

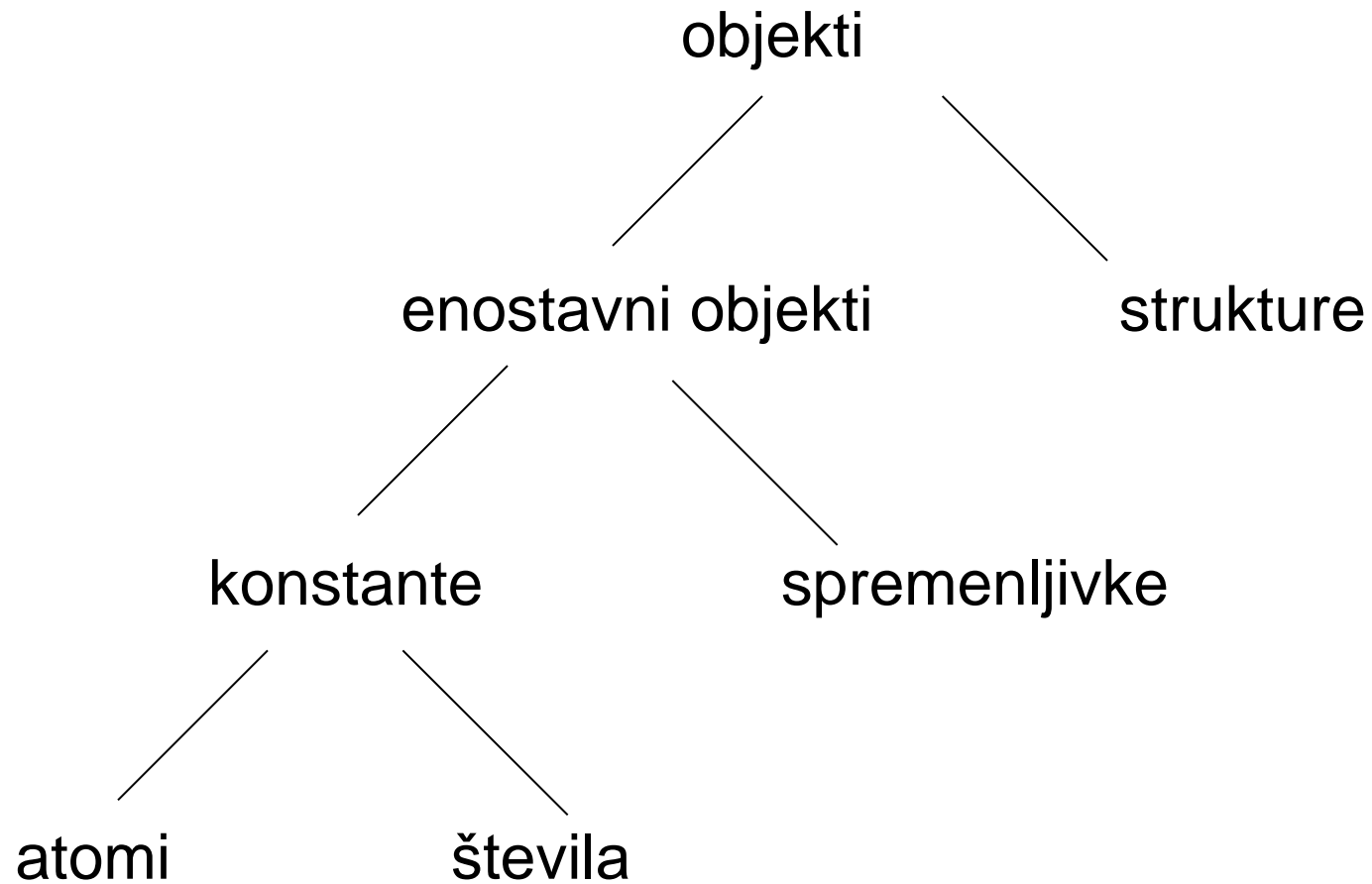
# **PROLOG**

# **SINTAKSA IN SEMANTIKA**

Ivan Bratko

Univerza v Ljubljani

# PODATKOVNI OBJEKTI



# SINTAKSA OBJEKTOV

- Tip objekta je vedno razpoznaven iz sintaktične oblike

# TRI SINTAKTIČNE OBLIKE ZA ATOME

(1) Zaporedja črk, cifer ali “\_”, začnši z malo črko

x      x15      x\_15      aBC\_CBa7

alpha\_beta\_algorithm      taxi\_35

peter      missJones      miss\_Jones2

# ATOMI, NAD.

(2) Zaporedja posebnih znakov

--->      <===>      <<

.   <   >   +   ++   !   ..   ...   ::=   []

# ATOMI, NAD.

(3) Zaporedja znakov v narekovajih

'X\_35'    'Peter'    'Britney Spears'

# ŠTEVILA

- Cela števila

1      1313      0      -55

- Realna števila (plavajoča vejica)

3.14      -0.0045      1.34E-21      1.34e-21

# SPREMENLJIVKE

- Zaporedja črk, cifer ali podčrtajev, začenši z veliko črko

X Results Object2B Participant\_list

\_x35 \_335

- Leksikalni domet imen spremenljivk je en stavek
- Podčrtaj stoji za *anonimno* spremenljivko
- Vsaka pojavitev podčrtaja je nova anonimna spremenljivka



# ANONIMNE SPREMENLJIVKE

visible\_block( B) :-  
  see( B, \_, \_).

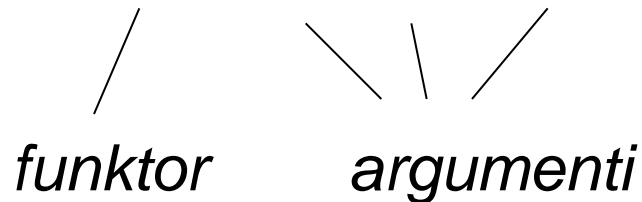
*Ekvivalenten zapis:*

visible\_block( B) :-  
  see( B, X, Y).

# STRUKTURE

- Strukture so objekti z več komponentami
- Npr.: datum je struktura s tremi komponentami
- Datum 5. marec 2017:

`date( 5, march, 2017)`



- Argument je lahko katerikoli objekt, tudi struktura

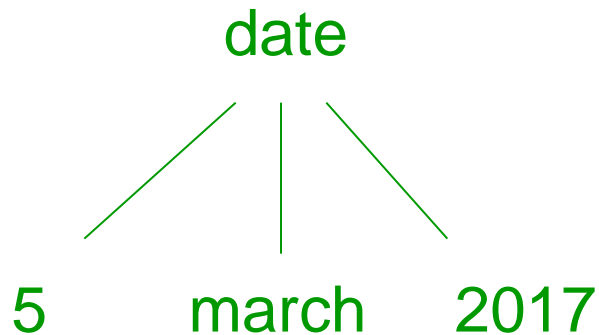
# FUNKTORJI

- Ime funktorja, izbere programer
- Sintaksa funktorjev: atomi
- Funktor je definiran z imenom in mestnostjo („arity“)

# DREVESNA PREDSTAVITEV STRUKTUR

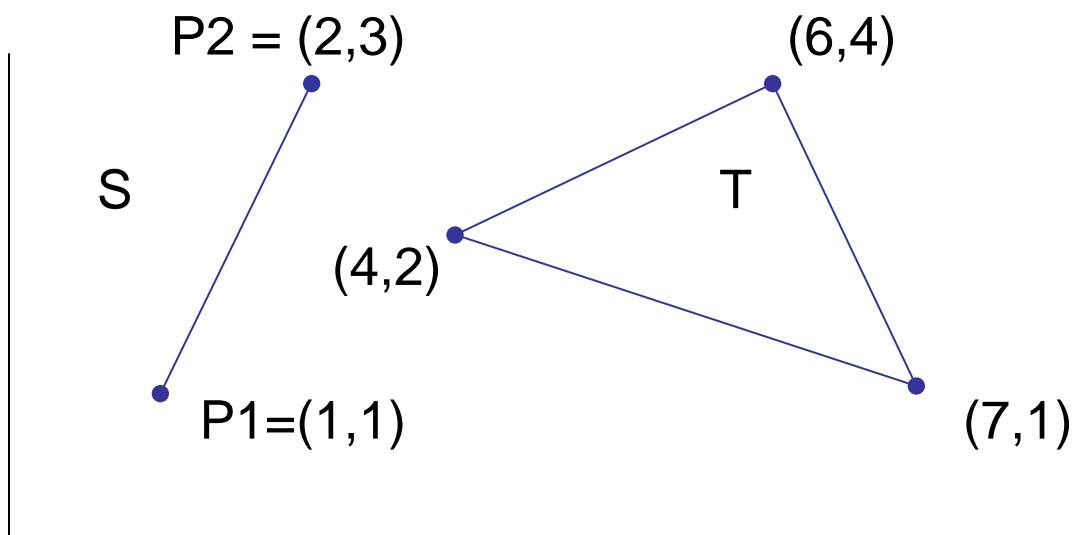
Strukture včasih ponazorimo kot drevesa

`date( 5, march, 2017)`



- Vse strukturirane objekte v prologu lahko ponazorimo z drevesi
- To je *edini* način gradnje struktur v prologu

# NEKAJ GEOMETRIČNIH OBJEKTOV



$P1 = \text{point}(1, 1)$

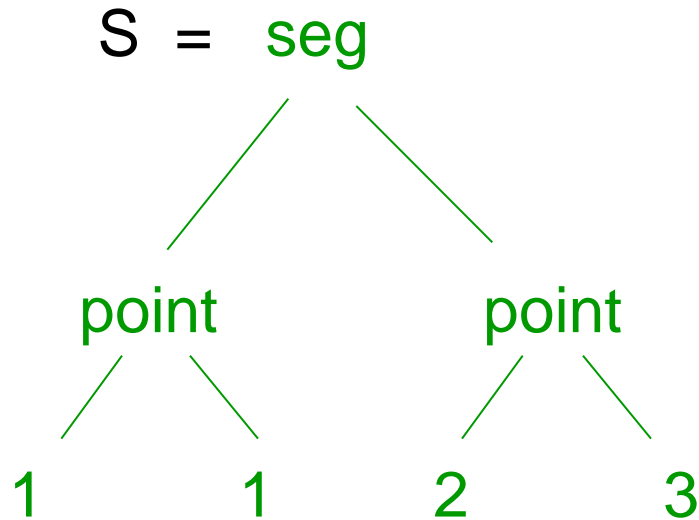
$P2 = \text{point}(2, 3)$

$S = \text{seg}(P1, P2) = \text{seg}(\text{point}(1,1), \text{point}(2,3))$

$T = \text{triangle}(\text{point}(4,2), \text{point}(6,4), \text{point}(7,1))$

# DALJICE

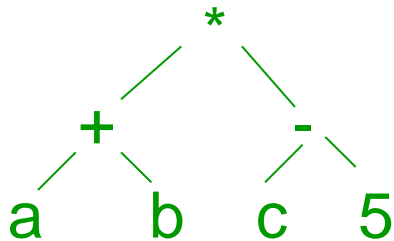
S = seg( point(1,1), point(2,3))



# TUDI ARITMETIČNI IZRAZI SO DREVESA

- Na primer:  $(a + b) * (c - 5)$
- Zapisano kot izraz s funktorji:

$*(+(a, b), -(c, 5))$





# PRILAGAJANJE

- Prilagajenje je operacija na strukturah
- Dve strukturi s lahko prilagodita, če:
  - (1) Sta identični, ali
  - (2) Ju lahko naredimo identični s primerno opredelitvijo spremenljivk
- *opredelitev spremenljivke* =  
spremenljivka dobi vrednost =  
instantiation of variable

# PRIMER PRILAGAJANJA

- Prilagajanje datumov:  
 $\text{date}(D1, M1, 2006) = \text{date}(D2, \text{june}, Y2)$
- Spremenljivke se opredelijo takole:  
D1 = D2  
M1 = june  
Y2 = 2006
- To je *najbolj splošna* prilagoditev (*most general instantiation*)
- Manj splošna prilagoditev: D1=D2=17, ...

# NAJBOLJ SPLOŠNA PRILAGODITEV

- V prologu prilagajanje vrne vedno najbolj splošno prilagoditev
- S tem so spremenljivke opredeljene do najmanjše mere, imamo čim večjo fleksibilnost za nadaljnja prilagajanja
- Npr:
  - ?- date( D1, M1, 2006) = date( D2, june, Y2),  
date( D1, M1, 2006) = date( 17, M3, Y3).

D1 = 17, D2 = 17, M1 = june, M3 = june,  
Y2 = 2006, Y3 = 2006

# PRILAGAJANJE

- Prilagajanje uspe ali ne uspe
- Izraza  $S$  in  $T$  se prilagodita:
  - (1) Če sta  $S$  in  $T$  konstanti, potem se prilagodita le, če sta identična
  - (2) Če je  $S$  premeljivka, prilagajanje uspe,  $S$  postane enak  $T$
  - (3) Če sta  $S$  in  $T$  strukturi, potem se prilagodita le če:
    - (a) imata isti glavni funktor in
    - (b) vsi njuni ustrežajoči argumenti se med seboj prilagodijo

# PRILAGAJANJE $\approx$ UNIFIKACIJA

- Unifikacija je pojem iz predikatne logika
- Unifikacija = Prilagajanje + Preverba pojavitve („Occurs check“)
- Kaj se zgodi, če prolog vprašamo:

?-  $X = f(X)$ .

$X = f(f(f(f(f(f(f(f( \dots ))))))))$

Prilagajanje uspe, unifikacija ne uspe

# RAČUNANJE S PRILAGAJANJEM

% Definition of vertical and horizontal segments

vertical( seg( point( X1,Y1), point( X1, Y2))).

horizontal( seg( point( X1,Y1), point( X2, Y1))).

?- vertical( seg( point( 1,1), point( 1, 3))).

yes

?- vertical( seg( point( 1,1), point( 2, Y))).

no

?- vertical( seg( point( 2,3), P)).

P = point( 2, \_173).

# ZANIMIVA DALJICA

- Ali obstaja daljica, ki je horizontalna in vertikalna

?- `vertical( S)`, `horizontal( S)`.

`S = seg( point( X,Y), point(X,Y))`

- Prolog lahko prikaže rezultate s preimenovanimi spremenljivkami:

`S = seg( point( _13,_14), point( _13, _14))`

# DEKLARATIVNI POMEN

- Naj bo dan program  $P$  in cilj  $G$
- $G$  je resničen ( to je logično sledi iz  $P$ ), če in samo če:
  - (1) Obstaja stavek  $C$  v  $P$ , da velja
  - (2) Obstaja primerek  $I$  stavka  $C$ , da velja
    - (a) glava od  $I$  je enaka  $G$ , in
    - (b) vsi cilji v telesu stavka  $I$  so resnični
- *Primerek* stavka  $C$  dobimo s preimenovanjem spremenljivk v  $C$  in po možnosti zamenjavo spremenljivke z izrazom.  
Npr. primer stavka
$$p(X,Y) \text{ :- } q(Y,Z)$$
je
$$p(U,a) \text{ :- } q(a,V).$$



# DEKLARATIVNI IN POSTOPKOVNI POMEN PROGRAMA

- Vzemimo stavek:

$P \text{ :- } Q, R.$

- Deklarativno branje stavka:

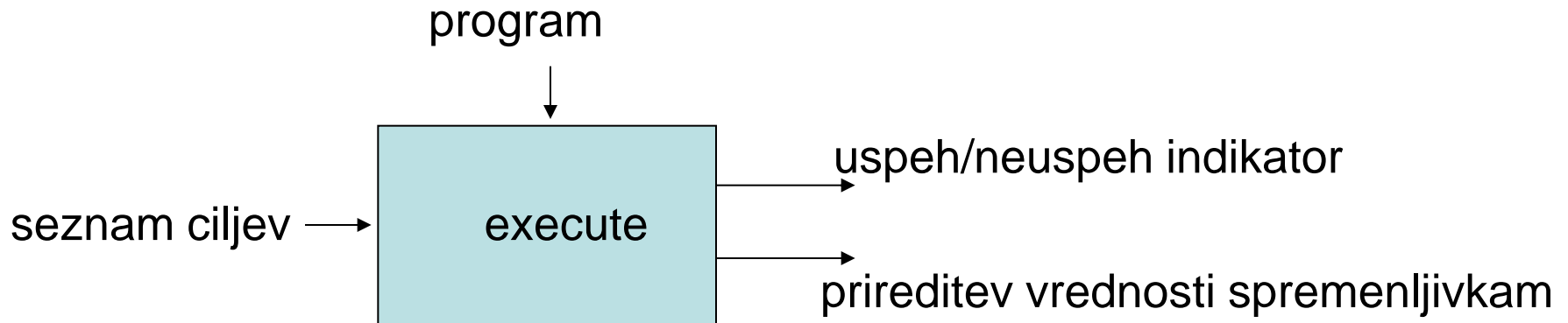
- P is true if Q *and* R are true.
- From Q *and* R follows P.

- Postopkovno branje:

- Da rešiš problem P, *naprej* reši podproblem Q in *zatem* R.
- Da uresničiš P, *najprej* uresniči Q in *zatem* R.

# POSTOPKOVNI POMEN

- Pove, kako prolog dokazuje cilje
- Postopkovni pomen je algoritem za izvršitev seznama ciljev glede na dani program



# procedura execute( Program, GoalList, Success)

- execute = deklarativni pomen + postopkovni elementi

## Preišči program od zgoraj navzdol

G je resničen ( to je logično sledi iz P), če in samo če:

(1) Obstaja stavek C v P, da velja

(2) Obstaja primerek I stavka C, da velja

(a) glava od I je enaka G, in

(b) vsi cilji v telesu stavka I so resnični

**Prilagajanje:**

**G = glava od I**

**Izvedi podcilje v vrstnem redu,  
kot so zapisani v programu**