

Trabalho 3 - Analisador semântico

Nathan Reuter Godinho

Ad Nunes Ribeiro

Eduardo Dias

Instruções para Rodar o Código:

- 1 - Entre na pasta **t1comp-master/**
- 2 - Rode o comando no terminal para compilar: \$ **make**
- 3 - Rode o comando para executar o programa: \$ **make run**

Inicialmente para realizar as tarefas Sem2 e GC12 a gramática foi reduzida para se adequar a gramática STAT descrita removendo todas as produções que não fossem produtivas a partir de **STATEMENT** além de adicionar uma nova produção

“PROGRAM->STATEMENT” onde **PROGRAM** é o símbolo inicial da gramática.

Quanto os 3 programas solicitados, eles podem ser acessados no caminho **“t1comp/src/testCodes/”**, onde se encontram os exemplos de todas as etapas, e são identificados com a inicial exemploT3:

1. exemploT3.xpp
2. exemploT3_1.xpp
3. exemploT3_2.xpp

Tarefa ASem2

A solução para os itens da tarefa foi feita durante a criação da árvore semântica, analisando os tokens passados pelo analisador léxico. Além da verificação do token atual, o analisador também analisa os tokens adjacentes para verificar o tipo da variável. Vale a pena lembrar que o analisador foi implementado considerando no perfeito funcionamento do analisador léxico. Abaixo segue a explicação de cada item da tarefa.

Escopos

Os escopos foram feitos através de hashes, mais especificamente em dois hashes que guardam respectivamente:

1. Tabela com as variáveis
2. Tabela com os tipos

Ambas as tabelas possuem como chave o identificador da variável, facilitando a recuperação da informação. Além disso cada escopo possui uma variável booleana que informa se o escopo está dentro de um comando de repetição.

O controle de escopo é feito através de uma tabela de escopos e uma pilha, na qual é feito o empilhamento e desempilhamento de acordo com a chegada de determinados tokens. A definição considera como escopo tudo aquilo entre chaves("{}"), tais tokens serão usados para tirar ou colocar na pilha.

- Caso apareça ("{""):
 - Cria novo escopo, setando a variável booleana de acordo com a presença ou não do token "FOR" anteriormente.
 - Adiciona escopo a tabela de escopos.
 - Empilha escopo antigo.
- Caso apareça ("}"):
 - Remove o escopo da pilha (tal escopo se torna o escopo atual).

Declaração de Variáveis

Ao receber um novo token do analisador léxico, o analisador verifica se o tipo corresponde à um identificador "ident", se tal suposição for confirmada ele busca o nome do token e passa a verificar tokens adjacentes (token anterior e tokens futuros):

- O analisador desconsidera o token caso o token seguinte a este for outro identificador e não faz nada.
- O analisador não considera como inicialização de variável caso o token anterior for algum token de sinal aritmético (como "=", "+", "-", "*", "/"), ou sinal de pontuação (como "(", "[") ou algum comando.

- Caso a lista de variáveis do escopo atual já contém a variável, o analisador retorna erro de declaração de variáveis. Caso contrário ele passa a verificar o tipo da variável (descrito no próximo item)
- Durante a declaração da variável, já é realizada a verificação de tipo. Para isto o analisador verifica o token anterior ao identificador. Se o token for um identificador, o nome deste passa a se tornar o tipo da variável.
- Após a verificação de tipo, o analisador adiciona o nome do token à lista de variáveis do escopo juntamente com o tipo. Além de atualizar a tabela de ecopos.

Nenhuma variável apresentou algum problema, assim como é impossível adicionar uma variável repetida.

Verificação de Tipo

Durante a declaração da variável, já é realizada a verificação de tipo. Para isto o analisador verifica o token anterior ao identificador. Se o token for um identificador ou nome do tipo ("int", "string"), o nome deste passa a se tornar o tipo da variável.

Caso o token anterior for uma vírgula significa que é uma sequência de variáveis sendo declaradas em sequência, dessa forma o analisador atribui o último tipo que foi declarado.

Break

Como foi descrito anteriormente, toda estrutura dos escopos já estão montadas, facilitando esta verificação. Basicamente o analisador ao receber um token "break" verifica a variável booleana do escopo atual:

- Caso true, retorna o erro.

Para todos os casos, não foi encontrado forma do comando estar fora do loop, sem que o analisador acuse o erro.

Tarefa GCI2

Sobre a gramática STAT existente foram adicionados atributos, respeitando os limites de uma sdd L-atribuída. Devido às mudanças na

gramática algumas partes de declaração de variáveis foi alterada para se adequar a gramática.

Deve ser dado destaque as labels, que são globais, podem ser usadas como **STATEMENT.return** e **STATEMENT.break** para definir labels q não precisam ser necessariamente passadas entre as produções.

O texto em azul abaixo de cada produção representa os atributos relacionados a geração de código intermediário. Para melhor entendimento das atribuições considere “||” como sendo a concatenação, “gen” como sendo a geração de uma linha de código de três endereços.

O texto em vermelho abaixo de cada produção representa os atributos herdados do nodo pai, enquanto os em rosa representam atributos herdados do irmão da esquerda.

Quanto à execução, a geração de labels e temporários acontece em tempo de execução contudo a avaliação dos atributos segue a avaliação dos nodos.

A Gramatica completa pode ser observada abaixo.

Gramatica STAT

PROGRAM -> STATEMENT

STATEMENT.next = newLabel();

STATEMENT.return = STATEMENT.next()

PROGRAM.code = STATEMENT.code || label(STATEMENT.next)||
gen(exit)

STATEMENT -> PRINTSTAT ;

PRINTSTAT.next = STATEMENT.next

STATEMENT.code = PRINTSTAT.code || label(PRINTSTAT.next)

STATEMENT -> READSTAT ;

READSTAT.next = STATEMENT.next

STATEMENT.code = READSTAT.code || label(READSTAT.next)

STATEMENT -> RETURNSTAT ;

STATEMENT.code = RETURNSTAT.code

STATEMENT -> IFSTAT

IFSTAT.next = STATEMENT.next

STATEMENT.code = IFSTAT.code || label(IFSTAT.next)

STATEMENT -> FORSTAT

FORSTAT.next = FORSTAT.next

STATEMENT.code = FORSTAT.code || label(FORSTAT.next)

STATEMENT -> { STATLIST }

STATEMENT.code = STATLIST.code

STATLIST.next = STATEMENT.next

STATEMENT -> break ;

STATEMENT.code = gen('goto' STATEMENT.break)

STATEMENT -> ;

STATEMENT.code = ''

STATEMENT -> int ident VARDECL1 ;

VARDECL1.her = new leaf(id,"int")

addType(ident,VARDECL1.sin)

STATEMENT.width = '4'

STATEMENT.aloc = newTemp()

STATEMENT.code = VARDECL1.code

|| gen(STATEMENT.aloc '=' STATEMENT.width '**

VARDECL1.width)

|| gen(aloc tabSimbolo(ident) STATEMENT.aloc)

STATEMENT -> string ident VARDECL1 ;

VARDECL1.her = new leaf(id,"string")

addType(ident,VARDECL1.sin)

STATEMENT.width = '4'

STATEMENT.aloc = newTemp()

STATEMENT.code = VARDECL1.code

|| gen(STATEMENT.aloc '=' STATEMENT.width '**

VARDECL1.width)

|| gen(aloc tabSimbolo(ident) STATEMENT.aloc)

STATEMENT -> ident STATEMENT1

STATEMENT1.her = new leaf(id,tabSimbolo(ident))

STATEMENT.code = STATEMENT1.code

STATEMENT1 -> ident VARDECL1 ;

VARDECL1.her = STATEMENT1.her

```

addType(ident,VARDECL1.sin)
STATEMENT1.width = '4'
STATEMENT1.aloc = newTemp()
STATEMENT1.code = VARDECL1.code
    || gen(STatement1.aloc '=' Statement1.width '*'
VARDECL1.width)
    || gen(aloc tabSimbolo(ident) Statement1.aloc )
STATEMENT1 -> = NUMEXPRESSION ;
STATEMENT1.addr = STATEMENT1.her
STATEMENT1.code = NUMEXPRESSION.code ||
gen(Statement1.addr '=' NUMEXPRESSION.addr)
STATLIST -> STATEMENT STATLIST
STATEMENT.next = NewLabel()
STATLIST.code = STATEMENT.code || STATLIST1.code
STATLIST1 -> STATLIST
STATLIST1.code = STATLIST.code
STATLIST1 -> "
STATLIST1.code = "
VARDECL1 -> VARDECLBRACKETS VARDECL2
VARDECLBRACKETS.her = VARDECL1.her
VARDECL2.her = VARDECL1.her
VARDECL1.sin = VARDECLBRACKETS.sin
VARDECL1.code = VARDECL2.code || VARDECLBRACKETS.code
VARDECL1.width = VARDECLBRACKETS.width
VARDECL1 -> VARDECL2
VARDECL2.her = VARDECL1.her
VARDECL1.sin = VARDECL2.sin
VARDECL1.code = VARDECL2.code
VARDECL1.width = '1'
VARDECL2 -> VARDECLWITHCOMA
VARDECLWITHCOMA.her = VARDECL2.her
VARDECL2.sin = VARDECL2.her
VARDECL2.code = VARDECLWITHCOMA.code

```

VARDECL2 -> "

VARDECL2.sin = VARDECL2.her

VARDECL2.code = "

VARDECLBRACKETS -> [int-constant] VARDECLBRACKETS1

VARDECLBRACKETS1.her = VARDECLBRACKETS.her

VARDECLBRACKETS.sin = new node(new leaf('array'), new leaf
(tabSimbolo(int-constant)), VARDECLBRACKETS1.sin)

VARDECLBRACKETS.width = newTemp()

VARDECLBRACKETS.code = VARDECLBRACKETS1.code

|| gen(VARDECLBRACKETS.width '=' VARDECLBRACKETS1.width '*'
tabSimbolo(int-constant))

VARDECLBRACKETS1 -> "

VARDECLBRACKETS1.sin = VARDECLBRACKETS1.her

VARDECLBRACKETS1.width = '1'

VARDECLBRACKETS1.code = "

VARDECLBRACKETS1 -> VARDECLBRACKETS

VARDECLBRACKETS.her = VARDECLBRACKETS1.her

VARDECLBRACKETS1.sin = VARDECLBRACKETS.sin

VARDECLBRACKETS1.width = VARDECLBRACKETS.width

VARDECLBRACKETS1.code = VARDECLBRACKETS.code

VARDECLWITHCOMA -> , ident VARDECLWITHCOMA1

VARDECLWITHCOMA1.her = VARDECLWITHCOMA.her

addType(ident, VARDECLWITHCOMA1.sin)

VARDECLWITHCOMA.width = '4'

VARDECLWITHCOMA.aloc = newTemp()

VARDECLWITHCOMA.code = VARDECLWITHCOMA1.code

|| gen(VARDECLWITHCOMA.aloc '=' VARDECLWITHCOMA.width
'*' VARDECLWITHCOMA1.width)

|| gen(aloc tabSimbolo(ident) VARDECLWITHCOMA.aloc)

VARDECLWITHCOMA1 -> VARDECLBRACKETS VARDECL2

VARDECLBRACKETS.her = VARDECLWITHCOMA1.her

VARDECLWITHCOMA1.sin = VARDECLBRACKETS.sin

```

VARDECL2.her = VARDECLWITHCOMA1.her
VARDECLWITHCOMA1.code = VARDECL2.code ||
VARDECLBRACKETS.code
VARDECLWITHCOMA1.width = VARDECLBRACKETS.width
VARDECLWITHCOMA1 -> VARDECLWITHCOMA
VARDECLWITHCOMA.her = VARDECLWITHCOMA1.her
VARDECLWITHCOMA1.sin = VARDECLWITHCOMA1.her
VARDECLWITHCOMA1.code = VARDECLWITHCOMA.code
VARDECLWITHCOMA1.width = '1'
VARDECLWITHCOMA1 -> "
VARDECLWITHCOMA1.sin = VARDECLWITHCOMA1.her
VARDECLWITHCOMA1.code = "
VARDECLWITHCOMA1.width = '1'
ATRIESTAT -> LVALUE = NUMEXPRESSION
ATRIESTAT.addr = LVALUE.addr
ATRIESTAT.code = NUMEXPRESSION.code || LVALUE.code ||
gen(LVALUE.addr '=' NUMEXPRESSION.addr)
PRINTSTAT -> print NUMEXPRESSION
PRINTSTAT.code = NUMEXPRESSION.code || gen('out'
NUMEXPRESSION.addr)
READSTAT -> read LVALUE
READSTAT.code = LVALUE.code || gen('in' LVALUE.addr)
RETURNSTAT -> return RETURNSTAT1
RETURNSTAT.code = RETURNSTAT1.code
|| gen('goto' STATEMENT.return)
RETURNSTAT1 -> NUMEXPRESSION
RETURNSTAT1.code = NUMEXPRESSION.code
RETURNSTAT1 -> "
RETURNSTAT1.code = "
IFSTAT -> if ( NUMEXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT1
NUMEXPRESSION.true = newLabel();
NUMEXPRESSION.false = newLabel();
STATEMENT.next = IFSTAT.next

```



```

IFSTAT1.next = IFSTAT.next
IFSTAT.code = NUMEXPRESSION.code || gen(if
NUMEXPRESSION.addr '!=' '0' 'goto' NUMEXPRESSION.true)||
label(NUMEXPRESSION.false) ||IFSTAT1.code
|| label(NUMEXPRESSION.true) ||STATEMENT.code || gen('goto'
STATEMENT.next)
IFSTAT1 -> else STATEMENT end
STATEMENT.next = IFSTAT1.next
IFSTAT1.code = STATEMENT.code || gen('goto' STATEMENT.next)
IFSTAT1 -> end
IFSTAT1.code = gen('goto' IFSTAT1.next)
FORSTAT -> for ( ATRIBSTAT ; NUMEXPRESSION ; ATRIBSTAT' )
STATEMENT
NUMEXPRESSION.true = newLabel();
NUMEXPRESSION.false = FORSTAT.next;
FORSTAT.end = newLabel();
FORSTAT.begin = newLabel();
FORSTAT.temp = newTemp()
STATEMENT.next = FORSTAT.end
STATEMENT.break = FORSTAT.next
FORSTAT.code = ATRIBSTAT.code
|| label(FORSTAT.begin)
|| NUMEXPRESSION.code
|| gen(if NUMEXPRESSION.addr '!=' '0' 'goto' NUMEXPRESSION.true)
|| gen('goto' NUMEXPRESSION.false)
|| label(NUMEXPRESSION.true)
|| STATEMENT.code
|| label(FORSTAT.end)
|| ATRIBSTAT'.code
|| gen('goto' FORSTAT.begin)
LVALUE -> ident LVALUET2
LVALUET2.her = new leaf(tabSimbolo(ident))
LVALUE.node = LVALUET2.sin

```

```

LVALUE2.addrher = tabSimbolo(ident)
LVALUE.code = LVALUE2.code
LVALUE.addr = LVALUE2.addr
LVALUET2 -> [ int-constant ] LVALUET2
LVALUET2'.her = new node(new leaf('array'),new
leaf(tabSimbolo(int-constant)),LVALUET2.her)
LVALUET2.sin = LVALUET2'.sin
LVALUE2.addr = newTemp()
LVALUE2.local = newTemp()
LVALUE2.code = gen(LVALUE2.local '=' tabSimbolo(int-constant) '**
'4') || gen(LVALUE2.addr '=' LVALUE2.addrher '+' LVALUE2.local ) ||
LVALUE2'.code
LVALUE2'.addrher = LVALUE2.addr
LVALUET2 -> "
LVALUET2.sin = LVALUET2.her
LVALUE2.code = "
LVALUE2.addr = LVALUE2.addrher
NUMEXPRESSION -> TERM NUMEXPRESSION1
NUMEXPRESSION1.her = TERM.sin
NUMEXPRESSION.sin = NUMEXPRESSION1.node
NUMEXPRESSION.code = TERM.code || NUMEXPRESSION1.code
NUMEXPRESSION1.addrher = TERM.addr
NUMEXPRESSION.addr = NUMEXPRESSION1.addr

NUMEXPRESSION1 -> SUMMINUS NUMEXPRESSION
NUMEXPRESSION1.node = new node (SUMMINUS.node,
NUMEXPRESSION1.her, NUMEXPRESSION.node)
NUMEXPRESSION1.addr = newTemp()
NUMEXPRESSION1.code = NUMEXPRESSION.code ||
gen(NUMEXPRESSION1.addr '=' NUMEXPRESSION1.addrher
SUMMINUS.addr NUMEXPRESSION.addr)
NUMEXPRESSION1 -> "
NUMEXPRESSION1.node = NUMEXPRESSION1.her

```

NUMEXPRESSION1.addr = NUMEXPRESSION1.addrher
NUMEXPRESSION1.code = ''

SUMMINUS -> +

SUMMINUS.node = new leaf (id ,+)

SUMMINUS.addr = +

SUMMINUS -> -

SUMMINUS.node = new leaf (id ,-)

SUMMINUS.addr = -

TERM -> UNARYEXPR TERM3

TERM3.her = UNARYEXPR.sin

TERM.sin = TERM3.sin

TERM3.addrher = UNARYEXPR.addr

TERM.code = UNARYEXPR.code || TERM3.code

TERM.addr = TERM3.addr

TERM2 -> MULDIVMOD UNARYEXPR TERM3

TERM2.node = new node (MULDIVMOD.node, TERM2.her, TERM3.sin)

TERM2.addr = newTemp()

TERM2.code = UNARYEXPR.code || gen(TERM2.addr '=')

TERM2.addrher MULDIVMOD.addr UNARYEXPR.addr) || TERM3.code

TERM3.addrher = TERM2.addr

TERM3 -> TERM2

TERM2.her = TERM3.her

TERM2.addrher = TERM3.addrher

TERM3.sin = TERM2.node

TERM3.addr = TERM2.addr

TERM3.code = TERM2.code

TERM3 -> ''

TERM3.sin = TERM3.her

TERM3.addr = TERM3.addrher

TERM3.code = ''

MULDIVMOD -> %

MULDIVMOD.node = new leaf(id,%)

MULDIVMOD.addr = %

MULDIVMOD -> /

MULDIVMOD.node = new leaf(id, /)

MULDIVMOD.addr = /

MULDIVMOD -> *

MULDIVMOD.node = new leaf(id, *)

MULDIVMOD.addr = *

UNARYEXPR -> SUMMINUS FACTOR

UNARYEXPR.sin = new node(SUMMINUS.node, FACTOR.node)

UNARYEXPR.addr = newTemp();

**UNARYEXPR.code = FACTOR.code || gen(UNARYEXPR.addr '='
SUMMINUS.addr FACTOR.addr)//ou seja temp = +/- factor**

UNARYEXPR -> FACTOR

UNARYEXPR.sin = FACTOR.node

UNARYEXPR.addr = FACTOR.addr

UNARYEXPR.code = FACTOR.code

FACTOR -> int-constant

FACTOR.node = new leaf(id, tabSimbolo(int-constant))

FACTOR.addr = tabSimbolo(int-constant);

FACTOR.code = "

FACTOR -> string-constant

FACTOR.node = new leaf(id, ptabSimbolo(string-constant))

FACTOR.addr = tabSimbolo(string-constant);

FACTOR.code = "

FACTOR -> null

FACTOR.node = new leaf(id, tabSimbolo(null))

FACTOR.addr = tabSimbolo(null);

FACTOR.code = "

FACTOR -> LVALUE

FACTOR.node = LVALUE.node

FACTOR.addr = LVALUE.addr

FACTOR.code = LVALUE.code

FACTOR -> (NUMEXPRESSION)

```
FACTOR.node = NUMEXPRESSION.sin  
FACTOR.addr = NUMEXPRESSION.addr  
FACTOR.code = NUMEXPRESSION.code
```