

---

Elektrotehnički fakultet u Beogradu  
Katedra za računarsku tehniku i informatiku

*Predmet:* Programski prevodioci 1  
*Nastavnik:* dr Dragan Bojić, redovni profesor  
*Asistenti:* doc. dr Maja Vukasović,  
mast. inž. Mihajlo Ogrizović,  
dipl. inž. Luka Hrvachević  
*Školska:* 2024/2025.  
*Ispitni rok:* Januarsko-februarski ispitni rok  
*Datum:* 5.12.2024.

# Projekat

## – Kompajler za Mikrojavu –

**Važne napomene:** Pre čitanja ovog teksta, **obavezno** pročitati opšta pravila predmeta i pravila vezana za izradu domaćih zadataka! Pročitati potom ovaj tekst **u celini i pažljivo**, pre započinjanja realizacije ili traženja pomoći. Ukoliko u zadatku nešto nije dovoljno precizno definisano ili su postavljeni kontradiktorni zahtevi, može se koristiti diskusiona lista za razjašnjavanje nejasnoća u zahtevima, van onoga što se može samostalno rešiti uvođenjem razumnih pretpostavki. **Srećan rad!**

---

---

# 1. Uvod

---

Cilj projektnog zadatka je realizacija kompajlera za programski jezik Mikrojava. Kompajler omogućava prevodjenje sintaksno i semantički ispravnih Mikrojava programa u Mikrojava bajtkod koji se izvršava na virtualnoj mašini za Mikrojava. Sintaksno i semantički ispravni Mikrojava programi su definisani specifikacijom [MJ].

Programski prevodilac za Mikrojava ima četiri osnovne funkcionalnosti: leksičku analizu, sintaksnu analizu, semantičku analizu i generisanje koda.

*Leksički analizator* treba da prepozna jezičke lekseme i vrati skup tokena izdvojenih iz izvornog koda, koji se dalje razmatraju u okviru sintaksne analize. Ukoliko se tokom leksičke analize detektuje leksička greška, potrebno je ispisati odgovarajuću poruku na izlaz.

*Sintaksni analizator* ima zadatak da utvrdi da li izdvojeni tokeni iz izvornog koda programa mogu formirati gramatički ispravne sentence. Tokom parsiranja Mikrojava programa potrebno je na odgovarajući način omogućiti i praćenje samog procesa parsiranja na način koji će biti u nastavku dokumenta detaljno opisan. Nakon parsiranja sintaksno ispravnih Mikrojava programa potrebno je obavestiti korisnika o uspešnosti parsiranja. Ukoliko izvorni kod ima sintaksne greške, potrebno je izdati adekvatno objašnjenje o detektovanoj sintaksnoj grešci, izvršiti oporavak i nastaviti parsiranje.

*Semantički analizator* se formira na osnovu apstraktnog sintaksnog stabla koje je nastalo kao rezultat sintaksne analize. Semantička analiza se sprovodi implementacijom metoda za posećivanje čvorova apstraktnog sintaksnog stabla. Stablo je formirano na osnovu gramatike implementirane u prethodnoj fazi. Ukoliko izvorni kod ima semantičke greške, potrebno je prikazati adekvatnu poruku o detektovanoj semantičkoj grešci.

*Generator koda* prevodi sintaksno i semantički ispravne programe u izvršni oblik za odabrano izvršno okruženje Mikrojava VM. Generisanje koda se implementira na sličan način kao i semantička analiza, implementacijom metoda koje posećuju čvorove.

Svi relevantni pomoćni materijali za izradu projekta se mogu pronaći na sajtu predmeta ili u okviru sekcije Prilog ovog dokumenta.

Projektni zahtevi su razvstani po težini i obimu na 3 nivoa: Nivo A (20 poena), Nivo B (30 poena), Nivo C (40 poena). **U sekciji V funkcionalnosti su detaljno podeljene po nivoima.**

Odbranjen projekat je uslov za izlazak na ispit. Projekat je odbranjen ukoliko student na odbrani osvoji najmanje 20 poena, odnosno ukoliko implementira sve funkcionalnosti predviđene bar za Nivo A. U sekciji VI je detaljno opisano bodovanje projekata.

---

## 2. Reference

---

[MJ] Specifikacija jezika Mikrojava prilagođena postavci zadatka,  
[http://ir4pp1.etf.rs/Domaci/mikrojava\\_2022\\_2023\\_jan.pdf](http://ir4pp1.etf.rs/Domaci/mikrojava_2022_2023_jan.pdf)

[PT] Šablon projekta podešen za integrisano razvojno okruženje Eclipse,  
<http://ir4pp1.etf.rs/Domaci/2017-2018/pp1lab.templateAST.zip>

---

## 3. Specifikacija zahteva

---

### I Leksička analiza

U nastavku teksta su navedeni i opisani projektni zahtevi za implementaciju leksičkog analizatora.

- ❖ Potrebno je realizovati leksički analizator (*skener*) izvornih programa napisanih na jeziku Mikrojava.
- ❖ Leksički analizator se implementira pisanjem .flex specifikacije, čiji format je detljano opisan u prezentacijama primera domaćih zadataka sa sajta predmeta.
- ❖ Specifikacija leksičkog analizatora mora da se smesti u fajl [PT]/src/spec/mjlexer.flex.
- ❖ Specifikacija .flex se transformiše u implementaciju leksera na programskom jeziku Java korišćenjem alata **JFlex sa sajta predmeta**.
- ❖ Generisana klasa leksičkog analizatora mora da pripada paketu rs.ac.bg.etf.pp1 u okviru direktorijuma [PT]/src.
- ❖ Interfejs leksičkog analizatora prema sintaksnom analizatoru mora biti standardni CUP interfejs. Za više informacija, pogledati primer mini domaćeg u vežbama na sajtu predmeta.
- ❖ Skener prihvata fajl za izvornim kodom na jeziku Mikrojava i deli ga na tokene.
- ❖ Token se vraća eksplicitnim pozivom leksičkog analizatora (operacija `next_token()`).  
Potrebno je detektovati i obraditi sledeće leksičke strukture:
  - identifikatore,
  - konstante,
  - ključne reči,
  - operatore,
  - komentare.
- ❖ Leksičke strukture implementirati prema specifikaciji jezika [MJ§A.2p3].
- ❖ Leksički analizator treba da preskače komentare i "beline" u tekstu programa.
- ❖ Pod "belinama" se smatraju: tabulatori (\t), prelazak u novi red (\r \n), razmak (' '), backspace (\b), prelazak na novu stranu (\f, form feed).
- ❖ U slučaju leksičke greške, ispisuje se greška i nastavlja se obrada teksta programa.
- ❖ Poruka o grešci treba da sadrži sledeće informacije:
  - niz znakova koji nije prepoznat,
  - broj linije teksta programa u kojoj se desila greška, i
  - kolonu (poziciju prvog znaka) u kojoj je detektovana greška.
- ❖ Obavezno je korišćenje **jdk 1.8** kao što je opisano u primerima na vežbama.

### II Sintaksna analiza

Potrebno je napisati LALR(1) gramatiku na osnovu specifikacije jezika i implementirati sintakсни analizator (*parser*) za programe napisane na jeziku Mikrojava.

#### Opšti tehnički zahtevi

- ❖ Gramatika jezika Mikrojava mora biti napisana u skladu sa specifikacijom jezika definisanom u [MJ].
- ❖ Za implementaciju parsera mora se koristiti generator sintaksnih analizatora AST-CUP (u nastavku teksta: AST-CUP generator). AST-CUP generator je lokalno razvijeno proširenje alata CUP za rad sa sintaksnim stablima.
- ❖ Mora se koristiti instalacija alata isključivo sa sajta predmeta (biblioteka cup\_v10k.jar).
- ❖ Gramatička specifikacija parsera mora biti napisana u CUP fajlu, u formatu koji AST-CUP generator prepoznaje (u nastavku teksta: AST-CUP specifikacija).
- ❖ AST-CUP specifikacija mora da se smestu u fajl [PT]/src/spec/mjparser.cup.

- ❖ Sintaksni analizator mora biti integrisan sa CUP kompatibilnim leksičkim analizatorom za jezik Mikrojava.
- ❖ U slučaju uspešnog parsiranja ulaznog fajla parser na kraju rada na standardnom izlazu prikazuje apstraktno sintaksno stablo pozivom funkcije toString() nad korenom stabla (videti primer mini domaćeg).
- ❖ Parser treba da omogući oporavak od sintaksnih grešaka za zadate jezičke elemente.
- ❖ U slučaju nailaska na sintaksnu grešku parser:
  - ispisuje poruku greške u log fajl,
  - vrši oporavak od greške i
  - nastavlja sa parsiranjem ostatka fajla.
- ❖ Opis sintaksne greške TREBA da sadrži:
  - broj linije ulaznog programa u kojoj je greška detektovana (videti realizaciju u primeru mini domaćeg sa sajta predmeta),
  - nedvosmislen opis greške.

### Implementacija parsera

- ❖ Nije dozvoljeno koristiti opciju *precedence* u .cup fajlu za definisanje prioriteta operatora. Izuzetak je korišćenje direktive *precedence left ELSE*; koja se može koristiti da se razreši konflikt između smena za if iskaz (statement) sa else delom i if iskaz bez else dela.
- ❖ Neterminali u AST-CUP specifikaciji moraju biti imenovani na način kako je to propisano zadatom specifikacijom [MJ] uz eventualno dodavanje sopstvenih neterminale, ukoliko se za tim ukaže potreba.
- ❖ Svakoј produkciji mora se zadati jedinstveni naziv na osnovu kojeg AST-CUP generator generiše Java klasu koja reprezentuje deo podstabla koji odgovara toј produkciji.
- ❖ Na osnovu AST-CUP specifikacije AST-CUP generator proizvodi standardnu CUP specifikaciju i geneiše klase elemenata sintaksnog stabla.
- ❖ Dobijena CUP specifikacija mora biti smeštena u fajl [PT]/src/spec/mjparser\_astbuild.cup. Generisane klase apstr. sint. stabla moraju biti smeštene u paket rs.ac.bg.etf.pp1.ast u okviru direktorijuma [PT]/src.
- ❖ Uz izuzetak prijave sintaksnih grešaka, nije dozvoljeno ubacivati nikakve druge akcije u AST-CUP specifikaciju parsera { : : }.  
Dozvoljeno je dodavati uslužne metode ili polja u code { : : } sekciju AST-CUP specifikacije parsera isključivo za prijavljivanje i/ili oporavak od sintaksnih grešaka.
- ❖ Napisati klasu rs.ac.bg.etf.pp1.Compiler na programskom jeziku Java sa funkcijom glavnog programa *main* koja pokreće parsiranje Mikrojava programa. U slučaju uspešnog parsiranja, ispisuje strukturu sintaksnog stabla kako je opisano u zahtevima.
- ❖ Putanja do ulaznog fajla sa Mikrojava izvornim kodom prosleđuje se glavnom programu klase Compiler kao prvi argument komandne linije.

### Oporavak od grešaka

- ❖ U AST-CUP specifikaciju gramatike TREBA dodati smene i akcije za oporavak od grešaka. Implementirati oporavak od grešaka za sledeće jezičke elemente:
- ❖ NIVO A:
  - definicija globalne promenljive – ignorisati karaktere do prvog znaka ";" ili sledećeg " , "
  - konstrukcija iskaza dodele – ignorisati karaktere do ";"
- ❖ NIVO B (podrazumeva i elemente iz nivoa A):
  - deklaracija formalnog parametra funkcije – ignorisati znakove do znaka " , " ili " ) "
  - logički izraz unutar if konstrukcije - ignorisati karaktere do prvog znaka " ) "
- ❖ NIVO C (podrazumeva i elemente iz nivoa B):
  - deklaracija polja unutrašnje klase – ignorisati karaktere do prvog ";" ili "{ "
  - deklaracija proširenja natklase – ignorisati znakove do prvog znaka "{ "

### Testiranje rada implementiranog parsera:

- ❖ Napisati reprezentativni skup testova sintaksno ispravnih i neispravnih programa i testirati oporavak od grešaka.

## III Semantička analiza

U sklopu semantičke analize vrši se ažuriranje tabele simbola i provera kontekstnih uslova opisanih u [MJ].

### Opšti zahtevi

- ❖ Semantička analiza se vrši obilaskom apstraktnog sintaksnog stabla koje je nastalo kao rezultat sintaksne analize.
- ❖ Potrebno je implementirati klasu SemanticAnalyzer koja proširuje automatski generisanu klasu rs.ac.bg.etf.pp1.ast.VisitorAdapter i u njoj redefinisati metode za obilazak onih čvorova stabla koji su relevantni za semantičku analizu.
- ❖ Klasa SemanticAnalyzer mora biti smeštena u paket rs.ac.bg.etf.pp1.
- ❖ Nije dozvoljeno dodavati nikakve semantičke akcije u AST-CUP sepecifikaciju parsera { : : }, niti klasi parsera dodavati metode niti polja koja obavljaju ili neposredno ili posredno utiču na semantičku analizu.
- ❖ Semantički obilazak stabla se pokreće u funkciji glavnog programa klase Compiler nakon završetka sintaksne analize, tako što se objekat klase SemanticAnalyzer prosleđuje korenu sintaksnog stabla.
- ❖ Semantički analizator je potrebno integrisati sa tabelom simbola.
- ❖ Mora se koristiti implementacija tabele simbola dostupna na sajtu predmeta:  
<http://ir4pp1.etf.rs/Domaci/symboltable-1-1.jar>.
- ❖ Tabela simbola se uvezuje sa ostatkom programa kao Java biblioteka (.jar) i dozvoljeno je koristiti sve njene javne klase, metode i polja. Uz biblioteku se dostavlja i izvorni kod koji je predviđen samo za informisanje o detaljima implementacije i njihovo razumevanje.
- ❖ NIJE DOZVOLJENO raspakivati biblioteku tabele simbola, menjati njenu implementaciju i ponovo je prevoditi i uvezivati sa projektom.
- ❖ Ukoliko postojeća implementacija tabele simbola ne zadovoljava sve zahteve iz date specifikacije, može se nadograditi ISKLJUČIVO pomoću izvođenja klasa i redefinisanja postojećih metoda. Tabela simbola ima nekoliko tačaka za proširenja.
- ❖ Implementirati javno dostupnu metodu void tsdump() u klasi Compiler za ispis sadržaja tabele simbola. Metoda mora da se pozove glavnom programu klase Compiler po završetku semantičkog prolaza.

### Detektovanje korišćenja simbola

- ❖ U klasi SemanticAnalyzer implementirati detektovanje upotrebe simbola za sledeće jezičke elemente:
- ❖ NIVO A
  - simboličke konstante,
  - globalne promenljive,
  - lokalne promenljive.
- ❖ NIVO B(podrazumeva i elemente iz nivoa A)
  - globalne funkcije (pozivi)
  - pristup elementu niza
  - korišćenje formalnog argumenta funkcije
- ❖ NIVO C(podrazumeva i elemente iz nivoa B)
  - unutrašnje klase (pravljenje objekta)
  - polja unutrašnjih klasa (pristup polju)
  - metode unutrašnjih klasa (pozivi).

- ❖ Za svaki detektovani simbol potrebno je proveriti sledeće:
  - da li ime postoji u tabeli simbola,
  - da li je ispravnog tipa.

#### **Format poruke**

- ❖ Poruka o detektovanom simbolu MORA da sadrži sledeće podatke (videti Prilog 2):
  - linija izvornog koda u kojoj je pronađen simbol,
  - naziv pronađenog simbola,
  - ispis objektnog čvora iz tabele simbola koji odgovara pronađenom simbolu.

#### **Provera kontekstnih uslova**

- ❖ U klasi `SemanticAnalyzer` implementirati proveru svih kontekstnih uslova navedenih u specifikaciji [MJ§A.4p5], a predviđenih za odabrani nivo težine.

#### **Testiranje rada implementiranog semantičkog analizatora:**

- ❖ Napisati ulazne fajlove na programskom jeziku Mikrojava koji sadrže sve sintaksno i semantički ispravne MJ programe uz pokrivanje svih smena iz gramatike.
- ❖ Napisati ulazne fajlove na programskom jeziku Mikrojava koji sadrže sve kombinacije semantičkih grešaka.

## **IV Generisanje koda**

Generisanje koda podrazumeva transformaciju sintaksno i semantički ispravnog sintaksnog stabla u bajtkod za izvršno okruženje za MJ virtuelnu mašinu (MJVM).

#### **Opšti zahtevi**

- ❖ Generisanje koda vrši se obilaskom apstraktnog sintaksnog stabla koje je nastalo kao rezultat sintaksne analize i zadovoljilo uslove semantičke provere.
- ❖ Potrebno je implementirati klasu `rs.ac.bg.etf.pp1.CodeGenerator`, koja proširuje automatski generisanu klasu `rs.ac.bg.etf.pp1.ast.VisitorAdapter`, i u njoj redefinisati metode za obilazak elemenata sintaksnog stabla koji su relevantni za generisanje koda.
- ❖ Nije dozvoljeno implementirati generisanje koda u akcijama `{: :}` AST-CUP specifikacije parsera, niti klasi parsera dodavati metode niti polja koja obavljaju ili posredno ili neposredno utiču na generisanje koda.
- ❖ Generator koda mora da generiše ispravan bajtkod za MJVM.
- ❖ Za implementaciju generatora koda moraju se koristiti alati `Code`, `disasm` i `Run`. dostupni i biblioteci `mj-runtime.jar`: <http://ir4pp1.etf.rs/Domaci/mj-runtime-1.1.jar>
- ❖ Generisanje koda se pokreće u glavnom programu klase `Compiler` po završetku semantičke analize i ispisa sadržaja tabele simbola. Implementira se prosleđivanjem objekta klase `CodeGenerator` korenu sintaksnog stabla.
- ❖ Izlaz generatora koda mora da bude izvršivi `.obj` fajl za MJVM.
- ❖ Putanja do izlaznog `.obj` fajla prosleđuje se glavnom programu klase `Compiler` kao drugi argument komandne linije.

## V Podela funkcionalnosti po nivoima

- ❖ **NIVO A** – potrebno je implementirati generisanje koda za SVE gramatičke smene u nastavku (osnovni iskazi, aritmetički izrazi, pozivi predefinisanih metoda i rad sa nizovima prostih tipova i skupovima celih brojeva):

```
DesignatorStatement := Designator "=" Expr.  
DesignatorStatement := Designator "=" Designator Setop Designator  
DesignatorStatement := Designator "++".  
DesignatorStatement := Designator "--".  
DesignatorStatement := Designator "(" [ActPars] ")".  
Statement := DesignatorStatement ";".  
Statement := "read" "(" Designator ")" ";".  
Statement := "print" "(" Expr ["," numConst] ")" ";".  
Expr := ["-"] Term {Addop Term}.  
Term := Factor {Mulop Factor}.  
Factor := numConst | charConst | "(" Expr ")" | boolConst | Designator | "new" Type "[" Expr "]".  
Designator := ident [ "[" Expr "]" ].  
Addop := "+" | "-".  
Mulop := "*" | "/" | "%".  
Setop := "union".  
ActPars := Expr { "," Expr }.
```

- ❖ Od nizova, treba podržati samo nizove ugrađenih tipova podataka, a skupovi su isključivo skupovi celih brojeva. Program mora da sadrži funkciju main, globalne/lokalne promenljive (proste ili nizovne), globalne konstante.
- ❖ **NIVO B** – potrebno je implementirati SVE zahteve za Nivo A i SVE gramatičke smene u nastavku (kontrolne strukture, uslovni izrazi, pozivi globalnih metoda):

```
DesignatorStatement := Designator "(" [ActPars] ")".  
Expr := Designator "map" Designator.  
Statement := "if" "(" Condition ")" Statement ["else" Statement ].  
Statement := "break" ";".  
Statement := "continue" ";".  
Statement := "return" [Expr] ";".  
Statement := "do" Statement "while" "(" [Condition ["," DesignatorStatement]] ")" ";".  
Statement := "{" {Statement} "}".  
Condition := CondTerm { "||" CondTerm }.  
CondTerm := CondFact { "&&" CondFact }.  
CondFact = Expr [ Relop Expr ].  
Factor := Designator [ "(" [ActPars] ")" ].
```

- ❖ **Nivo C** – potrebno je implementirati SVE zahteve za Nivo B i još dodatno zahteve u nastavku (unutrašnje klase, supstitucija, polimorfizam):

- implementirati nasleđivanje klasa;
- implementirati supstituciju (na mestu gde se očekuje referenca na osnovnu klasu ili interfejs može se predati referenca na objekat izvedene klase ili objekat klase koji ispunjava interfejs);
- implementirati pravljenje objekata klase i nizova objekata klase;
- implementirati pravljenje tabela virtuelnih funkcija;

- implementirati polimorfno pozivanje metoda klase;
- implementirati interfejs sa podrazumevanim metodama;

## VI Ocenjivanje domaćih zadataka

### Opšti zahtevi

- ❖ Generisanje koda, koje proizvodi ispravne izvršne bajtkod (predmetne) fajlove u skladu sa opisanim zahtevima, je POTREBAN i DOVOLJAN uslov za izlazak na odbranu domaćeg zadatka.
- ❖ Na odbrani se ocenjuju FUNKCIONALNOSTI kompajlera, koje su opisane u specifikaciji jezika [MJ].
- ❖ FUNKCIONALNOST je izvršiva jedinica kompajlera koja odgovarajuću naredbu, izraz ili definiciju prevodi u izvršne bajtkod instrukcije ili podatke zaglavlja predmetnog (obj) fajla. Mora biti implementirana na sva četiri nivoa (leksika, sintaksa, semantika i generisanje koda ili podataka zaglavlja predmetnog fajla).

### Bodovanje projekta

- ❖ Projekat se boduje prema cenovniku za Nivo A, akko su ispunjeni SVI zahtevi predviđeni za Nivo A. Broj poena predviđen za Nivo A je 20.
- ❖ Projekat se boduje prema cenovniku za Nivo B, akko ispunjava SVE zahteve za Nivo A i SVE zahteve propisane za Nivo B. Broj poena predviđen za Nivo B je 30.
- ❖ Projekat se boduje prema cenovniku za Nivo C, akko ispunjava SVE zahteve predviđene za Nivo B i SVE funkcionalnosti predviđene za Nivo C. Broj poena predviđen za Nivo C je 40.
- ❖ Ukoliko student ne implementira SVE funkcionalnosti za Nivo A, projekat neće biti razmatran na odbrani.

## VII Primer programa:

```

program Program
class A{int x[],y[];}
const int pi = 3, e = 2;
int a, b;
class B extends A {
    int i;
    {
        int getValue(int a) int b; bool c;{ return this.i + this.x[0] + a; }
        void m()int a;{x.foreach(a => print(a));}
    }
}
class C extends B{A theA;int a;}
{
void main() A a; C c; int i; int x[]; char ch; {
    a = new A;
    a.x = new int[5]; a.y = new int[5];
    c = new C;
    c.theA = a; c.x = new int[5];
    x = new int[3];
    read(c.i);
    i = 0;
    while(i<5){
        read(c.x[i]); read(c.theA.x[i]);
        i++;
    }
    print(c.getValue(c.theA.x[0]));
    c.m();
}
}

```



---

## 4. Napomene u vezi sa izradom i odbranom rešenja

---

Elementi rešenja su sledeći:

- a) Propratna dokumentacija u obliku Word dokumenta *MJProjekat.docx* koji treba da se nalazi u korenom direktorijumu rešenja i da sadrži:
- b) naslovnu stranu,
- c) kratak opis postavke zadatka od nekoliko rečenica,
- d) opis komandi za generisanje java koda alatima, prevođenje koda kompajlerom, pokretanje i testiranje rešenja,
- e) kratak opis priloženih test primera (ne uključivati ulaze niti izlaze testiranja u izveštaj).
- f) kratak opis novouvedenih klasa.

Izvorni i prevedeni programski kod mora da sledi direktorijumsku strukturu koja je određena u šablonu projekta [PT]. Dakle moraju se poslati .flex i .cup fajlovi, svi izgenerisani i rukom pisani .java fajlovi koji čine rešenje i odgovarajući prevedeni .class fajlovi. Rešenje treba da sadrži i .jar archive alata AST-CUP i Flex.

3. U posebnom folderu **test** treba da se nalaze svi ulazni test fajlovi sa ekstenzijom .MJ, kao i odgovarajući izlazni fajlovi koji su rezultat testiranja, sa istim imenom kao ulazni fajl, ali sa ekstenzijom .out za standardni izlaz i .err za izlaz greške,. Uputstvo: Pri pokretanju programa standardni izlaz može se preusmeriti u fajl izlaz.out ako se na komandnoj liniji navede **>izlaz.out**, a izlaz greške se preusmerava sa **2>izlaz.err**.

### Pravila za izradu i odbranu domaćeg zadatka

1. Domaći zadaci se rade individualno i brane usmeno pre ispita u prvom ispitnom roku. Uspešna odbrana projekta je uslov za izlazak na ispit. Ukoliko se na odbrani utvrdi **nedozvoljena** saradnja između studenata prilikom izrade domaćeg, u moguće posledice osim gubitka poena spada i trajno dobijanje negativnih poena koji će biti uključeni u zbir za konačnu ocenu.

Odbrana se organizuje posle roka predaje domaćeg, prema naknadnom obaveštenju. Radovi se predaju preko specijalne veb forme. Zadaci ne mogu da se brane na sopstvenom računaru.

Po potrebi će ulazni test fajlovi biti pokretani na odbrani domaćeg.

2. Na odbrani će, pored samog rešenja, biti proveravano i poznavanje rada sa alatima jflex, AST-CUP zadavanjem modifikacije projekta koju treba realizovati na licu mesta u trajanju od 120 minuta. Postoje posebne modifikacije za sve nivoe.
3. Kompletne poene za određeni nivo se osvajaju ako za predati projekat uspešno prolaze javni i dodatni testovi i ako je urađena korektna i kompletna modifikacija za taj nivo.
4. Na odbrani je moguće osvojiti parcijalne bodove ako je projekat rađen za B ili C nivoe (prolaze javni testovi za nivo B, odnosno C) i odrađena je modifikacija za nivo A, pri čemu se osvaja 25 poena, ili ako je projekat rađen za C nivo (javni testovi za C nivo rade) i odrađena je modifikacija za nivo B, pri čemu se osvaja 35 poena.

### VAŽNO

Studenti su dužni da svoje zadatke testiraju na računarima u laboratoriji pre dana odbrane, ukoliko nisu potpuno sigurni da im je rešenje prenosivo na drugi računar. Na odbrani se zadatak isključivo brani. Nije dozvoljena nikakva dorada, osim ako to ne bude zahtevala osoba zadužena za ispitivanje na odbrani.

---

## 5. Prilog

---

### Prilog 1 – Transformisanje gramatike

- 2 U slučaju da je potrebno napisati smenu u kojoj se neki pojam ponavlja jednom ili više puta, odgovarajuća smena se može uraditi na sledeći način:

$\text{Parameter\_list} \rightarrow \text{Parameter\_list Parameter} \mid \text{Parameter}$

Gde je  $\text{Parameter\_list}$  neterminal koji opisuje jedno ili više pojavljivanja objekta  $\text{Parameter}$ , dok je  $\text{Parameter}$  objekat koji treba da se ponavlja jednom ili više puta.

- 2 U slučaju da se grupa različitih objekata pojavljuje jednom ili više puta može se koristiti sledeći oblik smene:

$\text{Parameter\_list} \rightarrow \text{Parameter\_list Parameter\_part} \mid \text{Parameter\_part}$

$\text{Parameter\_part} \rightarrow \text{Parameter1} \mid \text{Parameter2} \mid \text{Parameter3} \mid \dots$

Gde su  $\text{Parameter1}$ ,  $\text{Parameter2}$ , ... Tipovi objekata iz grupe koji se pojavljuju jednom ili više puta.

- 3 U slučaju da se neki objekat opciono pojavljuje u nekoj smeni smena se razdvaja na dve smene. Prvu koja ima traženi objekat i drugu koja ga ne sadrži. Primer takve smene je:

$\text{Funkcija} \rightarrow \text{ImeFunkcije}(\text{Parameter\_list}) \mid \text{ImeFunkcije}()$

Druga varijanta je da se uvede prazna smena (za prazne smene u CUPu samo na mestu gde bi stajala desna strana smene napisati komentar `/* epsilon */`).

- 3 U slučaju da se neki objekat može ponavljati nula ili više puta u nekoj smeni koristi se kombinacija pravila iz tački 1. I 2.

$\text{Funkcija} \rightarrow \text{Ime}(\text{Parameter\_list}) \mid \text{Ime}()$

$\text{Parameter\_list} \rightarrow \text{Parameter\_list Parameter} \mid \text{Parameter}$

U prikazanoj smeni parametri funkcije se mogu pojaviti jednom ili više puta ali i ne moraju. Druga varijanta bi bila:

$\text{Funkcija} \rightarrow \text{Ime}(\text{Parameter\_list})$

$\text{Parameter\_list} \rightarrow \text{Parameter\_list Parameter} \mid \text{/* epsilon */}$

Ova varijanta ima tu prednost da se ne multipliciraju smene za neterminal  $\text{Funkcija}$ .

## Prilog 2 - Primeri izlaza

Ulazni program:

```
class P
{
    const int size = 10;
    int pos[];
    {
        void main()
        {
            int x, i;
            char x;
            { //----- Initialize val
                x.i=1;
                pos = new int[size];
                i = 0;
                while (i < size) {
                    pos[i] = 0;
                    i++;
                }
                //----- Read values
                read(x);
                while (x >= 0) {
                    if (x < size) {
                        pos[x]++;
                    }
                    read(x);
                }
            }
        }
    }
}
```

Referentni izlaz kompajlera za navedeni program je dat u nastavku. Prijave grešaka (prikazano podebljano) treba da idu na standardni izlaz greške, ostalo na standardni izlaz.

Napomena: Primer je ilustrativnog karaktera namenjen prikazivanju akcija pretrage i obrade grešaka kao što je navedeno u postavci projekta i ne mora odgovarati sintaksnim zahtevima postavke.

=====SEMANTICKA OBRADA=====

**Greska na 7: x vec deklarisan**

Pretraga na 9(x), nadjeno Var x: int, 0, 1

**Greska na 9(i) nije nadjeno**

Pretraga na 10(pos), nadjeno Var pos: Arr of int, 0, 1

Pretraga na 10(size), nadjeno Con size: int, 10, 1

Pretraga na 11(i), nadjeno Var i: int, 0, 1

Pretraga na 12(i), nadjeno Var i: int, 0, 1

Pretraga na 12(size), nadjeno Con size: int, 10, 1

Pretraga na 13(pos), nadjeno Var pos: Arr of int, 0, 1

Pretraga na 13(i), nadjeno Var i: int, 0, 1

Pretraga na 14(i), nadjeno Var i: int, 0, 1

Pretraga na 17(x), nadjeno Var x: int, 0, 1

Pretraga na 18(x), nadjeno Var x: int, 0, 1

Pretraga na 19(x), nadjeno Var x: int, 0, 1

Pretraga na 19(size), nadjeno Con size: int, 10, 1

Pretraga na 20(pos), nadjeno Var pos: Arr of int, 0, 1

Pretraga na 20(x), nadjeno Var x: int, 0, 1

Pretraga na 22(x), nadjeno Var x: int, 0, 1

=====SINTAKSNA ANALIZA=====

1 classes

1 methods in the program

0 global variables

1 global constants

1 global arrays

3 local variables in main

13 statements in main

2 function calls in main

=====SADRZAJ TABELE SIMBOLA=====

(Level 0)

Type int: int, 0, 0

Type char: char, 0, 0

Con eol: char, 10, 0

Con null: Class, 0, 0

Meth chr: char, 0, 1 [Var i: int, 0, 1 ]

Meth ord: int, 0, 1 [Var ch: char, 0, 1 ]

Meth len: int, 0, 1 [Var arr: Arr of notype, 0, 1 ]

Prog P: notype, 0, 0

[Con size: int, 10, 1 ]

[Var pos: Arr of int, 0, 1 ]

[Meth main: notype, 0, 0 [Var x: int, 0, 1 ][Var i: int, 0, 1 ]]

---

## 6. Zapisnik revizija

---

Ovaj zapisnik sadrži spisak izmena i dopuna ovog dokumenta po verzijama.

### Verzija 1.1

Strana	Izmena
7	Promenjena smena za do-while petlju