### République Algérienne Démocratique et Populaire الجمهورية الجزائرية الديمقراطية الشعبية Ministère de l'Enseignement Supérieur et de la Recherche Scientifique وزارة التعليم العالي و البحث العلمي



المدرسة الوطنية العليا للإعلام الآلي (المعهد الوطني للتكوين في الإعلام الآلي سابقا) École nationale Supérieure d'Informatique ex. INI (Institut National de formation en Informatique)

implémentation d'un analyseur lexico-syntaxique du langage Mini-C, et d'un producteur du code intermédiaire sous forme de quadruplets

# Projet de compile 2CS SIQ3.

Nom Prénom

- KORBAA Hamza

- BOUCHEFIRAT Loukmane

Promoteur : M.AbdelKrim

**CHEBIEB** 

# Table des matières

1	Intr	roduction	2
2	Ana	alyse syntaxique	3
	2.1	La grammaire du langage Mini-C	3
	2.2	Transformation de la grammaire	5
3	Ana	llyse semantique	9
	3.1	Routines semantiques	9
		3.1.1 La boucle for	9
		3.1.2 La boucle while	9
		3.1.3 Si Sinon	10
		3.1.4 L'expression arithmétique binaire(+ -)	10
		3.1.5 L'expression arithmétique binaire (* /)	10
		3.1.6 L'expression arithmétique unaire(+ -)	10
		3.1.7 La comparaison	11
4	Les	tests	12
	4.1	Test N°=1	13
	4.2	Test N°=2	14
	4.3	Test N°=3	16
	1 1	Tost Nº-4	1Ω

1

### Introduction

Le but de ce projet est de développer un compilateur pour le langage Mini-c, Compilateur devra générer une forme intermédiaire sous forme de quadruplets. Votre Compilateur aura pour entrées des programmes écrits dans le langage Mini-c.

Si un programme est correct (après les vérifications lexicale, syntaxique,...) un fichier de sortie sera génère contenant le code intermédiaire sous format quadruplets correspondant au code source donnée en entrée.

Si des erreurs se produisent, une stratégie consiste à s'arrêter à la première erreur et donner à l'utilisateur un message significatif de cette erreur pour faciliter la correction

- Si un programme est correct (après les vérifications lexicale, syntaxique,...) un fichier de sortie sera génère contenant le code intermédiaire sous format quadruplets correspondant au code source donnée en entrée;
- Si des erreurs se produisent, une stratégie consiste à s'arrêter à la première erreur et donner à l'utilisateur un message significatif de cette erreur pour faciliter la correction;

# Analyse syntaxique

# 2.1 La grammaire du langage Mini-C

La grammaire du langage Mini-C est la suivante :

- $\bullet \quad \textbf{Function} \rightarrow \textbf{identifier} \ (\textbf{ArgList} \ ) \ \textbf{CompoundStmt}$
- ArgList  $\rightarrow$  Arg | ArgList , Arg
- Arg  $\rightarrow$  Type identifier
- Declaration  $\rightarrow$  Type IdentList;
- Type  $\rightarrow$  int | float
- IdentList  $\rightarrow$  identifier , IdentList  $\mid$  identifier
- Stmt → ForStmt
   | WhileStmt | Expr;
   | IfStmt
   | CompoundStmt
   | Declaration
   |;
- ForStmt  $\rightarrow$  for ( Expr; OptExpr; OptExpr ) Stmt
- OptExpr  $\rightarrow$  Expr  $\mid \varepsilon$
- WhileStmt  $\rightarrow$  while (Expr) Stmt
- IfStmt  $\rightarrow$  if ( Expr ) Stmt ElsePart

- ElsePart  $\rightarrow$  else Stmt |  $\varepsilon$
- $\bullet \ CompoundStmt \rightarrow \ StmtList$
- StmtList  $\rightarrow$  StmtList Stmt |  $\varepsilon$
- Expr  $\rightarrow$  identifier = Expr | Rvalue
- Rvalue  $\rightarrow$  Rvalue Compare Mag | Mag
- Compare  $\rightarrow == |<|>|<=|>=|!=$
- Mag  $\rightarrow$  Mag + Term | Mag Term | Term
- Factor  $\rightarrow$  (Expr) | Factor | + Factor | identifier | number

### 2.2 Transformation de la grammaire

La grammaire présentée précédemment n'est pas LL(1); elle contient des productions récursives à gauche. Elle n'est, de ce fait, pas directement exploitable pour la réalisation d'un traducteur par descente récursive. Il faut la rendre LL(1). Le résultat obtenu après transformation est le suivant :

- Function  $\rightarrow$  identifier (ArgList ) CompoundStmt
- ArgList  $\rightarrow$  Type identifier NewArgList
- NewArgList  $\rightarrow$  , Arg NewArgList  $\mid \varepsilon$
- Arg  $\rightarrow$  Type identifier
- Declaration → Type IdentList;
- Type  $\rightarrow$  int | float
- $\bullet \;\; IdentList \mathop{\rightarrow} identifier \; IdentListEnd$
- IdentListEnd ightarrow , IdentList  $\mid \varepsilon \mid$
- |WhileStmt |Expr; |IfStmt |CompoundStmt

• Stmt  $\rightarrow$  ForStmt

- | Declaration
- |;
- ForStmt  $\rightarrow$  for (Expr; ForStmtEnd
- ForStmtEnd → Expr; ForStmtEnd1 |; ForStmtEnd1
- ForStmtEnd1  $\rightarrow$  Expr ) Stmt | ) Stmt
- WhileStmt  $\rightarrow$  while (Expr) Stmt
- IfStmt  $\rightarrow$  if ( Expr ) Stmt IfStmtEnd

- IfStmtEnd  $\rightarrow$  else Stmt |  $\varepsilon$
- CompoundStmt  $\rightarrow$  StmtList
- StmtList  $\rightarrow$  StmtList Stmt |  $\varepsilon$
- Expr → identifier ExprFol
   | (Expr) NewTerm NewMag NewRvalue
   | Factor NewTerm NewMag NewRvalue
   | + Factor NewTerm NewMag NewRvalue
   | number NewTerm NewMag NewRvalue
- ExprFol  $\rightarrow$  = Expr | NewTerm NewMag NewRvalue
- NewRvalue ightarrow Compare Mag NewRvalue | arepsilon
- Compare → == | < | > | <= | >= |!=
- Mag → Term NewMag
- NewMag  $\rightarrow$  + Term NewMag | Term NewMag |  $\varepsilon$
- Term  $\rightarrow$  Factor NewTerm
- NewTerm  $\rightarrow$  \* Factor NewTerm | / Factor NewTerm |  $\varepsilon$
- Factor  $\rightarrow$  (Expr) | Factor | + Factor | identifier | number

Ainsi transformée, la grammaire remplie les conditions nécessaires pour être LL(1), encore faut-il que la table d'analyse LL(1) soit mono-définie. On va donc la construire pour voir si tel est le cas.

Symbole	DEBUTs	SUIVANTs
Function	INT FLOAT	#
ArgList	INT FLOAT	)
NewArgList	, e	)
Arg	INT FLOAT	),
	INT FLOAT	{};(-+
Declaration		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
Туре	INT FLOAT	IDENTIFIER
IdentList	IDENTIFIER	;
IdentListEnd	, e	;
	{; ( - + FOR WHILE IF INT FLOAT IDENTIFIER NUMBER	{};(-+
Stmt		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
	FOR	{};(-+
ForStmt		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
	( - +; IDENTIFIER NUMBER	{};(-+
ForStmtEnd		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
	() - + IDENTIFIER NUMBER	{};(-+
ForStmtEnd1		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
	WHILE	{};(-+
WhileStmt		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
	IF	{};(-+
IfStmt		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER
	ELSE e	{};(-+
IfStmtEnd		FOR WHILE IF INT FLOAT
		IDENTIFIER NUMBER

Table 2.1 continued from previous page

Common district	ſ	{};(-+	
CompoundStmt	{ 	FOR WHILE IF INT FLOAT	
		IDENTIFIER NUMBER	
StmtList	{; ( - + FOR WHILE IF INT FLOAT	}	
StiffElst	IDENTIFIER NUMBER e		
Expr	( - + IDENTIFIER NUMBER	;)	
ExprFol	= * / e	;)	
NewRvalue	EG NG IN IE SU SE e	;)	
Compare	EG NG IN IE SU SE	( - + IDENTIFIER NUMBER	
Mag	( - + IDENTIFIER NUMBER	;) EG NG IN IE SU SE	
NewMag	+ - e	;) EG NG IN IE SU SE	
Term	( - + IDENTIFIER NUMBER	+-;) EG NG IN IE SU SE	
NewTerm	* / e	+-;) EG NG IN IE SU SE	
Factor	( - + IDENTIFIER NUMBER	* / + -; ) EG NG IN IE SU SE	

TABLE 2.1: Table DEBUT et SUIVANTs)

# Analyse semantique

## 3.1 Routines semantiques

#### 3.1.1 La boucle for

```
"for" "(" Expr R1 ";" (Expr() R2)? ";" (Expr() R3)? ")" Stmt() R4
R1:adr3=adr2=adr1= getCourant();
R2:adr2 =getCourant(); genereQuad("JZ","","",""); adr3 =getCourant();
genereQuad("JUMP","","","");
R3:genereQuad("JUMP","","",adr1); modifyQuad(adr3 , 4 ,getCourant());
R4:genereQuad("JUMP","",adr2+2); modifyQuad(adr2 , 4 , getCourant());
```

#### 3.1.2 La boucle while

"while" R1 "(" Expr() ")" R2 Stmt() R3

```
R1:adr1 = getCourant();
R2: adr2 =getCourant(); genereQuad("JZ","","","");
R3:genereQuad("JUMP","","",adr1); modifyQuad(adr2 , 4 ,getCourant());
```

#### **3.1.3** Si Sinon

```
"if" "(" Expr() ")" R1 "{" Stmt() "}" R2 ( R3 "else" Stmt() R4 )?
R1:adr1= getCourant(); genereQuad("JZ","","","");
R2:modifyQuad( adr1 , 4,getCourant());
R3:adr2 = getCourant(); genereQuad("JUMP","","","");
modifyQuad(adr1 , 4 ,getCourant());
R4:modifyQuad(adr2 , 4 , getCourant());
```

#### 3.1.4 L'expression arithmétique binaire(+ -)

```
f1 = Term() ((s = "+" f2 = Term() | s = "-" f2 = Term() R1) R2) * R3
R1: t = newTemp(); genereQuad("NEG", f2, "", t); f2 = t;
R2: t = newTemp(); genereQuad("ADD", f1, f2, t); f1 = t;
R3: Mag() = f1
```

#### 3.1.5 L'expression arithmétique binaire (\* /)

```
f1 = Factor() ( ( s= "*" f2= Factor() | s= "/" f2 = Factor() )R1 )* R2

R1 : t = newTemp(); if (s.kind == MULT) inst = "MUL"; else inst = "DIV"; genereQuad(inst, f1, f2, t); f1 = t;

R2 Term() = f1;
```

### 3.1.6 L'expression arithmétique unaire(+ -)

```
"(" Expr() ")" | (t = <NUMBER> | t = <IDENTIFIER>) R1
| (s = "-" f = Factor() R2 | s = "+" f = Factor() ) R3

R1 : Factor() = t.image;
R2 : t = newTemp(); genereQuad( "NEG" , f , "" , t ); f = t;
R3 : Factor() = f;
```

## 3.1.7 La comparaison

```
(t = "==" | t = "!=" | t = "<" | t = "<=" | t = ">" | t = ">=" ) R1
R1 : if (t.kind==EG) inst = "JE";
else if (t.kind ==NE) inst = "JNE";
else if (t.kind==IN) inst = "JL";
else if (t.kind ==IE) inst = "JLE";
else if (t.kind == SU) inst = "JG";
else if (t.kind == SE) inst = "JGE";
else inst="";
Compare()= inst;
```

Les tests

# 4.1 Test N°=1

FIGURE 4.1: Le code de test 1

ni-C compiler wirtten by Korbaa Hamza , Bouchfirat Loukmane ne compiler created a file/Tests/test1_code.txt containing the asso code					
0	MUL	5	5	tem0	
1	ADD	jу	tem0	tem1	
2	MOV	tem1	i i	į x	
3	MOV	1	i i	įi	
4	cmp	įi	10	i i	
5	j JL	i	i i	7	
6	MOV	j o	i	tem2	
7	j JUMP	i	i	j 9	
8	i MOV	j 1	i	tem2	
9	j JZ			17	
10	JUMP	i i	i	14	
11	ADD	įi	1	tem3	
12	MOV	tem3		į i	
13	JUMP			i 4	
14	ADD	i x	j 5	tem4	
15	MOV	tem4		X	
16	JUMP			111	
17	halt			f	

FIGURE 4.2: Le code produit par le compilateur

## 4.2 Test N°=2

```
int fact (int n)
2
3
         int i ;
         i=1;
4
5
         if (n != 0 ){
             while (i < n)
6
7
                 i = i * (i + 1);
8
9
10
11
12
13
```

FIGURE 4.3: Le code de test 2

	========	ACCEMBLY						
		=== ASSEMBLY	CODE =====	======================================				
NUM	OP	S1	S2	RES				
) )	MOV	1	ı	i				
1	CMP	j n	j o	i				
2	JNE	i j	j	j 4				
3	MOV	j 0	j	tem0				
4	JUMP	i j	j	6				
5	MOV	1	j	tem0				
5	JZ	i j	į į	19				
7	cmp	įi	j n	i				
3	JL	i j	į į	10				
•	MOV	0	i j	tem1				
10	JUMP	i j	i j	12				
11	MOV	1	i j	tem1				
12	JZ	i i	i j	19				
13	ADD	įi	1	tem2				
14	MUL	įi	tem2	tem3				
15	MOV	tem3		įi				
16	ADD	įi	1	tem4				
	i mov	i tem4		İt				

FIGURE 4.4: Le code produit par le compilateur

## 4.3 Test N°=3

FIGURE 4.5: Le code de test 3

code 			_	xt containing the assemb
NUM	OP	S1	S2	RES
0	MOV	1		k
1	MOV	j o	i i	įi
2	cmp	įi	j n	
3	j JL	i	i i	5
4	MOV	j o	i i	tem0
5	JUMP	i	i i	j 7
6	MOV	j 1	i i	tem0
7	j JZ	i	i i	j 21
8	JUMP	i	i i	12
9	ADD	įi	j 2	tem1
10	MOV	tem1	i i	įt
11	JUMP	i	i i	j 2
12	j MUL	įi	į x	tem2
13	j MUL	j 5	įi	tem3
14	ADD	tem2	tem3	tem4
15	NEG	i x		tem5
16	ADD	j k	tem5	tem6
17	NEG	tem6		tem7
18	ADD	tem4	tem7	tem8
19	MOV	tem8		i k
20	JUMP			9
21	halt			i m

FIGURE 4.6: Le code produit par le compilateur

### 4.4 Test N°=4

FIGURE 4.7: Le code de test 4

```
java MiniC .../Tests/test4
Encountered " "}" " " at line 6, column 5.
Was expecting one of:
    "=" ...
    "!=" ...
    "<" ...
    "<=" ...
    ">" ...
    ">=" ...
    ";" ...
    "+" ...
    "-" ...
    "*" ...
    "/" ...
```

FIGURE 4.8: Le code produit par le compilateur

# Bibliographie

- [1] BERGMANN, S. D. (2017). Compiler Design: Theory, Tools, and Examples. *Rowan University, bergmann@rowan.edu*, 320.
- [2] REIS, A. J. D. (s. d.). Compiler Construction Using Java, JavaCC, and Yace. *EEE* ©*computer society*, 600-660.