

# Programski prevodioci

## 04 Semantička analiza

Fakultet tehničkih nauka, Novi Sad  
22-23/Z  
Dunja Vrbaški

## Rezultat parsiranja

*Šta je ulaz za narednu fazu, semantičku analizu?*

- (*ništa*) Semantička analiza, pa i generisanje koda, se može izvršiti u okviru parsera
- (*struktura*) Realizuje se posebna međureprezentacija, apstraktno sintaksno stablo, čijim obilaskom se omogućava semantička analiza i generisanje koda

# Semantička analiza

Semantika – značenje

Da li se poštuju pravila koja daju značenje programu?

- Da li je promenljiva definisana pre korišćenja?
- Da li postoji main()?
- Da li je identifikator vidljiv?
- Da li su identifikatori jednoznačni?
- Da li su tipovi u izrazima odgovarajući?
- Da li su tipovi argumenata i parametara odgovarajući?
- ...

Semantička pravila ćemo definisati neformalno, opisima i kroz primere.

Pravila više nisu kontekstno slobodna (kontekstno nezavisna).

Postoje formalizacije (operaciona, aksiomska semantika, denotaciona semantika)

Tokom parsiranja: preuzimaju se informacije, računaju se vrednosti i izvršavaju se određene akcije potrebne za naredne faze.

Često se koriste izmenjene, proširene gramatike koje, pored sintaksne strukture, sadrže informacije potrebne za semantičku analizu i kasnije faze.

Produkcijama se dodeljuju semantička pravila.

Na primer:

- evidentiraju se ili izračunavaju neke vrednosti ( $x = 5$ ,  $x = 2 + 3$ )
- dodaju se informacije o tipovima (`int x`)
- side effects (`print`, `update global`)
- ...

Token **num**

Skener postavlja vrednost prilikom formiranja tokena.

Leksema "123" postaje token **num** koji ima dodatnu (semantičku) vrednost 123

Pojam  $E \rightarrow E + \text{num}$

Parser postavlja vrednost pojma E (sa leve strane) na osnovu vrednosti tokena num i pojma E (sa desne strane; vrednost već postoji)

$E \rightarrow \text{num}$	$\{ E.\text{value} = \text{num.value} \}$
$E \rightarrow E + \text{num}$	$\{ E.\text{value} = E.\text{value} + \text{num.value} \}$

*različiti izrazi sa različitim vrednostima*

Neki tokeni i pojmovi ne moraju imati vrednosti.

- Atributivna (atributska) gramatika – dodeljuju se atributi elementima
- Čvor u stablu parsiranja ima atribut nastao na osnovu zadatih pravila (anotirano stablo)
- **Atributi**
  - sintetizovani – dobijaju se na osnovu atributa elemenata iz pravila (child nodes)
    - bottom-up parsiranje → vrednost se lako izračunava jer na steku možemo imati sve informacije
  - nasleđeni – zavise i od atributa parent čvora (npr. kontekst)
    - tek nakon formiranja stabla, prilagođavanje/izmene gramatike, prebacivanje u sintetizovane
- S-atributska gramatika je ona koja ima samo sintetizovane attribute

## Apstraktno sintaksno stablo

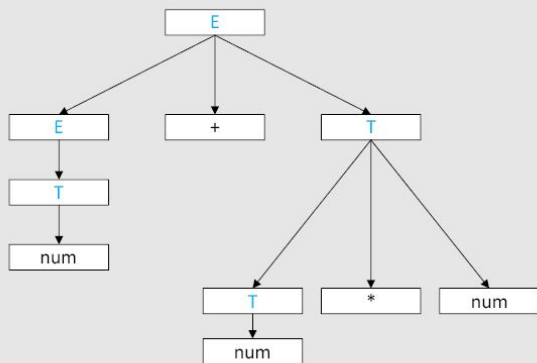
Informacije se koriste za izgradnju apstraktnog sintaksnog stabla koji se dalje koristi u narednim fazama.

Međureprezentacija.

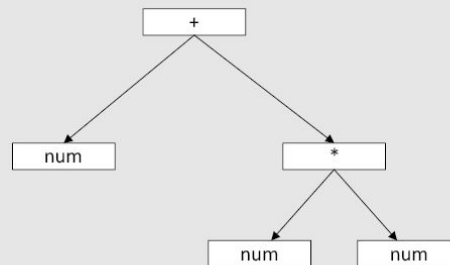
**Stablo parsiranja** – stablo koji sadrži sve pojmove i tokene i odgovara izvođenju

**Apstraktno sintaksno stablo (AST)** - stablo koje sadrži samo značajne delove sintaksnog stabla koji su nam potrebni za nastavak, za dalje faze.

*(šta je, zapravo, programer hteo)*



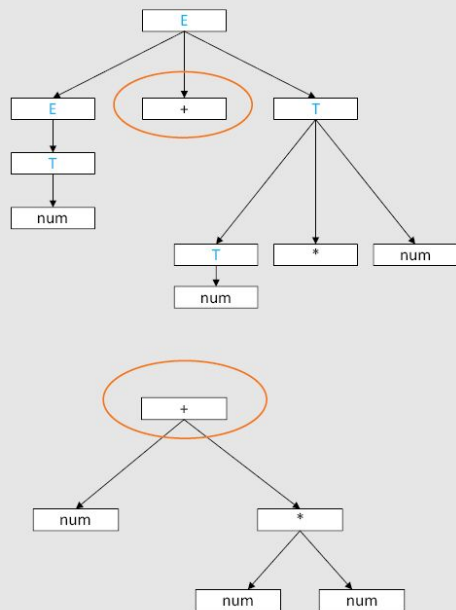
**konkretno** sintaksno stablo  
*parse tree*



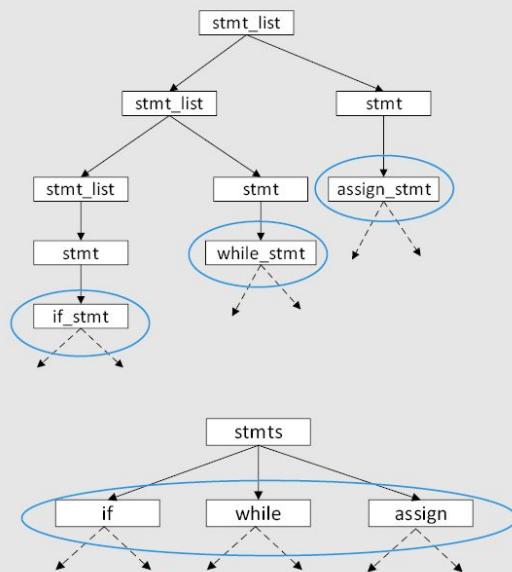
**apstraktno** sintaksno stablo  
*abstract syntax tree*

Jednom kad znamo da je parsirani niz tokena validan većina informacija je nepotrebna.  
Stablo parsiranja (parse tree) se transformiše u AST (syntax tree).

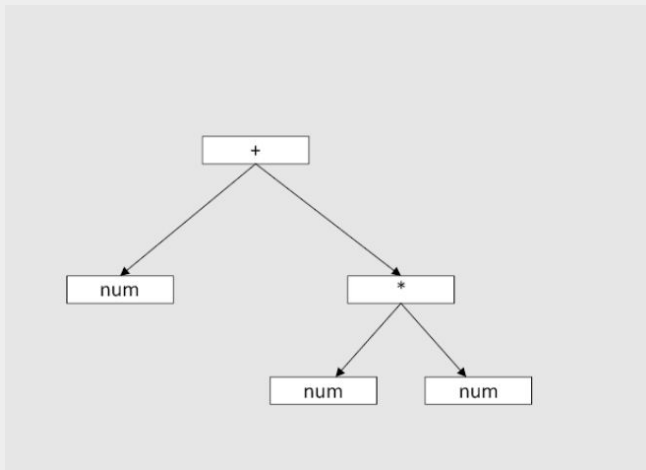




Operatori prelaze u unutrašnje čvorove  
(umesto listova)



Liste se “uravnavaju” (flatten)



Zašto AST?

Obilascima možemo, na primer, proveravati semantička pravila.

Na primer, usklađenost tipova.

Čvor +

Čvor num (int)

Čvor \*

Čvor num (int)

Čvor num (int)

OK