

VEŠTAČKA INTELIGENCIJA

PLANIRANJE

Sadržaj

- Osnovne postavke
- Green-ova metoda
- STRIPS



Planiranje

- ▣ šta treba uraditi (**ciljevi**),
- ▣ kako (i kada) to uraditi (**plan**).
- ▣ **Problem planiranja** - kako doći od trenutnog stanja do željenog ciljnog stanja?
- ▣ **Planiranje uključuje**
 - ▣ Selekciju akcija, Sekvencu akcija i Upravljanje resursima
- ▣ **Planovi mogu biti**
 - ▣ sekvence akcija
 - ▣ politika/strategije (stablo akcija)

Problemi u realnom svetu...

- Zato što je realni svet...

- ▣ Dinamički
- ▣ Stohastički
- ▣ Delimično dostupan

- Zato što Akcije...

- ▣ Zahtevaju vreme
- ▣ Imaju kontinualne efekte

- ⇒ **Fokus na klasično planiranje**

- ⇒ Determinističko, statičko, potpuno dostupno

Rešavanje problema: planiranje ili traženje?

- **Planiranje** je vrsta/tehnika za rešavanje problema
 - ▣ zaključivanje o budućim događajima ...
 - ▣ ... sa ciljem da se verifikuje postojanje razumnih sekvenci akcija ...
 - ▣ ... da bi se postigao određeni cilj.
- Planiranje je **proces odlučivanja** u nizu akcija koji prethodi njihovom izvršenju.
- Agent koristi znanje o akcijama i njihovim posledicama da nađe rešenje u prostoru.

Rešavanje problema: planiranje ili traženje?

□ Planiranje kao traženje:

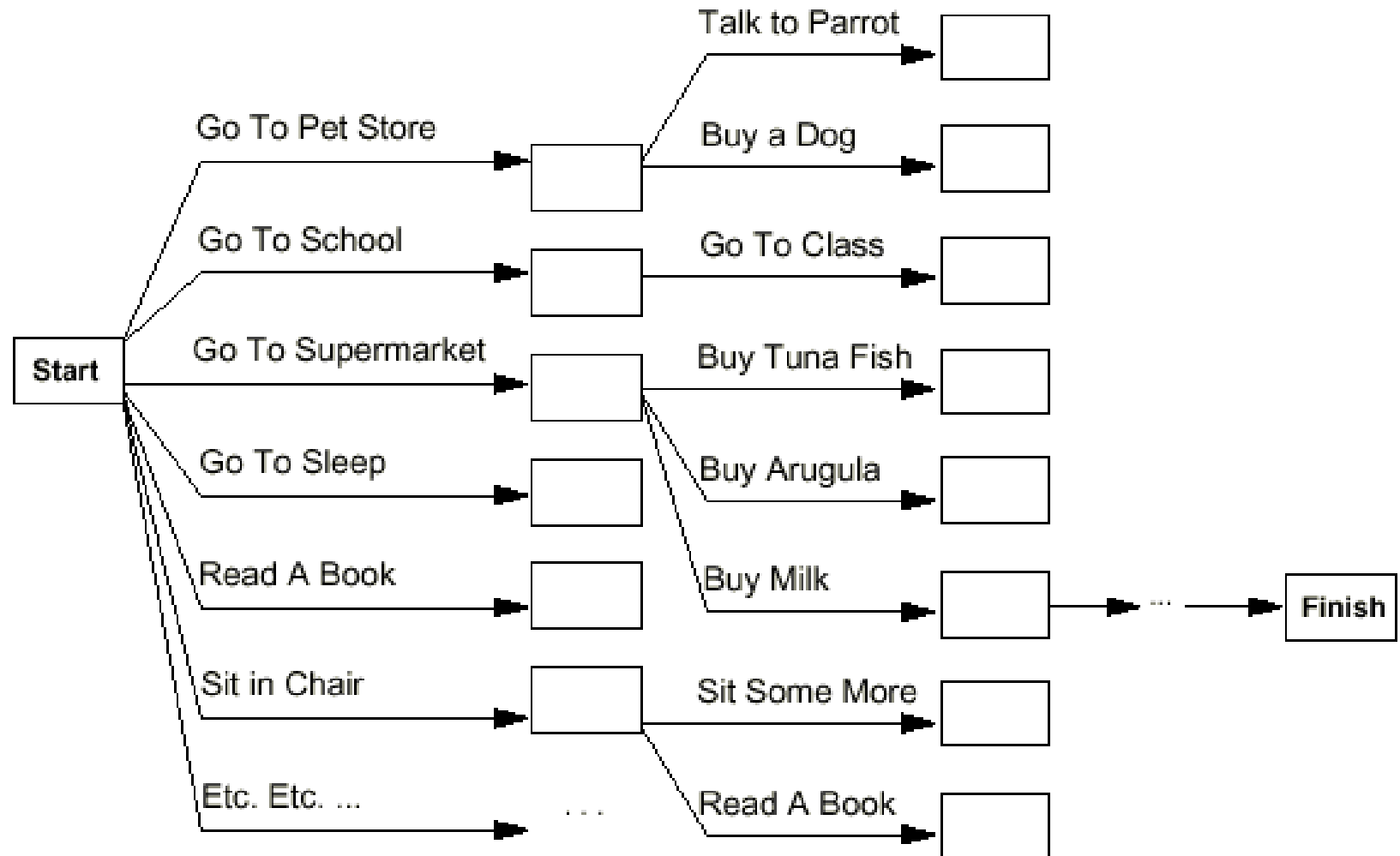
- ▣ traženje u prostoru stanja,
- ▣ ... u kome su promene sa jednog na drugo stanje određene akcijama.

□ Algoritmi za traženje

- ▣ ne poseduju znanje o tome koje akcije su korisne u određenoj situaciji.
- ▣ Ne mogu da odbace neke akcije kao nepotrebne u pojedinim koracima.

Planiranje kao traženje

Problem: kupi jabuke, hleb i cipele



Domen planiranja

- Fokus je na **reprezentacijama relacija**, preko **predikata** i **objekata**.
- Za svaki domen formira se specifičan first-order jezik koji sadrži predikate i funkcije korisne za opis domena.
- Domen planiranja je definisan preko **skupa operatora** koji su parametrizovana reprezentacija promena koje mogu da se dese u domenu.

Problem planiranja

Za domen planiranja D , standardni problem planiranja:

- **Ulazi**
- **Prostor stanja**
- **Izlaz**

Problem planiranja

□ Ulazi

- ▣ Početno stanje (sveta)
- ▣ Cilj (koji treba dostići)
- ▣ Domen D

Problem planiranja

□ **Prostor stanja**

- ▣ Sva stanja do kojih se može doći sekvencom akcija od početnog stanja
- ▣ Akcije su operatori sa navedenim parametrima,
- ▣ Akcije su instancirane na osnovu konstanti koje definišu početno stanje.

Problem planiranja

□ Izlaz

□ Plan:

Sekvenca akcija koja transformiše incijalno stanje u stanje koje zadovoljava cilj.

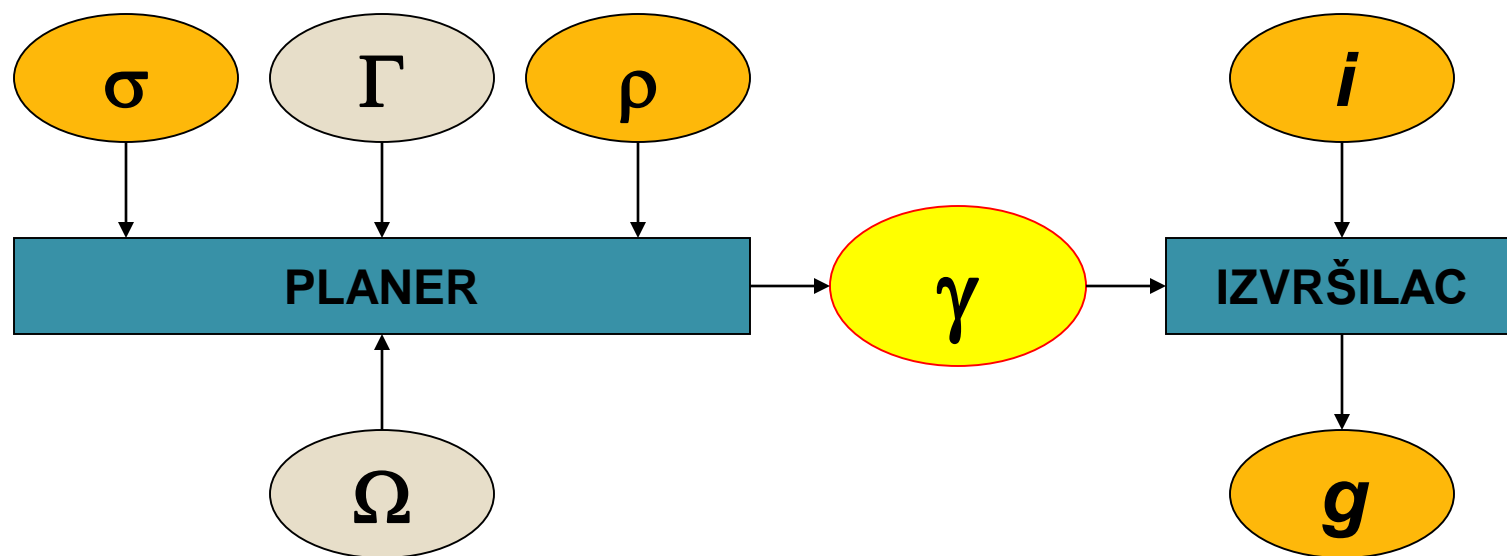
Agent koji planira ima **bazu znanja** koja opisuje akcije, opis cilja, i na osnovu opažanja formira plan koji kasnije izvršava.

Klasično planiranje

Preduslovi (za većinu klasičnih planera)

- Postoji kompletno znanje o incijalnom stanju.
- Cilj je konkretno individualno stanje sveta.
- Akcije menjaju svet iz jednog statičkog stanja u drugo.
- Akcije su determinističke
 - ▣ njihovi efekti su kompletno specificirani i predvidljivi,
 - ▣ ne modifikuju skup objekata u posmatranom svetu / domenu,
 - ▣ Promene u svetu se odnose jedino na rezultat primene akcija

Formulacija Planiranja / Green



Bazira se na poznavanju posledica mogućih akcija i upotrebi tog znanja radi postizanja nekog cilja.

Polazeći od opisa σ (**polazno stanje**), Γ (**skup akcija**), ρ (**cilj**), i Ω (**baza formula** o polaznom stanju, cilju i akcijama) odrediti **plan** γ .

Green-ova formulacija planiranja

- **Plan** mora da zadovolji uslove:
 - ▣ sve akcije koje se javljaju u planu moraju biti elementi skupa akcija Γ
 - ▣ mora postojati dokaz iz Ω da plan γ dovodi do stanja koje zadovoljava cilj ρ počevši od polaznog stanja σ
- Plan je akcija ili skup akcija koji su ulaz u IZVRŠILAC – primenom akcija na polazno stanje i daje stanje g koje zadovoljava opis cilja i .

Green-ova formulacija planiranja

- Posmatra planiranje kao dokazivanje teorema
- Bazirana na **rezoluciji** (odgovaranje na pitanja)
- Polazi se od formule

$$\exists p \text{ Cilj}(\text{Result}(p,s))$$

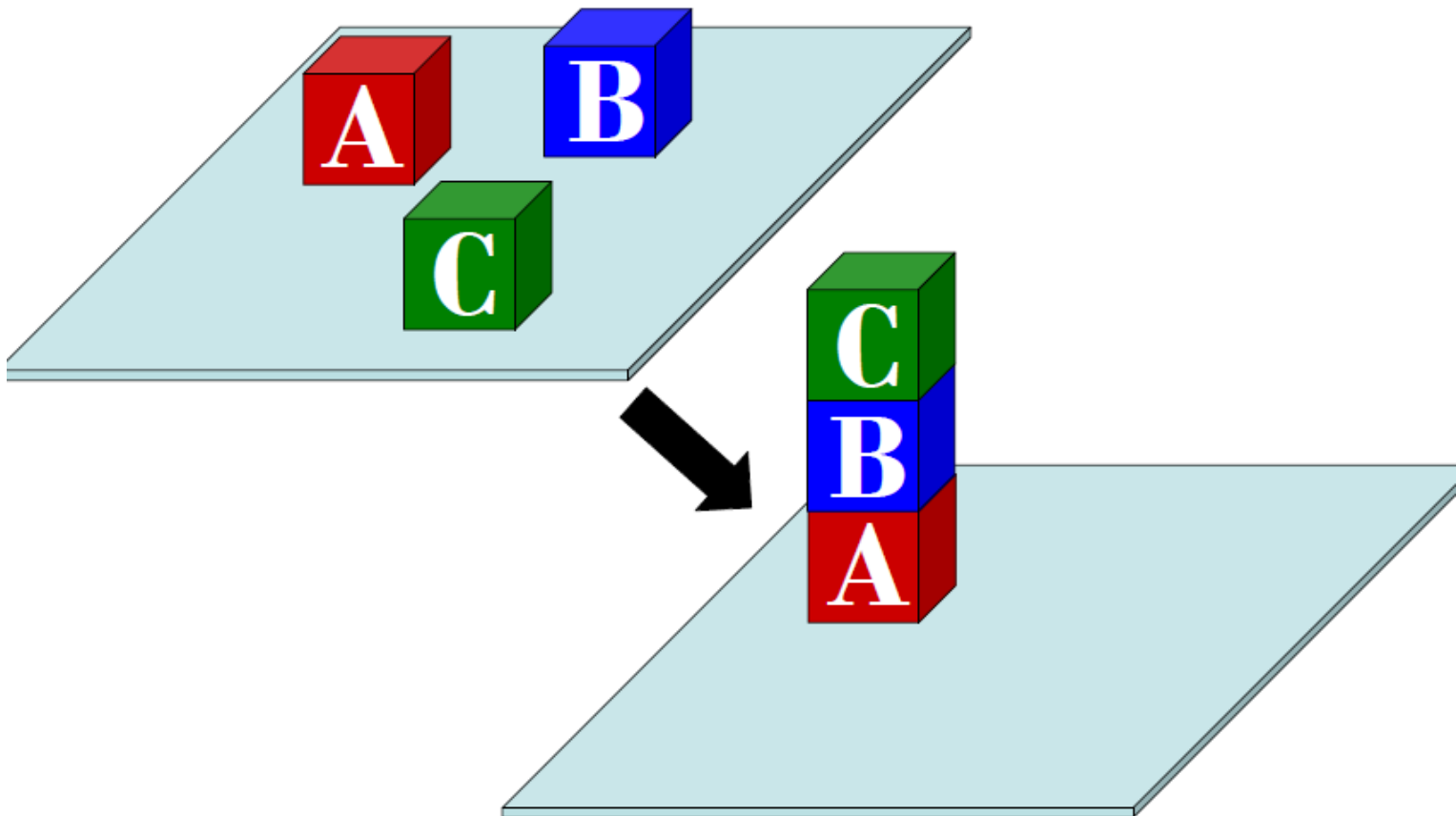
- Akcije se uredjuju u blokove (nizove akcija)
 $\text{Result}(l,s)$

- $\forall s \text{ Result}([],s) = s$

- $\forall a \forall p \forall s \text{ Result}([a | p],s) = \text{Result}(p, \text{Result}(a,s))$

Planiranje u svetu blokova

- Sto i blokovi, ruka robota koja pomera blokove
- Dimenzije, oblik, ostali atributi ?



Stanja u svetu blokova

- **Stanje** je prikaz sveta u određenom trenutku vremena.
- Za svako stanje uvodi se **oznaka**, pa se stanja tretiraju kao neki objekti.
- Da bi se opisalo stanje uvodi se **binarni predikat**

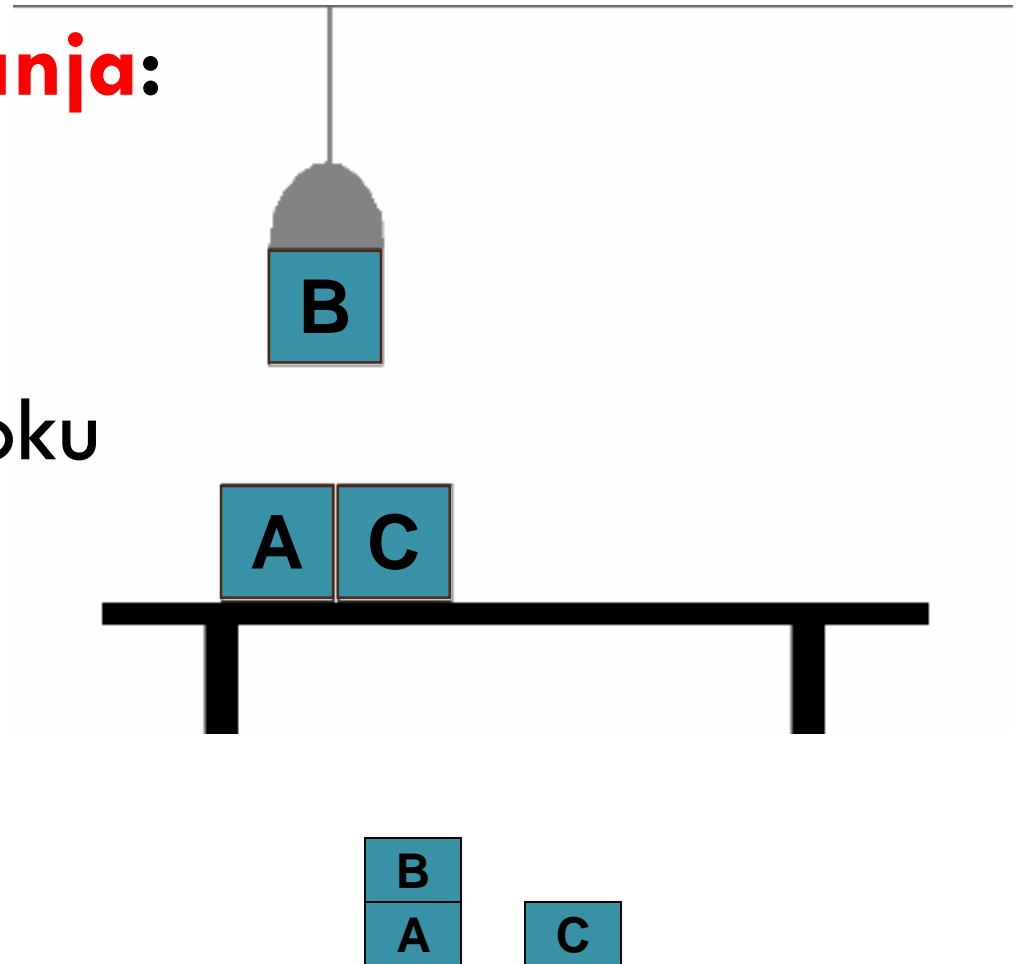
$T(\textit{stanje_bloka}, \textit{oznaka_stanja})$

koji kaže da je neka osobina tačna u određenom stanju.

Svet blokova

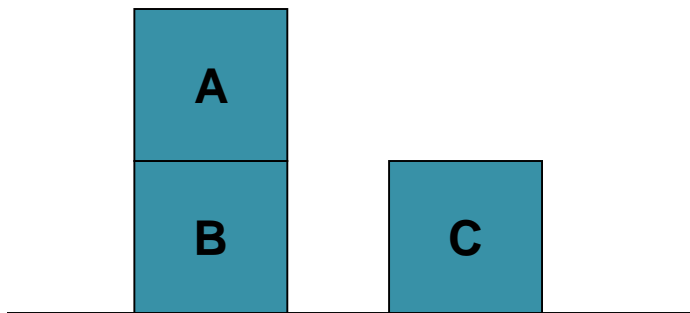
Predikati za opis stanja:

- Blok na stolu
 - ▣ Predikat *Table(x)*
- Blok na drugom bloku
 - ▣ Predikat *On(x,y)*
- Slobodan blok
 - ▣ Predikat *Clear(x)*



Primer

□ Stanje S2:



Opis stanja S2:

S2:

T(On(A, B), S2)

T(Table(B), S2)

T(Table(C), S2)

T(Clear(A), S2)

T(Clear(C), S2)

Akcije

- Operatori koji definišu promene u domenu
- Za **svet blokova** treba odrediti skup mogućih akcija u tom svetu preko operatora.
- **Operatori:**
 - ▣ **U – unstack, $U(x, y)$** - skida blok x sa bloka y i stavlja ga na sto
 - ▣ **S – stack, $S(x, y)$** - stavlja blok x , koji se nalazi na stolu, na blok y
 - ▣ **M – move, $M(x, y, z)$** - pomera blok x , koji se nalazi na bloku y , na blok z
 - ▣ **Null** – not, NOOP

Funkcija *Result*

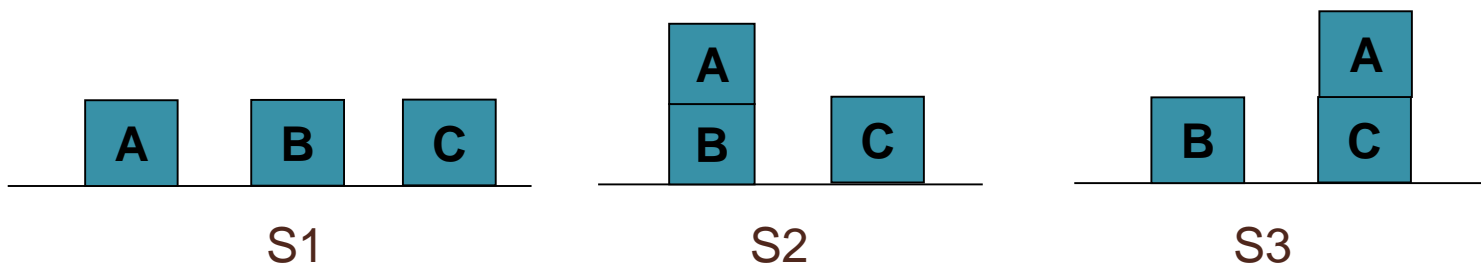
- Funkcija *Result* se koristi za definiciju novog stanja posle primene nekog od operatora:

- $\text{Result}(\text{operator}, \text{stanje}) \rightarrow \text{ново_stanje}$

- Primeri:

- $\text{Result}(S(A, B), S1) \rightarrow S2$

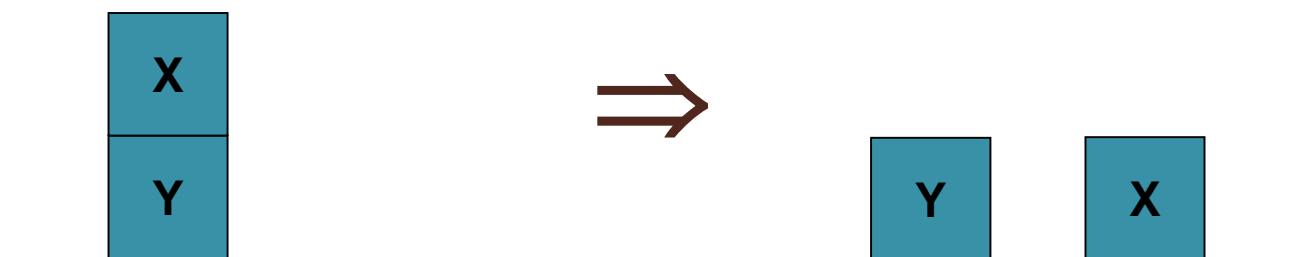
- $\text{Result}(M(A,B,C), \text{Result}(S(A, B), S1)) \rightarrow S3$



Definicije operatora

Preduslovi za izvršenje operatora \Rightarrow
Posledice izvršenja operatora

□ Definicija operatora $U(x, y)$:



$$T(\text{On}(x, y), s) \wedge T(\text{Clear}(x), s) \Rightarrow \\ T(\text{Table}(x), \text{Result}(U(x, y), s)) \wedge \\ T(\text{Clear}(y), \text{Result}(U(x, y), s))$$

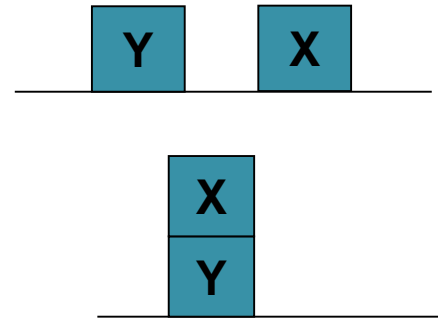
Definicije operatora

- Definicija operatora **S(x, y)**:

$$T(\text{Table}(x), s) \wedge T(\text{Clear}(y), s)$$

\Rightarrow

$$T(\text{On}(x, y), \text{Result}(S(x, y), s))$$



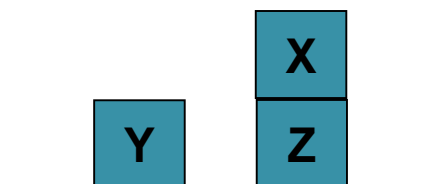
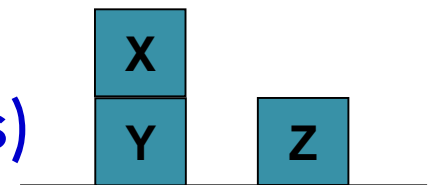
- Definicija operatora **M(x, y, z)**:

$$T(\text{Clear}(x), s) \wedge T(\text{On}(x, y), s) \wedge T(\text{Clear}(z), s)$$

\Rightarrow

$$T(\text{On}(x, z), \text{Result}(M(x, y, z), s)) \wedge$$

$$T(\text{Clear}(y), \text{Result}(M(x, y, z), s))$$



Aksiome okvira

- *Frame* aksiome
- Problem okvira: bitno je znati i šta se **nije promenilo u svetu**.
- Koriste se da definišu prelaze iz tekućeg stanja u novo stanje blokova koji nisu pod uticajem operatora.
- **Za svaki od operatora U, S i M definiše se po jedna *frame* aksioma za stanja blokova $\text{Clear}(x)$, $\text{Table}(x)$, $\text{On}(x, y)$.**

Aksiome okvira za *Unstack*

- Izvršena je akcija **U(x, y)** nad stanjem **s**:
 - ▣ $T(\text{Clear}(u), s) \Rightarrow T(\text{Clear}(u), \text{Result}(U(x, y), s))$
 - ▣ $T(\text{Table}(u), s) \Rightarrow T(\text{Table}(u), \text{Result}(U(x, y), s))$
 - ▣ $T(\text{On}(u, w), s) \wedge u \neq x \Rightarrow$
 $T(\text{On}(u, w), \text{Result}(U(x, y), s))$

Aksiome okvira za Stack

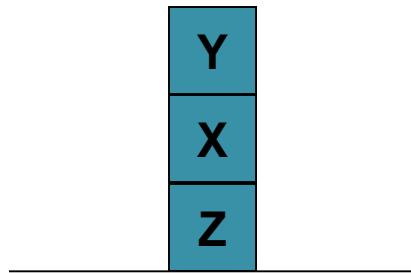
- Izvršena je akcija **S(x, y)** nad stanjem **s**:
 - ▣ $T(\text{Clear}(u), s) \wedge u \neq y \Rightarrow$
 $T(\text{Clear}(u), \text{Result}(S(x, y), s))$
 - ▣ $T(\text{Table}(u), s) \wedge u \neq x \Rightarrow$
 $T(\text{Table}(u), \text{Result}(S(x, y), s))$
 - ▣ $T(\text{On}(u, w), s) \Rightarrow$
 $T(\text{On}(u, w), \text{Result}(S(x, y), s))$

Aksiome okvira za Move

- Izvršena je akcija $M(x, y, z)$ nad stanjem s :
 - $T(\text{Clear}(u), s) \wedge u \neq z \Rightarrow$
 $T(\text{Clear}(u), \text{Result}(M(x, y, z), s))$
 - $T(\text{Table}(u), s) \Rightarrow$
 $T(\text{Table}(u), \text{Result}(M(x, y, z), s))$
 - $T(\text{On}(u, w), s) \wedge u \neq x \Rightarrow$
 $T(\text{On}(u, w), \text{Result}(M(x, y, z), s))$

Cilj

- **Cilj** je bilo koje željeno stanje u svetu blokova.
- Primer ciljnog stanja t



- Opis cilja:

$$T(\text{On}(A, B), t) \wedge T(\text{On}(B, C), t) \Leftrightarrow \text{Goal}(t)$$

Planiranje u svetu blokova

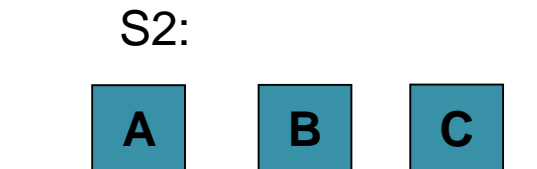
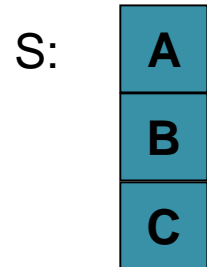
- Planiranje se zasniva na predikatskoj logici:
 - ▣ Sve akcije moraju biti iz skupa $\{U, S, M\}$
 - ▣ Mora postojati dokaz da skup akcija prevodi početno stanje u ciljno stanje.
 - ▣ Izvođenje plana se zasniva na rezoluciji.

Blok akcija

- Plan može da se sastoji iz **bloka akcija**
 - ▣ Blok akcija je konačan niz akcija.
 - ▣ Primenjuju se redom
 - ▣ $[]$ – oznaka za prazan blok akcija
 - ▣ Primer

$$\text{Result}([], S) = S$$

$$\text{Result}([U(A, B), U(B, C)], S) = S2$$



Plan

- Plan **a** koji se sastoji iz skupa akcija po Green-ovoj metodi se dobija primenom rezolucije

- Teorema koja se dokazuje:

$$\mathbf{Goal(Result(a, S1)) \Rightarrow Ans(a)}$$

- Predikat **Goal** definiše ciljno stanje,
- Predikat **Ans** definiše plan koji prevodi početno stanje u ciljno.

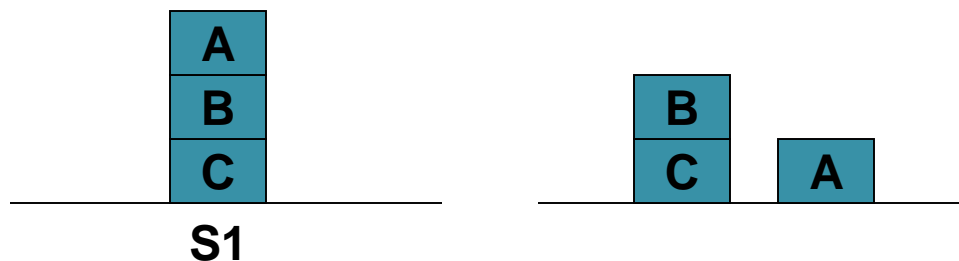
$$\mathbf{Goal(t) \Leftrightarrow opis\ cilnog\ stanja\ t}$$

Ulazni podaci za Green-ovu metodu

- **Polazno stanje**
 - ▣ Opis polaznog stanja
- **Ciljno stanje** (teorema koju treba dokazati)
 - ▣ Opis ciljnog stanja
- **Definicija operatora**
- **Frame aksiome**
- **Primena rezolucije** za odgovaranje na pitanja
 - ▣ Negacija teoreme
 - ▣ Dodatni literal

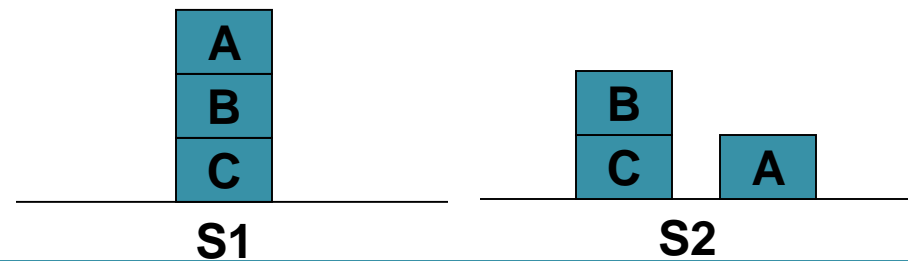
Primer 1 – plan od jedne akcije

- Izvesti plan za prevođenje sveta blokova iz stanja S1 u stanje u kome je blok A na stolu.
- Rešenje:



- Analizom problema se uočava da akcija $U(A, B)$ prevodi svet blokova iz stanja S1 u ciljno stanje.

Primer 1 (nast.)



- Definicija početnog stanja S1 i odg. klauzule:

$T(\text{Clear}(A), S1) \wedge T(\text{Table}(C), S1) \wedge$
 $T(\text{On}(A, B), S1) \wedge T(\text{On}(B, C), S1)$

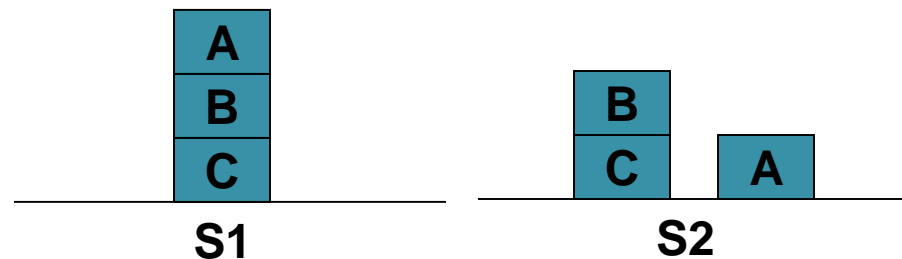
$\{T(\text{Clear}(A), S1)\}$

$\{T(\text{Table}(C), S1)\}$

$\{T(\text{On}(A, B), S1)\}$

$\{T(\text{On}(B, C), S1)\}$

Primer 1 (nast.)



- Definicija cilja:

$$\mathbf{Goal(t) \Leftrightarrow T(Table(A), t)}$$

- Teorema koju treba dokazati i odg. klauzula (nakon negacije):

- ▣ $T(Table(A), Result(a, S1)) \Rightarrow Ans(a)$

- ▣ $\{\neg T(Table(A), Result(a, S1)), Ans(a)\}$

Primer 1 (nast.) – def. operatora

Operator $U(x, y)$:

$$\begin{aligned} T(\text{On}(x, y), s) \wedge T(\text{Clear}(x), s) \Rightarrow \\ T(\text{Table}(x), \text{Result}(U(x, y), s)) \wedge \\ T(\text{Clear}(y), \text{Result}(U(x, y), s)) \end{aligned}$$

Klauzule:

$$\{\neg T(\text{On}(x, y), s), \neg T(\text{Clear}(x), s), \\ T(\text{Table}(x), \text{Result}(U(x, y), s))\}$$

$$\{\neg T(\text{On}(x, y), s), \neg \text{Clear}(x), s), \\ T(\text{Clear}(y), \text{Result}(U(x, y), s))\}$$

Primer 1 (nast.) – skup klauzula

1: $\{T(\text{Clear}(A), S1)\}$

2: $\{T(\text{Table}(C), S1)\}$

3: $\{T(\text{On}(A, B), S1)\}$

4: $\{T(\text{On}(B, C), S1)\}$

5: $\{T(\text{Table}(x), \text{Result}(U(x, y), s)),$
 $\quad \neg T(\text{On}(x, y), s), \neg T(\text{Clear}(x), s)\}$

6: $\{T(\text{Clear}(y), \text{Result}(U(x, y), s)),$
 $\quad \neg T(\text{On}(x, y), s), \neg \text{Clear}(x), s)\}$

7: $\{\neg T(\text{Table}(A), \text{Result}(a, S1)), \text{Ans}(a)\}$

Primer 1 (nast.) - rezolucija

8. Poklapanjem klauzula 5 i 7

5: $\{T(\text{Table}(x), \text{Result}(U(x, y), s)), \neg T(\text{On}(x, y), s), \neg T(\text{Clear}(x), s)\}$

7: $\{\neg T(\text{Table}(A), \text{Result}(a, S1)), \text{Ans}(a)\}$

sa listom smena:

$(x / A; a / U(A, y); s / S1)$ dobijamo:

$\{\text{Ans}(U(A, y)), \neg T(\text{On}(A, y), S1), \neg T(\text{Clear}(A), S1)\}$

Ovim se tvrdi da ako postoji blok y takav da je A na y i A je slobodno, onda izvođenje $U(A, y)$ vodi ka cilju.

Primer 1 (nast.) - rezolucija

9. Poklapanjem klauzula 3 i 8:

3: $\{T(\text{On}(A, B), S1)\}$

8: $\{\text{Ans}(U(A, y)), \neg T(\text{On}(A, y), S1), \neg T(\text{Clear}(A), S1)\}$

sa listom smena: (y / B) dobijamo

$\{\text{Ans}(U(A, B)), \neg T(\text{Clear}(A), S1)\}$

10. Poklapanjem klauzula 1: $\{T(\text{Clear}(A), S1)\}$

i 9 dobijamo:

$\{\text{Ans}(U(A, B))\}$

Primer 1 – kompletno rešenje

1: {T(Clear(A), S1)}
2: {T(Table(C), S1)}
3: {T(On(A, B), S1)}
4: {T(On(B, C), S1)}

Polazno stanje

5: {T(Table(x), Result(U(x, y), s)),
 ¬T(On(x, y), s), ¬T(Clear(x), s)}
6: {T(Clear(y), Result(U(x, y), s)),
 ¬T(On(x, y), s), ¬Clear(x), s)}

Operator

7: {¬T(Table(A), Result(a, S1)), Ans(a)}

Cilj (negacija)

8. {Ans(U(A, y)), ¬T(On(A, y), S1), ¬T(Clear(A), S1)}, iz 5 i 7,
 lista smena (x / A; a / U(A, y); s / S1)

Iz def. operatora i
opisa cilja

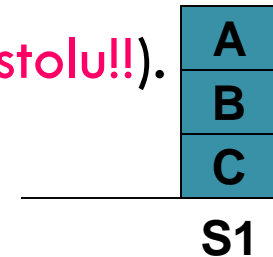
9. {Ans(U(A, B)), ¬T(Clear(A), S1)} iz 3 i 8, lista smena (y / B)

10. {Ans(U(A, B))}, iz 1 i 9

Iz opisa polaznog
stanja

Primer 2: korišćenje aksioma okvira

- **Početno stanje:** kao kod prethodnog primera
- **Cilj:** stanje u kome su **A** i **C** na stolu (**C je već na stolu!!**).
 $T(\text{Table}(\text{A}), t) \wedge T(\text{Table}(\text{C}), t) \Leftrightarrow \text{Goal}(t)$



Dokaz:

- ... (kao u prethodnom primeru, na osnovu def.operatoru U), dobija se:
 $\{ \neg T(\text{On}(\text{A}, y), S1), \neg T(\text{Clear}(\text{A}), S1), \neg T(\text{Table}(\text{C}), \text{Result}(\text{U}(\text{A}, y), S1)), \text{Ans}(\text{U}(\text{A}, y)) \}$

Poklapanjem sa klauzulama iz opisa polaznog stanja mogu da se eliminišu svi literali osim

$\neg T(\text{Table}(\text{C}), \text{Result}(\text{U}(\text{A}, y), S1))$

- 1: $\{T(\text{Clear}(\text{A}), S1)\}$
- 2: $\{T(\text{Table}(\text{C}), S1)\}$
- 3: $\{T(\text{On}(\text{A}, \text{B}), S1)\}$
- 4: $\{T(\text{On}(\text{B}, \text{C}), S1)\}$

Primer: korišćenje aksioma okvira

$\{\neg T(\text{On}(A, y), S1), \neg T(\text{Clear}(A), S1), \neg T(\text{Table}(C), \text{Result}(U(A, y), S1)), \text{Ans}(U(A, y)) \}$

□ **Frame axiom na U akciju:**

$T(\text{Table}(u), s) \Rightarrow T(\text{Table}(u), \text{Result}(U(x, y), s))$

Odgovarajuća klauzula

$\{\neg T(\text{Table}(u), s), T(\text{Table}(u), \text{Result}(U(x, y), s))\}$

□ **Rezolucija:**

$\{\neg T(\text{On}(A, y), S1), \neg T(\text{Clear}(A), S1), \neg T(\text{Table}(C), S1), \text{Ans}(U(A, y)) \}$

□ Ostalo se dobija rezolucijom sa opisom polaznog stanja:

□ $\{ T(\text{On}(A, y), S1), T(\text{Clear}(A), S1), \text{Ans}(U(A, y)) \}$

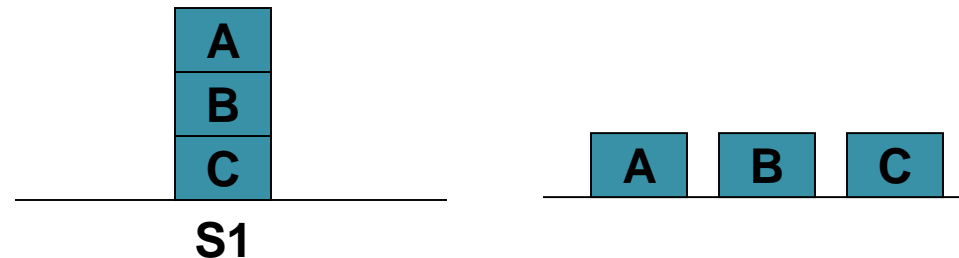
□ $\{ T(\text{Clear}(A), S1), \text{Ans}(U(A, B)) \}$

□ $\{ \text{Ans}(U(A, B)) \}$

1: $\{T(\text{Clear}(A), S1)\}$
2: $\{T(\text{Table}(C), S1)\}$
3: $\{T(\text{On}(A, B), S1)\}$
4: $\{T(\text{On}(B, C), S1)\}$

Složeniji primer (blok akcija)

- Izvesti plan za prevođenje sveta blokova iz stanja S1 u stanje u kome je blok B na stolu.
- Rešenje:



- ▣ Analizom problema se uočava da **blok akcija** $U(A, B)$ i $U(B, C)$ prevodi svet blokova iz stanja S1 ciljno stanje.

Složeniji primer (nast.)

□ Definicija početnog stanja S1:

- ▣ $T(\text{Clear}(A), S1) \wedge$
 $T(\text{Table}(C), S1) \wedge$
 $T(\text{On}(A, B), S1) \wedge$
 $T(\text{On}(B, C), S1)$

□ Definicija cilja:

- ▣ $\text{Goal}(t) \Leftrightarrow T(\text{Table}(B), t)$

▣ Blok akcija

$T(\text{Table}(B), \text{Result}(a2, \text{Result}(a1, S1))) \Rightarrow \text{Ans}(a1, a2)$

Složeniji primer (nast.) - klauzule

□ Početno stanje:

P1: $\{T(\text{Clear}(A), S1)\}$

P2: $\{T(\text{Table}(C), S1)\}$

P3: $\{T(\text{On}(A, B), S1)\}$

P4: $\{T(\text{On}(B, C), S1)\}$

□ Operator $U(x, y)$:

O1: $\{T(\text{Table}(x), \text{do}(U(x, y), s)),$
 $\quad \neg T(\text{On}(x, y), s), \neg T(\text{Clear}(x), s)\}$

O2: $\{T(\text{Clear}(y), \text{do}(U(x, y), s)),$
 $\quad \neg T(\text{On}(x, y), s), \neg \text{Clear}(x), s)\}$

Složeniji primer (nast.)

- Definicija **cilja** (blok od dve akcije):

**C: $\{\neg T(\text{Table}(B), \text{Result}(a2, \text{Result}(a1, S1))),$
 $\text{Ans}(a1, a2)\}$**

- **Frame aksiome** za operator **U**:

$$T(\text{On}(u, w), s) \wedge u \neq x \Rightarrow \\ T(\text{On}(u, w), \text{Result}(U(x, y), s))$$

**F: $\{\neg T(\text{On}(u, w), s), \neg u \neq x,$
 $T(\text{On}(u, w), \text{do}(U(x, y), s))\}$**

Složeniji primer (nast.) - rezolucija

- Koristi se opis operatora U
- Poklapanjem klauzula $C(i|j)$ i $O1$ (iz def.operator), sa listom smena:

$(x / B; a2 / U(B, y); s / \text{Result}(a1, S1))$

dobijamo:

$R1: \{ \text{Ans}(a1, U(B, y)),$
 $\neg T(\text{On}(B, y), \text{Result}(a1, S1)),$
 $\neg T(\text{Clear}(B), \text{Result}(a1, S1)) \}$

Složeniji primer (nast.) - rezolucija

- Ponovo se koristi opis operatora U (**druga klauzula**)
- Poklapanjem klauzula **R1 i O2**, sa listom smena:
(y / B ; $a1 / U(x, B)$; $s / S1$)
 - NAPOMENA: y je promenljiva iz klauzule O2 i nema veze sa promenljivom iz klauzule R1 (korak 8 – preimenovanje promenljivih!!).

dobijamo:

R2: {Ans(**$U(x, B)$** , $U(B, y)$),
 $\neg T(\text{On}(B, y), \text{Result}(U(x, B), S1))$,
 $\neg T(\text{On}(x, B), S1), \neg T(\text{Clear}(x), S1)}$ }

Složeniji primer (nast.) - rezolucija

Poklapanje sa klauzulama iz opisa polaznog stanja:

R2: {Ans(U(x, B), U(B, y)),

$\neg T(\text{On}(B, y), \text{Result}(U(x, B), S1)),$

$\neg T(\text{On}(x, B), S1), \neg T(\text{Clear}(x), S1)\}$

P1: {T(Clear(A), S1)}

P2: {T(Table(C), S1)}

P3: {T(On(A, B), S1)}

P4: {T(On(B, C), S1)}

Složeniji primer (nast.) - rezolucija

- Poklapanjem klauzula R2 i P1, sa listom smena: (x / A) dobijamo:

R3: $\{ \text{Ans}(\text{U}(\text{A}, \text{B}), \text{U}(\text{B}, \text{y})),$
 $\neg \text{T}(\text{On}(\text{B}, \text{y}), \text{do}(\text{U}(\text{A}, \text{B}), \text{S1})),$
 $\neg \text{T}(\text{On}(\text{A}, \text{B}), \text{S1}) \}$

- Poklapanjem klauzula R3 i P3 dobijamo:

R4: $\{ \text{Ans}(\text{U}(\text{A}, \text{B}), \text{U}(\text{B}, \text{y})),$
 $\neg \text{T}(\text{On}(\text{B}, \text{y}), \text{do}(\text{U}(\text{A}, \text{B}), \text{S1})) \}$

Složeniji primer (nast.) - rezolucija

- Poklapanjem klauzule R4 sa frame aksiomom F sa listom smena:

$(u / B; x / A, y / B, s / S1, w / y)$ dobijamo:

**R5: {Ans(U(A, B), U(B, y)),
 $\neg T(\text{On}(B, y), S1), \neg B \neq A$ }**

- Kako su A i B različiti blokovi možemo da dodamo podrazumevanu klauzulu: **{B ≠ A}**
- Poklapanjem klauzule R5 sa podrazumevanom klauzulom dobijamo:

R6: {Ans(U(A, B), U(B, y)), $\neg T(\text{On}(B, y), S1)$ }

Složeniji primer (nast.) - rezolucija

- Konačno, poklapanjem klauzula R6 i P4, sa listom smena: (y / C) dobijamo odgovor:
R7: {Ans(U(A, B), U(B, C))}
- Redosled akcija koje treba sprovesti da bi se svet blokova preveo iz stanja **S1** u stanje **S2** je:
 1. **U(A, B),**
 2. **U(B, C).**

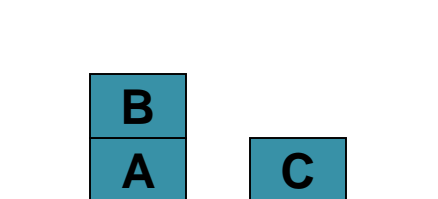
STRIPS algoritam

- Cilj STRIPS-a je da se nađe sekvenca operatora koja sistem prevodi iz početnog stanja u ciljno stanje.
- STRIPS algoritam koristi sledeće strukture podataka:
 - ▣ **Tekuće stanje** problema opisano u predikatskoj logici.
 - Inicijalno je to opis početnog stanja.
 - ▣ **Ciljni stek** koji sadrži stavove koji odgovaraju trenutnom (pod)cilju.
 - Inicijalno je to opis ciljnog stanje.
 - ▣ **Lista akcija** koja na kraju sadrži sekvencu operacija koja predstavlja plan
 - Inicijalno je lista prazna.

Opis stanja

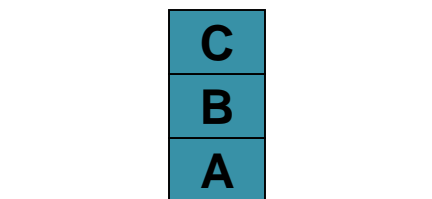
- Za opis stanja i cilja koriste se ranije definisani predikati:

- ▣ **Clear(x)** - nijedan blok ne stoji na bloku x
- ▣ **Table(x)** - blok x se nalazi na tabli
- ▣ **On(x, y)** - blok x se nalazi na bloku y



S1

Clear(B)
Table(A)
Table(C)
On(B, A)



S2

Clear(C)
Table(A)
On(C, B)
On(B, A)



S3

Clear(A) Table(A)
Clear(B) Table(B)
Clear(C) Table(C)

Operatori

- **Koriste se ranije definisani operatori u svetu blokova**
 - ▣ **$U(x, y)$ - *unstack***
 - skida blok x sa bloka y i stavlja ga na tablu
 - ▣ **$S(x, y)$ - *stack***
 - stavlja blok x , koji se nalazi na tabli, na blok y
 - ▣ **$M(x, y, z)$ - *move***
 - pomera blok x , koji se nalazi na bloku y , na blok z

Operatori promene stanja

- Operatori se definišu zadavanjem tri liste stavova:
 - ▣ **PREDUSLOV** - lista stavova koja moraju biti ispunjeni u tekućem stanju da bi operator mogao biti primenjen.
 - ▣ **UKLONI** - lista stavova koji se uklanjanju iz tekućeg stanja u trenutku primene operatora.
 - ▣ **DODAJ** - lista stavova koji se dodaju tekućem stanju nakon primene operatora.

Definicije operatora

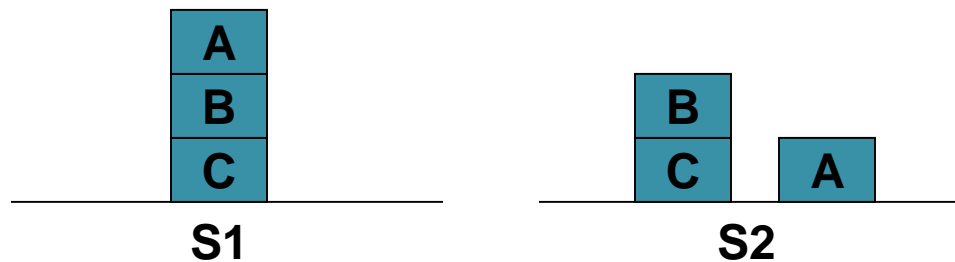
- **$U(x, y)$**
 - ▣ PREDUSLOV: **$Clear(x), On(x, y)$**
 - ▣ UKLONI: **$On(x, y)$**
 - ▣ DODAJ: **$Table(x), Clear(y)$**
- **$S(x, y)$**
 - ▣ PREDUSLOV: **$Table(x), Clear(y)$**
 - ▣ UKLONI: **$Table(x), Clear(y)$**
 - ▣ DODAJ: **$On(x, y)$**
- **$M(x, y, z)$**
 - ▣ PREDUSLOV: **$Clear(x), On(x, y), Clear(z)$**
 - ▣ UKLONI: **$On(x, y), Clear(z)$**
 - ▣ DODAJ: **$On(x, z), Clear(y)$**

Opis algoritma

- Definiše se početno stanje.
- Definiše se cilj i postavi na stek.
- Dok stek nije prazan uzima se stav sa vrha steka:
 - ▣ Ako je stav (pod)cilj proveriti da li je zadovoljen:
 - Ako je zadovoljen uklanja se sa steka.
 - U suprotnom se bira operator koji ga zadovoljava i stavlja na stek. Stavljaju se i svi njegovi PREDUSLOVI.
 - ▣ Ako je stav operator:
 - Skida se sa steka i dodaje se listi akcija.
 - Uklanjaju se stavovi prema listi UKLONI iz tekućeg stanja.
 - Dodaju se stavovi prema listi DODAJ u tekuće stanje.
- Izdati listu akcija.

Zadatak 1.

- Koristeći STRIPS algoritam naći sekvencu operatora koji prevode svet blokova iz stanja S1 u stanje S2:



Zadatak 1. (rešenje)

- Inicijalno stanje STRIPS struktura je:
 - ▣ Tekuće stanje:
 - Clear(A), Table(C), On(A, B), On(B, C)
 - ▣ Ciljni stek:
 - Table(A)
 - ▣ Lista akcija je inicijalno prazna.
- Uzimamo stav sa vrha steka \rightarrow **Table(A)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto ga nema u tekućem stanju biramo operator koji ga ima u DODAJ delu \rightarrow **U(x, y)**
 - ▣ Izvrši se unifikacija (pod)cilja i DODAJ dela operatora **U(x, y)**, a zatim (ukoliko je potrebno) i PREDUSLOVA operatora sa tekućim stanjem:
 - Dobija se lista smena: (x / A, y / B)

Zadatak 1. (rešenje)

- Novo stanje ciljnog steka sadrži operator i njegove preduslove (**prvo se dodaje operator, pa onda preduslovi**):
 - ▣ Clear(A)
 - ▣ On(A, B)
 - ▣ U(A, B)
 - ▣ Table(A)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Clear(A)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto se (pod)cilj nalazi u tekućem stanju uklanja se sa steka.
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **On(A, B)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto se (pod)cilj nalazi u tekućem stanju uklanja se sa steka.

Zadatak 1. (rešenje)

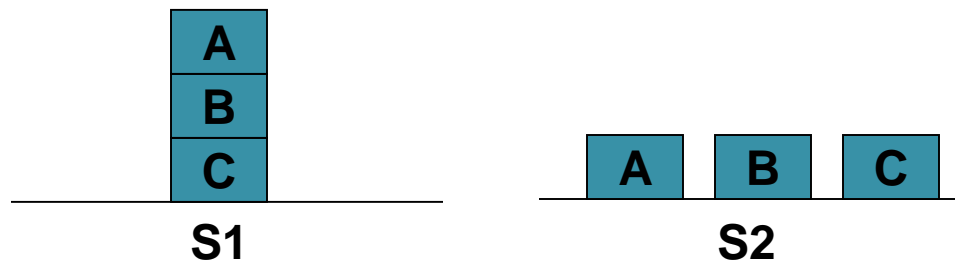
- Tekuće stanje:
 - ▣ $\text{Clear}(A), \text{Table}(C), \text{On}(A, B), \text{On}(B, C)$
- Ciljni stek:
 - ▣ $U(A, B)$
 - ▣ $\text{Table}(A)$
- Uzimamo stav sa vrha steka $\rightarrow U(A, B)$
 - ▣ Kako je reč o operatoru, skida se sa steka i dodaje se **listi akcija**.
 - ▣ Stavovi sadržani u UKLONI listi operatora $U(A, B)$ se uklanjaju iz tekućeg stanja.
 - ▣ Stavovi sadržani u DODAJ listi operatora $U(A, B)$ se dodaju u tekuće stanje.

Zadatak 1. (rešenje)

- Tekuće stanje:
 - ▣ Clear(A), Table(C), On(B, C), Table(A), Clear(B)
- Ciljni stek:
 - ▣ Table(A)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Table(A)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto ga ima u tekućem stanju, uklanja se iz steka.
- Stek je nakon ovog koraka prazan.
 - ▣ Izdaje se lista akcija: **U(A, B)**

Zadatak 2.

- Koristeći STRIPS algoritam naći sekvencu operatora koji prevode svet blokova iz stanja S1 u stanje S2:



Zadatak 2. (rešenje)

- Inicijalno stanje STRIPS struktura je:
 - ▣ Tekuće stanje:
 - Clear(A), Table(C), On(A, B), On(B, C)
 - ▣ Ciljni stek:
 - Table(B)
 - ▣ Lista akcija je inicijalno prazna.
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Table(B)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto ga nema u tekućem stanju biramo operator koji ga ima u DODAJ delu -> **U(x, y)**
 - ▣ Izvrši se unifikacija (pod)cilja i DODAJ dela operatora **U(x, y)**, a zatim (ukoliko je potrebno) i PREDUSLOVA operatora sa tekućim stanjem:
 - Dobija se lista smena: (x / B, y / C)

Zadatak 2. (rešenje)

- Novo stanje ciljnog steka sadrži operator i njegove preduslove (**prvo se dodaje operator, pa onda preduslovi**):
 - ▣ Clear(B)
 - ▣ On(B, C)
 - ▣ U(B, C)
 - ▣ Table(B)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Clear(B)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto ga nema u tekućem stanju bираmo operator koji ga ima u DODAJ delu -> **U(x, y)** ili **M(x, y, z)**
 - ▣ Koristeći heuristiku bira se operator **U(x, y)** jer je mogućа unifikacija sa (pod)ciljem (**y / B**) i preduslova sa tekućim stanjem (**x / A**).

Zadatak 2. (rešenje)

- Novo stanje ciljnog steka sadrži operator i njegove preduslove (**prvo se dodaje operator, pa onda preduslovi**):
 - ▣ Clear(A)
 - ▣ On(A, B)
 - ▣ U(A, B)
 - ▣ Clear(B)
 - ▣ On(B, C)
 - ▣ U(B, C)
 - ▣ Table(B)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Clear(A)**
 - ▣ Pošto se (pod)cilj nalazi u tekućem stanju uklanja se sa steka.
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **On(A, B)**
 - ▣ Pošto se (pod)cilj nalazi u tekućem stanju uklanja se sa steka.

Zadatak 2. (rešenje)

- Tekuće stanje:
 - ▣ Clear(A), Table(C), On(A, B), On(B, C)
- Ciljni stek:
 - ▣ U(A, B)
 - ▣ Clear(B)
 - ▣ On(B, C)
 - ▣ U(B, C)
 - ▣ Table(B)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **U(A, B)**
 - ▣ Kako je reč o operatoru, skida se sa steka i dodaje se **listi akcija**.
 - ▣ Stavovi sadržani u UKLONI listi operatora U(A, B) se uklanjaju iz tekućeg stanja.
 - ▣ Stavovi sadržani u DODAJ listi operatora U(A, B) se dodaju u tekuće stanje.

Zadatak 2. (rešenje)

- Tekuće stanje:
 - ▣ Clear(A), Table(C), On(B, C), Table(A), Clear(B)
- Ciljni stek:
 - ▣ Clear(B)
 - ▣ On(B, C)
 - ▣ U(B, C)
 - ▣ Table(B)
- Lista akcija: U(A, B)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Clear(B)**
 - ▣ Pošto ga ima u tekućem stanju, uklanja se iz steka.
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **On(B, C)**
 - ▣ Pošto ga ima u tekućem stanju, uklanja se iz steka.

Zadatak 2. (rešenje)

- Tekuće stanje:
 - ▣ Clear(A), Table(C), On(B, C), Table(A), Clear(B)
- Ciljni stek:
 - ▣ U(B, C)
 - ▣ Table(B)
- Lista akcija: U(A, B)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **U(B, C)**
 - ▣ Kako je reč o operatoru, skida se sa steka i dodaje se **listi akcija**.
 - ▣ Stavovi sadržani u UKLONI listi operatora U(B, C) se uklanjaju iz tekućeg stanja.
 - ▣ Stavovi sadržani u DODAJ listi operatora U(B, C) se dodaju u tekuće stanje.

Zadatak 2. (rešenje)

- Tekuće stanje:
 - ▣ Clear(A), Table(C), Table(A), Clear(B), Table(B), Clear(C)
- Ciljni stek:
 - ▣ Table(B)
- Lista akcija: U(A, B), U(B, C)
- Uzimamo stav sa vrha steka -> **Table(B)**
 - ▣ Kako je reč o (pod)cilju proveravamo da li je zadovoljen.
 - ▣ Pošto ga ima u tekućem stanju, uklanja se iz steka.
- Stek je nakon ovog koraka prazan.
 - ▣ Izdaje se lista akcija: **U(A, B), U(B, C)**

PITANJA?



Dileme?

Komentari?

