

Principi programskih jezikov

- Sintaksa
- aritmetični izrazi
- ukazni prog. j.
- ...
- ...

Anatomija programskega jezika

- sintaksa: pravila, kako se piše kodo
- staticna semantika:
preverja ali je program smislen (spremenljivka i ni definisana)
- dinamična semantika: kako se program izvaja
- analiza: ali deluje pravilno,
koliko pomnilnika bo program okuciral

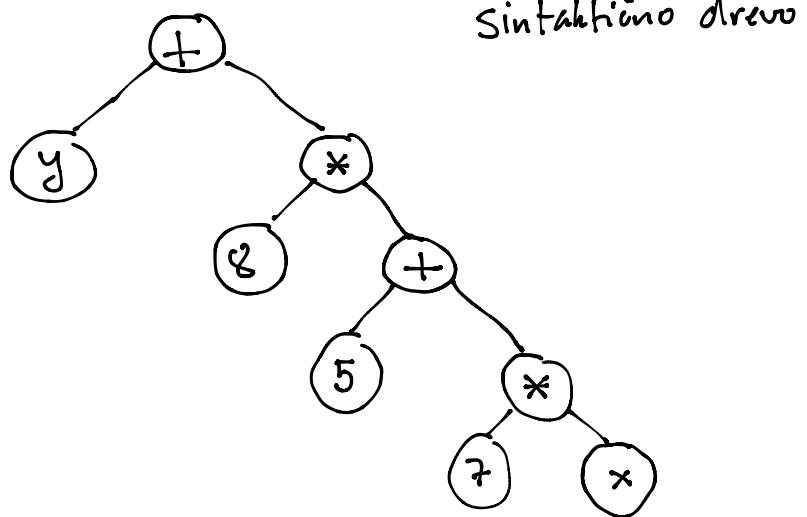
Aritmetični izrazi

Sintaksa

" $y + 8 * (5 + 7 * x)$ " konkretna sintaksa

Abstraktna sintaksa

izraz / koda je drugo



Slovnica pravila ali gramatika

- pravila, ki opisujejo, kako tuvimo izrate ali drevesa.
 - uporabimo stil podajanja pravil BNF
 • definiramo "end of file" (konec vhoda) ...)

`(izraz) ::= (aditivni-izraz) EOF`

پاہی

a) → leksem (token)

(aditivni-izraz) ::= *(multiplikativni-izraz)* | *(aditivni-izraz)* + *(multiplikativni-izraz)*

(multiplikativni-izraz) ::= **(osnovni-izraz)** | **(multiplikativni-izraz) * (osnovni-izraz)**

`(osnovni-izraz) ::= (spremenljivka) | (številka) | ((aditivni-izraz))`

(spremenljivka) ::= [a-zA-Z]+ "neprazen niz črk"

(številka) ::= -? [0-9]+ ↗ regelurni izraz (regexp) * nje ali več ponavitev

↑ ~ neznam? mičali eua

büyüklerin hizmetindeki iştevi

new era
revolutionary tasks. x * (5)

Primer: $x * (5 + 8)$

izrat

aditivni izrat

množbeni izrat

*	$(5 + 8)$
*	$\langle \text{osnovni-itrat} \rangle$
*	$\langle \text{osnovni-itrat} \rangle$
*	$\langle \text{spremnjivka} \rangle$
✓	$\begin{array}{c} - \\ (5 + 8) \\ \hline 5 + 8 \end{array}$
*	$\langle \text{aditivni} \rangle$
*	$5 + 8$
*	$\langle \text{aditivni} \rangle + \langle \text{multiplikativni} \rangle$
*	$\langle \text{multiplikativni} \rangle \quad \langle \text{osnovni} \rangle$
*	$\langle \text{osnovni} \rangle \quad \langle \text{sternika} \rangle$
*	$\langle \text{sternika} \rangle$
✓	

Ali je to
 $(x+y)+z$
 ali
 $x+(y+z)$

Operacija \star

$$x \star y \star z =$$

① $(x \star y) \star z$ levo asociativna $+, -$

② $x \star (y \star z)$ desno asociativna

$$a^{b^c} = a^{(b^c)}$$

Prioriteta:

množenje ima prednost pred sestavljanjem

Primer:

$$\underbrace{x + y + z}_{\text{aditivni}}$$

① $x + \underbrace{y + z}_{\text{multiplikativni}}$ NE DELUJE
 aditivni + multiplikativni
 tako se zataknemo

② $\underbrace{x + y}_{\text{aditivni}} + z$ + z ✓
 multiplikativni

Kaj bi se zgodilo, če bi imeli

$$(aditivni - izraz) ::= \langle aditivni - izraz \rangle + \langle aditivni - izraz \rangle$$

Potem delujejo obe možnosti ① in ② zgoraj.

Primer: $5 * 8 + 7$ multiplikativni

$$5 \times 8 + 7$$

↙ * ↗
 multiplikativni osnovni
 ✓ X ni osnovni

$$(5 * 8) + 7$$

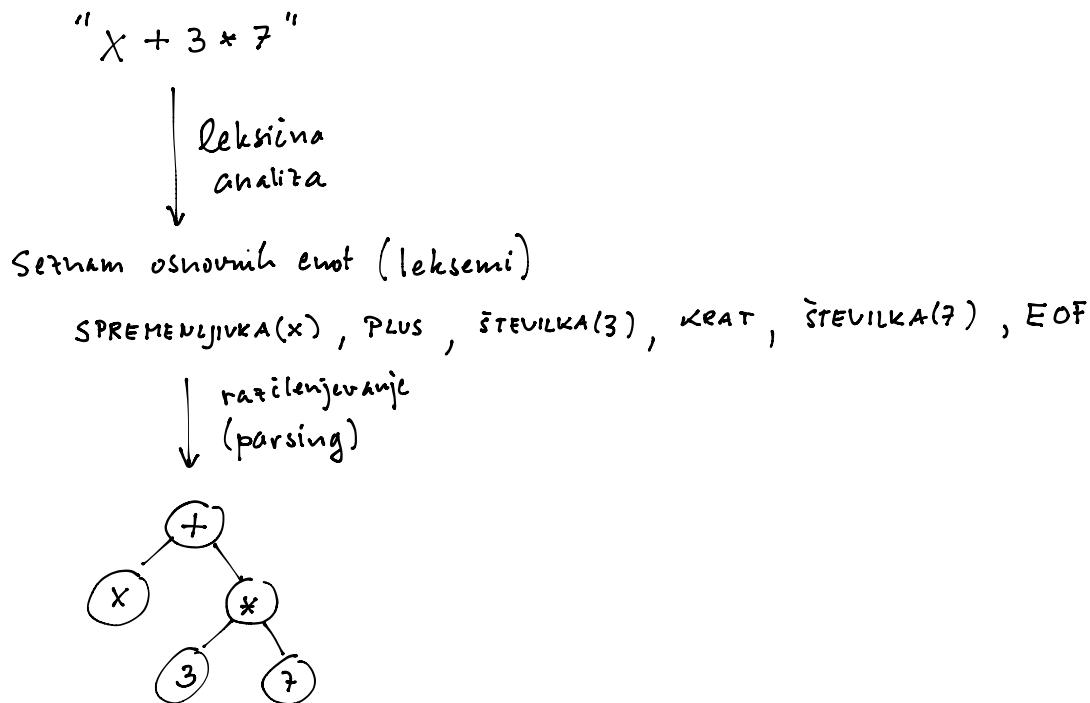
↙ * ↗
 aditivni + multiplikativni
 multiplikativni ✓

aditivni

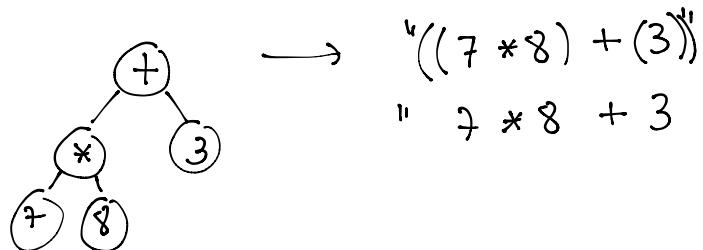
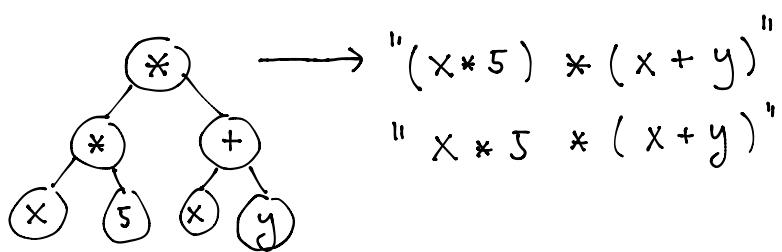
✓

Množenje ima prednost pred seštevanjem

Iz konkretno sintakse v abstraktno

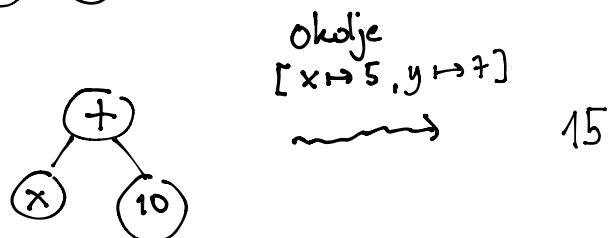
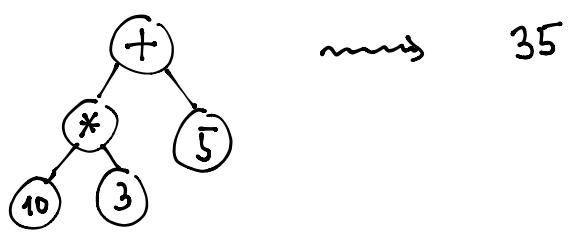


Iz abstraktne sintakse v konkretno



Operacijska semantika aritmetičnih izrazov

Kako izračunamo vrednost izraza?



$\eta = [x_1 \mapsto n_1, \dots, x_i \mapsto n_i]$
 preslikava, ki spremenljivke slike
 v njihove vrednosti

α	
β	
γ	
δ	
π	
η	eta
μ	mi
θ	theta
ζ	zeta
ξ	ksi

Semantika velikih korakova

$$\eta \models e \hookrightarrow n$$

"V okolju η se izraz e evalvira u vrednost n "
evalvira
izračuna

$$[x \mapsto 10, y \mapsto 5] \models y + 7 \hookrightarrow 20 \quad \text{to ni res}$$

$$[x \mapsto 10, y \mapsto 13] \models y + 7 \hookrightarrow 20 \quad \text{to je res}$$

Podali bomo pravila shlepanja:

$$\frac{P_1 \quad P_2 \quad \dots \quad P_i}{S} \leftarrow \begin{array}{l} \text{predpostavke} \\ \text{shlep} \end{array}$$

Če veljajo P_1, P_2, \dots, P_i , potem velja S