# Programski prevodioci: Vežbe 5

# Sadržaj

1.	.Uvod	1
2	Problem "visećeg" else	1
3	Zadaci	3
	3.1. Zadatak 1: void tip.	3
	3.2. Zadatak 2: return ;	3
	3.3. Zadatak 3: for iskaz	4
	3.4. Zadatak 4: branch iskaz	4
	3.5. Zadatak 5: switch iskaz	5

## 1. Uvod

Na ovim vežbama biće prikazani prioriteti kao i detekcija semantičkih grešaka.

# 2. Problem "visećeg" else

Posmatrajmo sledeću konstrukciju:

```
if (/* uslov */)
  if (/* uslov */)
   /* iskaz */
  else
   /* iskaz */
```

Uzmimo da je definisana sledeća gramatika za ovakvu konstrukciju:

```
if_statement
  : if_part
  | if_part _ELSE statement
  ;

if_part
  : _IF _LPAREN rel_exp _RPAREN statement
  ;
```

Kada parser naide na token \_ELSE, dolazi do shift/reduce konflikta:

1. Parser može izvršiti redukciju i tako završiti parsiranje unutrašnjeg if iskaza. Ovo bi značilo da else deo pripada spoljašnjoj petlji.

2. Parser može nastaviti sa preuzimanjem tokena i tek nakon kompletnog preuzimanja else dela izvršiti redukciju. Ovo bi značilo da else deo pripada unutrašnjoj petlji.

Parser ne može samostalno da odluči koji od ova 2 navedena slučaja je ispravan, pa stoga dolazi do konflikta.

Razrešavanje konflikta definisanjem prioriteta:

```
%nonassoc ONLY_IF ①
%nonassoc _ELSE

%%

if_statement
    : if_part %prec ONLY_IF ②
    | if_part _ELSE statement
    ;

if_part
    : _IF _LPAREN rel_exp _RPAREN statement
    ;

%%
...
```

① Bison omogućava navođenje prioriteta i asocijativnosti tokena.

```
Moguće deklaracije su:

left
Operatori su levo asocijativni.

right
Operatori su desno asocijativni.

nonassoc
Definiše samo prioritete, a ne i asocijativnost.
```

Posle svake deklaracije navodi se lista tokena na koje se deklaracija odnosi.

Prioriteti operatora su kontrolisani redosledom navođenja deklaracija. Token koji je prvi naveden u .y datoteci ima najmanji prioritet, dok poslednji token ima najveći prioritet. Prema tome, u listingu iznad, navedeno je da token ONLY\_IF ima manji prioritet od \_ELSE tokena.

Bitno je naglasiti da se prioriteti i asocijativnosti odnose samo na tokene, a ne i na pojmove.

② Imajući u vidu da se prioriteti odnose samo na tokene, dolazimo do problema. Prvo if\_statement pravilo ne sadrži nijedan token, već samo pojam if\_part. Dakle, nije moguće specificirati prioritete tokena, kada token ne postoji. U ovakvim slučajevima može se navesti %prec modifikator praćen nazivom nekog izmišljenog tokena. Ovo znači da token ONLY\_IF ne postoji zapravo u ulaznom tekstu, već da je to izmišljen pomoćni token koji nam omogućava da specificiramo da \_ELSE ima veći prioritet od tog izmišljenog tokena.

Na ovaj način, razrešena je dvosmislenost gramatike. Token \_ELSE ima veći prioritet, pa će parser nedvosmisleno odlučiti da nastavi preuzimanje tokena. Ovako podešeni prioriteti imaju za posledicu da else uvek pripada unutrašnjem if iskazu, što i jeste način na koji C i miniC programi funkcionišu.

## 3. Zadaci

## 3.1. Zadatak 1: void tip

Proširiti gramatiku novim tipom podatka void. Tip void se može pojaviti samo kao povratni tip funkcije, ali ne i kao tip promenljive ili parametra (u tom slučaju treba prijaviti semantičku grešku).



Slično kao što je rađeno za int i unsigned.

### 3.2. Zadatak 2: return;

Proširiti gramatiku novim return iskazom koji ima oblik:

```
"return" ";"
```

Realizovati sledeće semantičke provere:

- 1. Ako se u void funkciji nađe return exp ;, treba prijaviti semantičku grešku, jer funkcija ne bi trebalo da vrati vrednost.
- 2. Ako se u int ili unsigned funkciji nađe return ;, treba prijaviti *warning* jer se očekuje da funkcija vrati neku vrednost.
- 3. Ako se u int ili unsigned funkciji nijednom ne pojavi return naredba, treba prijaviti warning jer se očekuje da funkcija vrati neku vrednost.

Tabela 1. Matrica semantičkih provera:

	void	int/unsigned
return exp ;	error	OK
return ;	OK	warning
Bez return	OK	warning

## 3.3. Zadatak 3: for iskaz

Proširiti miniC gramatiku for iskazom koji ima sledeći oblik:

gde je:

#### <type>

Tip podatka (int ili unsigned)

#### <id1> i <id2>

Identifikatori

#### <relation>

Relacioni izraz

#### <stmt>

Statement

Realizovati sledeće semantičke provere:

- 1. <id1> treba da bude lokalna promenljiva za for iskaz (sledeći for iskaz može da definiše iterator sa istim imenom).
- 2. Tip literala treba da bude isti kao tip promenljive <id1>.
- 3. <id1> i <id2> treba da budu ista promenljiva.



DODATNO: Ispravno tretirati ugnježdene for iskaze.

Primer ispravnog for iskaza:

```
int x;
x = 0;
for (int i = 0; i < 8; i++)
x = x + i;</pre>
```

### 3.4. Zadatak 4: branch iskaz

```
"branch" "(" <var> ";" <const1> "," <const2> "," <const3> ")"
    "first" <statement1>
    "second" <statement2>
    "third" <statement3>
    "otherwise" <statement4>
```

Gde:

- <var> predstavlja ime promenljive ili parametra
- <const1>, <const2> i <const3> predstavljaju konstante
- <statement1>, <statement2>, <statement3> i <statement4> predstavljaju iskaze



Uvek mora postojati tačno tri konstante i tačno četiri iskaza

Realizovati sledeće semantičke provere:

- 1. Promenljiva var mora biti prethodno deklarisana.
- 2. Konstante const1, const2 i const3 moraju biti istog tipa kao i var.
- 3. Konstante const1, const2 i const3 moraju biti u rastućem redosledu (const1 mora biti manje od const2, const2 mora biti manje od const3).

Primer:

```
branch ( a ; 1 , 3 , 5 )
  first a = a + 1;
  second a = a + 3;
  third a = a + 5;
  otherwise a = a - 3;
```

### 3.5. Zadatak 5: switch iskaz

Proširiti miniC gramatiku pojednostavljenim switch iskazom. Sintaksa switch iskaza ima oblik:

```
"switch" "(" <switch_expression> ")" "{"
    "case" <constant_expression> ":" <case_body> [ "break" ";" ]
    ...
    [ "default" ":" <default_statement> ]
"}"
```

gde je:

```
<switch_expression>
    Ime promenljive
<constant_expression>
    Konstanta
<case_body>
    Iskaz (statement)
<default_statement>
    Iskaz (statement)
```

#### Pri tome:

- Mora postojati bar jedna case naredba.
- break naredba se opciono može pojaviti samo na kraju case naredbe.
- default naredba je opciona i moze se pojaviti samo posle svih case naredbi.

### Realizovati sledeće semantičke provere:

- 1. Promenljiva u <switch\_expression> mora biti prethodno deklarisana.
- 2. Tip konstante u case naredbi mora biti isti kao tip promenljive u <switch\_expression>.
- 3. Konstante u svim case iskazima moraju biti jedinstvene.



Prilikom testiranja ne treba testirati ugnježdene switch iskaze.

#### Primer:

```
switch(state) {
  case 1: x = 1; break;
  case 2: { x = 5;} break;
  default: x = 10;
}
```