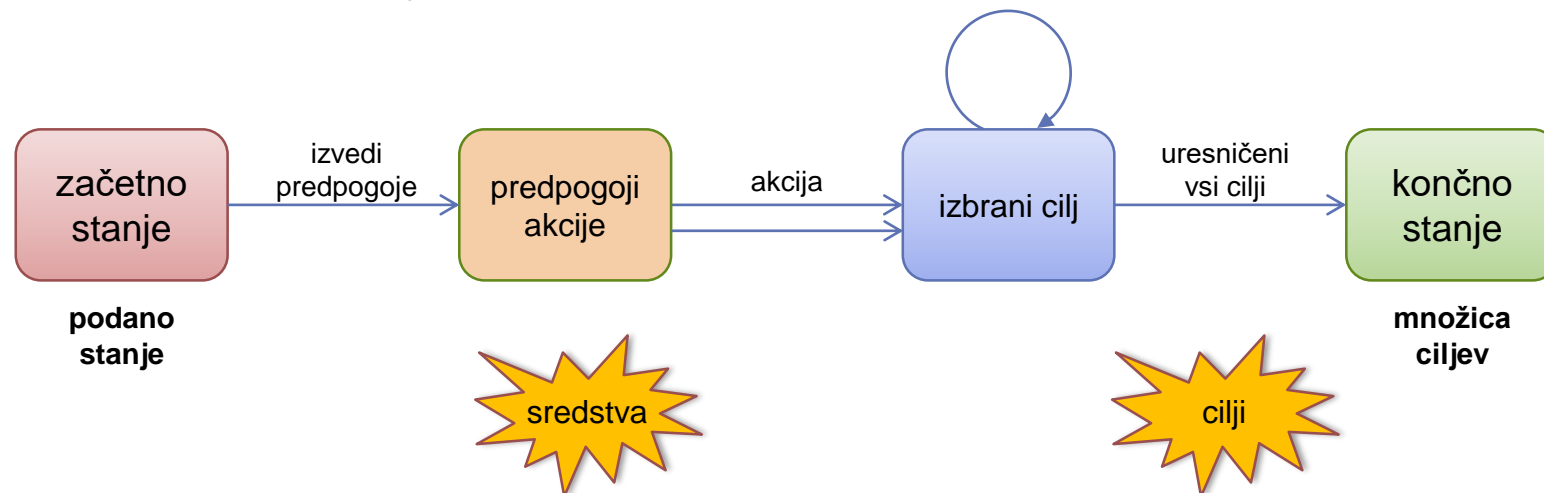
III. PLANIRANJE in razporejanje opravil

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

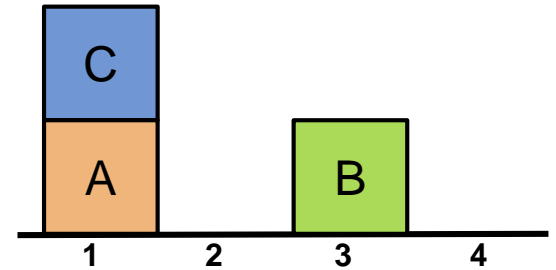
Planiranje s sredstvi in cilji



- 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 **nerešen 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**



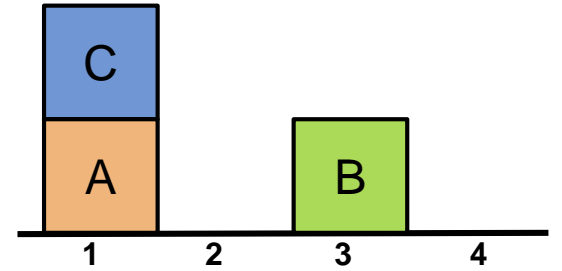
Planiranje s sredstvi in cilji



- 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)

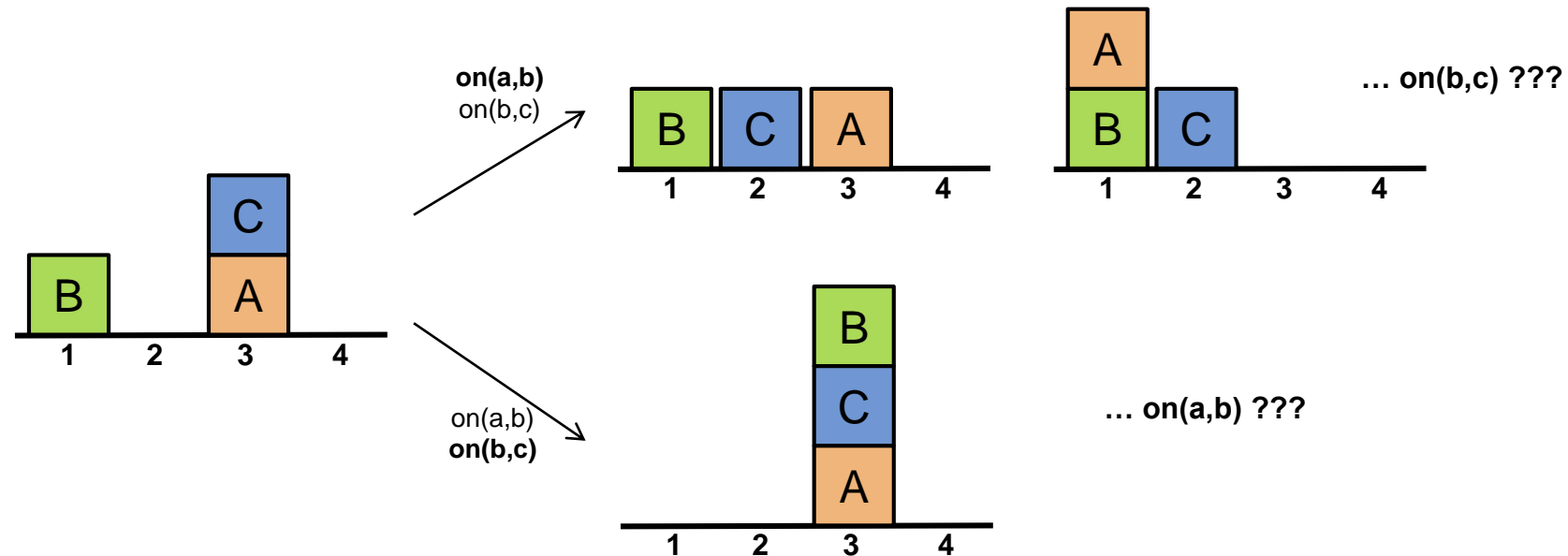
move(a,1,b) % doseže on(a,b), vsi cilji izpolnjeni

idealno bi bilo move(b,3,c) ?

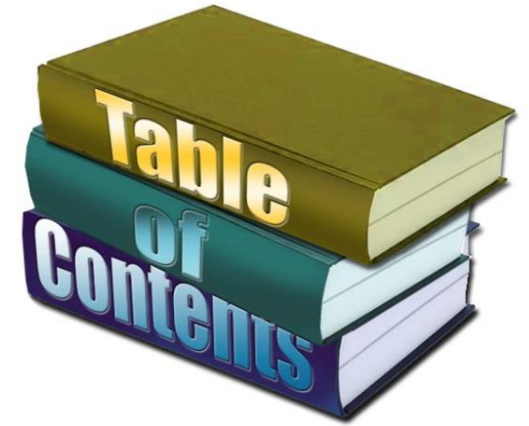
- najkrajši plan ni (vsebinsko) optimalen?
- zakaj?

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)



Pregled

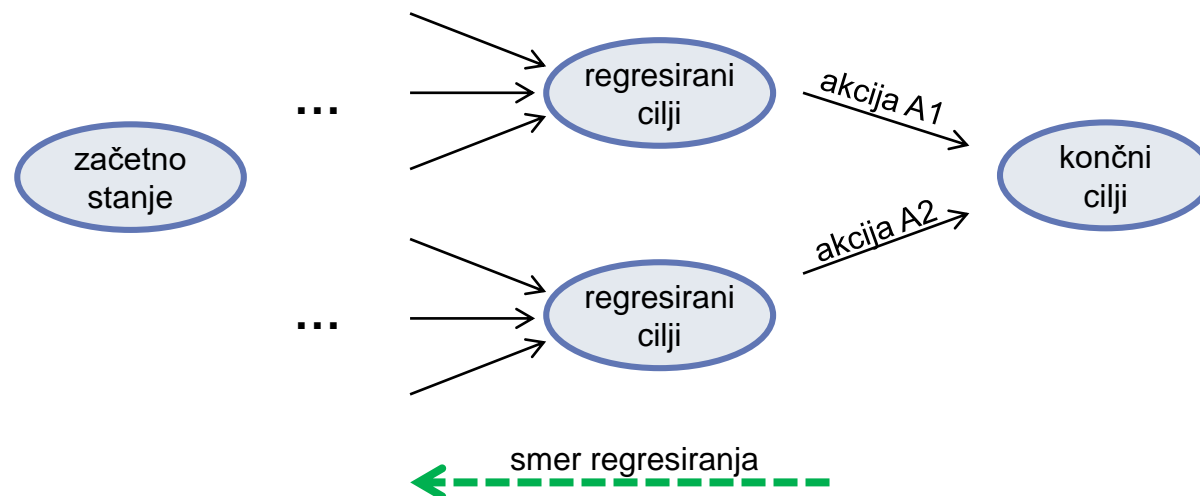


III. PLANIRANJE in razporejanje opravil

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

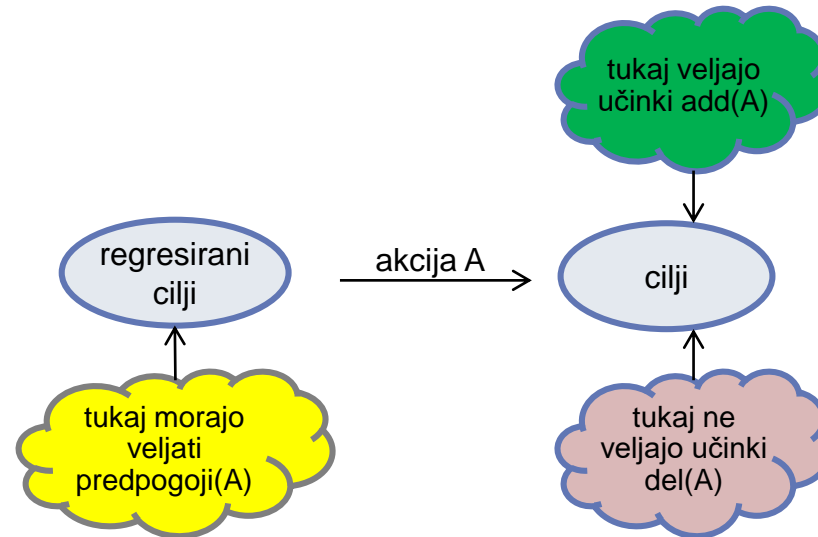
Planiranje z regresiranjem ciljev

- rešitev za Sussmanovo anomalijo
- vzvratno preiskovanje od cilja proti začetnemu stanju (angl. *goal regression through action*)
- drugačna filozofija:
 - *globalno* planiranje, ker algoritem za planiranje obravnava vse cilje hkrati
 - ne obravnavamo samo akcij, ki so *možne*, temveč *najbolj smiselne*
- postopek:
 - izberemo akcijo, ki doseže izbrani cilj (in čim več preostalih ciljev)
 - izračunamo "predhodne" cilje ob uporabi te akcije (= regresiranje ciljev skozi akcijo)
 - nadaljujemo z regresiranjem, dokler ne pridemo do ciljev, ki so izpolnjeni v začetnem stanju



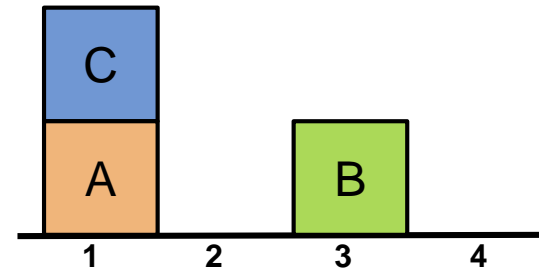
Planiranje z regresiranjem ciljev

- postopek regresiranja ciljev



- $\text{regresirani cilji} = \text{cilji} \cup \text{predpogoji}(A) - \text{add}(A)$
- $\text{veljati mora cilji} \cap \text{del}(A) = \emptyset$
- "stanja" pri preiskovanju so **množice ciljev**
- **ciljni pogoj:** regresirani cilji \subseteq cilji v začetnem stanju
- uporabimo znane preiskovalne algoritme (neinformirani / informirani algoritmi; A*, heuristika?)

Planiranje z regresiranjem ciljev



- v primeru iz sveta kock velja:
stanje: $[on(c,a), on(a,1), on(b,3), clear(c), clear(2), clear(b), clear(4)]$
cilj: $[on(a,b), on(b,c)]$

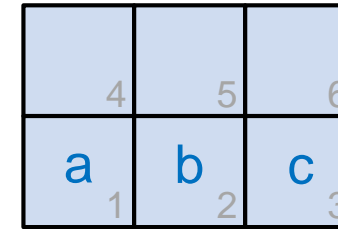
- rešitev z regresiranjem ciljev najde optimalno rešitev
move(c,a,2)
move(b,3,c)
move(a,1,b) %plan zaključen, vsi cilji izpolnjeni

- vaja regresiranja:
Regresiraj cilja $C = \{on(a,b), on(b,c)\}$ skozi akcijo $move(a,2,b)$.

$$\begin{aligned} \text{Regresirani cilji} &= C \cup \text{predpogoji}(A) - \text{add}(A) \\ &= \{on(a,b), on(b,c)\} \cup \{clear(a), clear(b), on(a,2)\} - \{on(a,b), clear(2)\} = \\ &= \{on(b,c), clear(a), clear(b), on(a,2)\} \end{aligned}$$

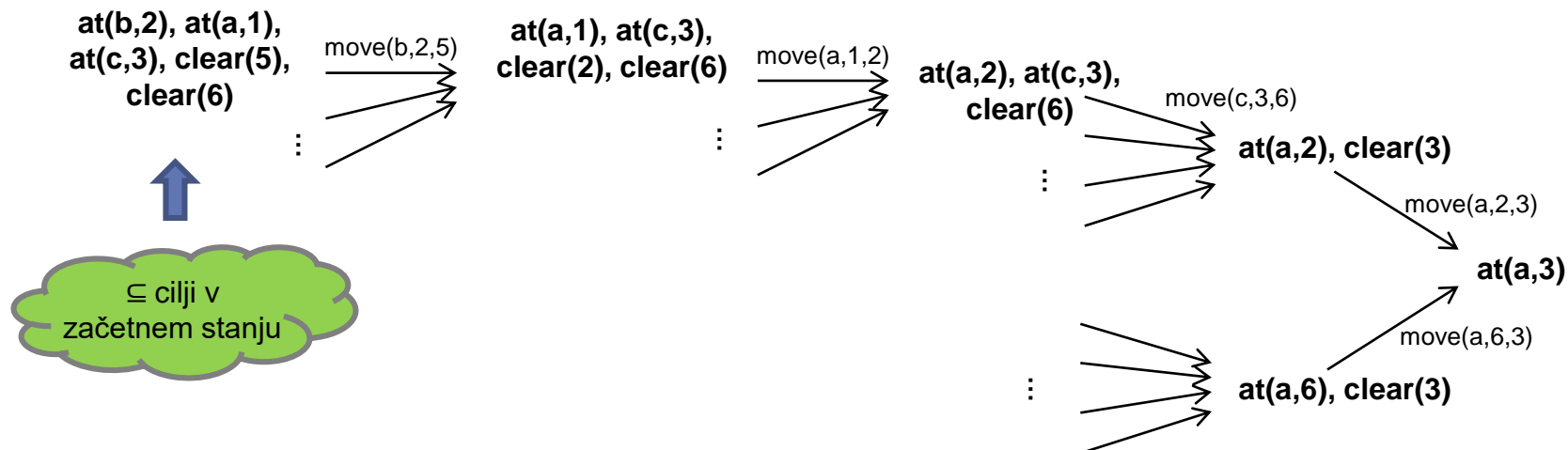
$$\text{Pogoj: } \{on(a,b), on(b,c)\} \cap \{on(a,2), clear(b)\} = \emptyset$$

Planiranje z regresiranjem ciljev



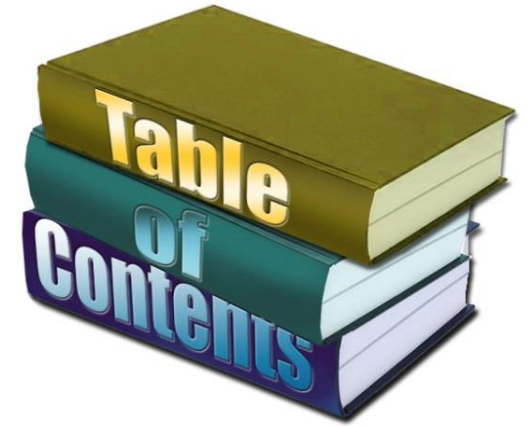
- primer: roboti na pravokotni mreži
- začetno stanje: [at(a,1), at(b,2), at(c,3), clear(4), clear(5), clear(6)]
- ciljno stanje: [at(a,3)]
- akcija:

| | |
|----------------------|------------------------------------|
| | move(Robot, From, To) |
| predpogoj: | [at(Robot, From), clear(To)] |
| implicitne omejitve: | [robot(Robot), adjacent(From, To)] |
| add: | [at(R, To), clear(From)] |
| del: | [at(Robot, From), clear(To)] |



- plan: $move(b,2,5), move(a,1,2), move(c,3,6), move(a,2,3)$

Pregled

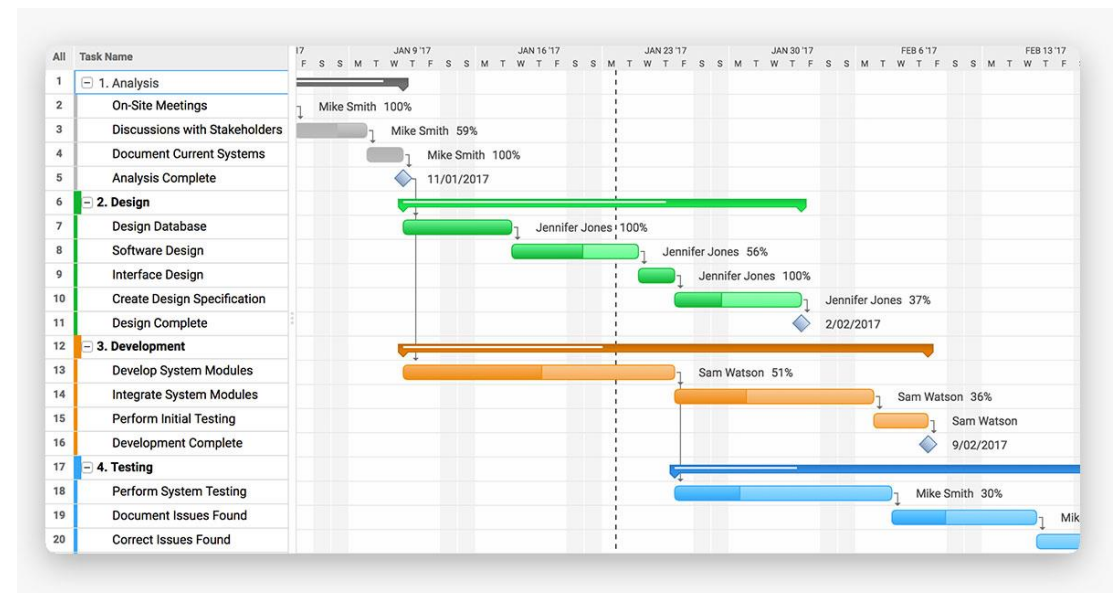


III. PLANIRANJE in razporejanje opravil

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

Planiranje in razporejanje opravil

- do sedaj (klasično planiranje): **kaj narediti** in v kakšnem **vrstnem redu**
- pristopi:
 - planiranje kot preiskovanje prostora stanj
 - planiranje s sredstvi in cilji
 - planiranje z regresiranjem ciljev skozi akcije
- v realnosti imamo številne **dodatne omejitve**:
 - **časovne omejitve** (začetki aktivnosti, trajanja aktivnosti, roki zaključkov)
 - **resursi** (omejeno število procesorjev, kadra, bencina, denarja, surovin, ...)



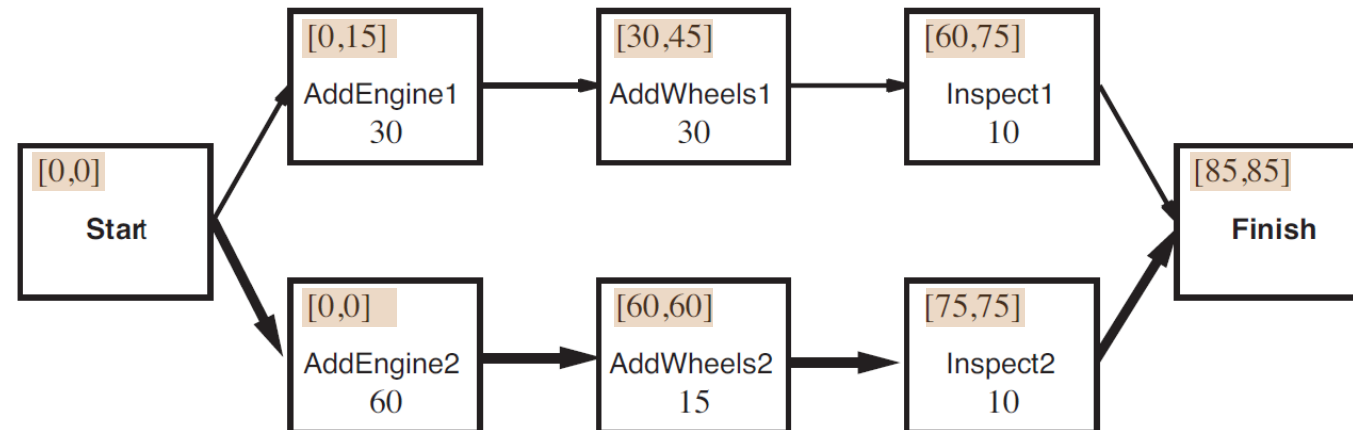
Razporejanje opravil

- delno urejen plan: vrstni red podmnožice aktivnosti je lahko urejen
- razširimo lahko notacijo (PDDL):
 - **Akcija1** < **Akcija2**: pomeni, da se mora Akcija1 zgoditi pred Akcijo2
 - **Resources** podaja števila razpoložljivih resursov
 - **DURATION** opredeljuje trajanje posamezne akcije
 - **CONSUME** opredeljuje (trajno) porabo določene količine resursov
 - **USE** opredeljuje (začasno) zasedenost količine resursov med izvajanjem akcije

```
Jobs (AddEngine1 < AddWheels1 < Inspect1,  
      AddEngine2 < AddWheels2 < Inspect2 )  
Resources (EngineHoists(1), WheelStations(1), Inspectors(2), LugNuts(500))  
  
Action (AddEngine1 , DURATION:30,  
        USE:EngineHoists(1))  
Action (AddEngine2 , DURATION:60,  
        USE:EngineHoists(1))  
Action (AddWheels1 , DURATION:30,  
        CONSUME:LugNuts(20), USE:WheelStations(1))  
Action (AddWheels2 , DURATION:15,  
        CONSUME:LugNuts(20), USE:WheelStations(1))  
Action (Inspect i, DURATION:10,  
        USE:Inspectors (1))
```

Razporejanje opravil

- za začetek: samo časovne omejitve
- **metoda kritične poti**
 - kritična pot: pot, ki je najdaljša in določa dolžino trajanja celotnega plana (krajšanje vzporednih poti ne vpliva na trajanje plana)
 - vsaki akciji priredimo par **[ES, LS]**:
 - **ES** – najbolj zgodnji možen začetek (angl. *Earliest Start*)
 - **LS** – najbolj pozni možen začetek (angl. *Latest Start*)



Razporejanje opravil

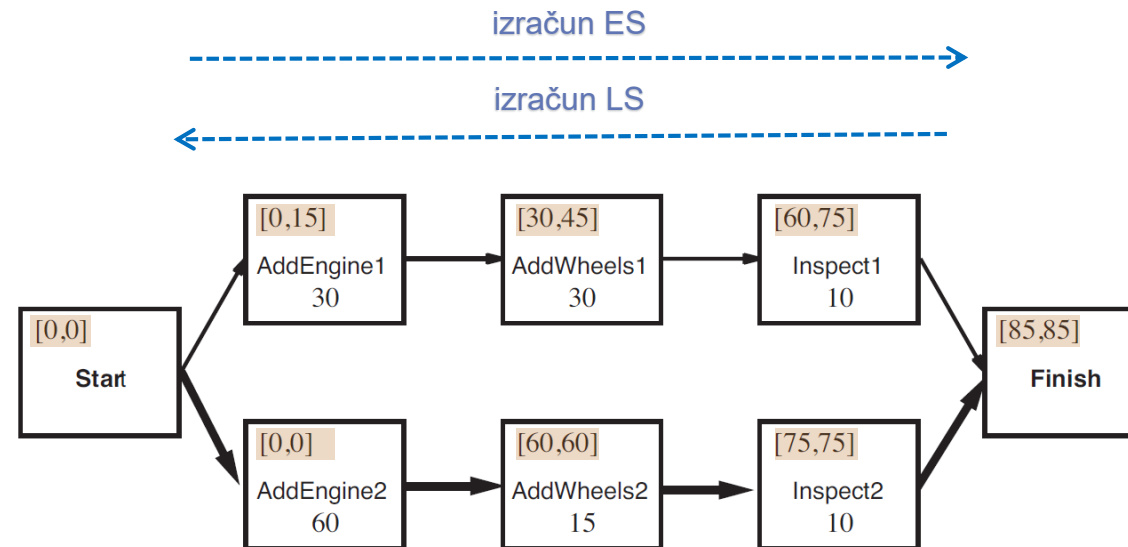
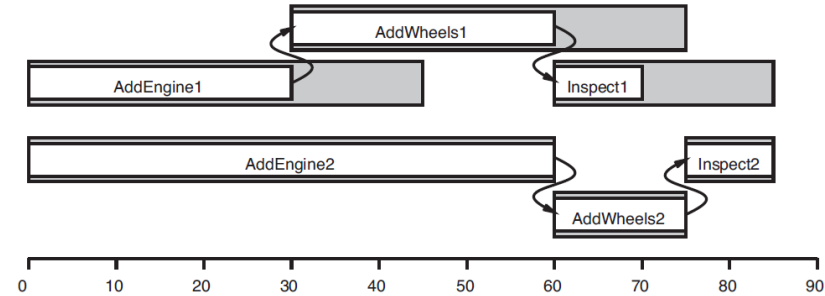
$$ES(Start) = 0$$

$$ES(B) = \max_{A < B} [ES(A) + Duration(A)]$$

$$LS(Finish) = ES(Finish)$$

$$LS(A) = \min_{A < B} [LS(B) - Duration(A)]$$

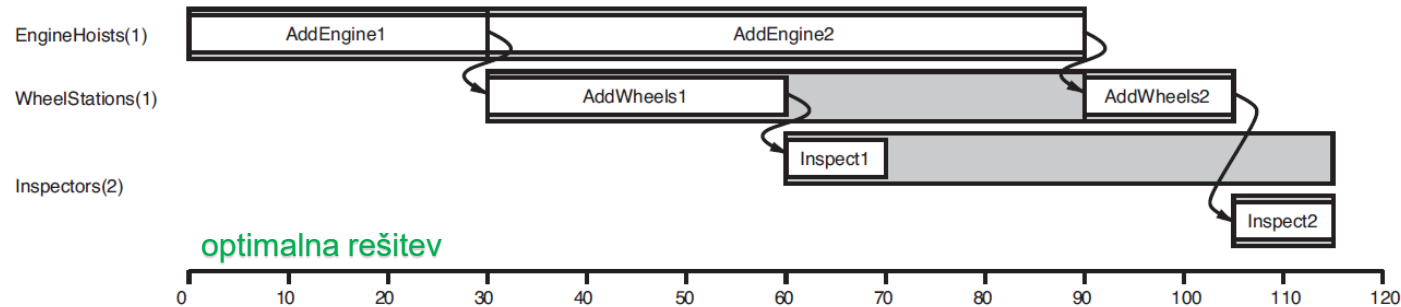
$$rezerva (slack) = LS - ES$$



- časovna zahtevnost algoritma: $O(Nb)$, N – število akcij, b – faktor vejanja

Razporejanje opravil

- dodatno: upoštevanje tudi resursov
- uvede **omejitev**, da se aktivnosti, ki potrebujeta iste resurse, ne smeta prekrivati



- sprememba časovne zahtevnosti: $O(Nb)$ → NP-težek problem (!)
- primer izziv iz leta 1963 nerešen 23 let:
 - resursi: 10 strojev, 10 nalog, 100 akcij
 - preizkušene metode: simulirano ohlajanje, tabu search, razveji in omeji, ...
- primerna heuristika: algoritem **najmanjše časovne rezerve** (angl. *minimum slack algorithm*)
 - na vsaki iteraciji dodeli **najbolj zgodnji možen začetek** akciji, ki ima **izpolnjene vse predhodnike** in ima **najmanj časovne rezerve**,
 - nato posodobi [ES in LS] za celotni graf in ponovi.

Razporejanje opravil

- Kakšen je rezultat simulacije algoritma najmanjše časovne rezerve na obravnavanem problemu?
- Ali je rešitev enaka optimalni? Zakaj?
- Kako upoštevati omejitve v zaporedju akcij pri pristopih za planiranje?
- Kako upoštevati omejitve v omejenem številu resursov?



Primer izpitne naloge

- 3. izpit, 2. 9. 2019

2. NALOGA (10t):

Podan je naslednji delno urejen plan s trajanji akcij, njihovimi odvisnostmi in uporabo resursov:

```
Jobs (Zajtrk<Kosilo<Vecerja, Kava<Caj)
Resources (Salica(1), Lonec(1))
Action (Zajtrk, DURATION:10, USE:Salica(1))
Action (Kosilo, DURATION:15)
Action (Vecerja, DURATION:10, USE:Lonec(1))
Action (Kava, DURATION:30, USE:Salica(1))
Action (Caj, DURATION:15, USE:Lonec(1))
```

- a) (7t) Na zgornjem planu simuliraj *algoritem najmanjše časovne rezerve* (angl. minimum slack algorithm) in z njim določi plan izvajanja (grafično).
- b) (3t) Ali je algoritem v točki a) našel optimalno rešitev? Če ne, predlagaj boljšo (na pamet, brez simulacije algoritma).