

## 6. Geração de código e gestão de erros # técnico-prático

### geração de código

um compilador pode traduzir o código fonte de uma linguagem para

estratégia identifica padrões de geração de código e após a análise semântica, percorre novamente a árvore sintática, gerando o código nos pontos apropriados

é necessário criar o contexto de geração de código para cada elemento e depois garantir que o mesmo é compatível com todas as utilizações do mesmo

devido à natureza das linguagens textuais, os padrões de geração de código consistem em padrões de geração de texto

### String Template

biblioteca que fornece solução estruturada para a geração de código textual

[www.stringtemplate.org](http://www.stringtemplate.org)

```
import org.stringtemplate.v4.*;
```

padrão de texto permite o preenchimento de blocos delimitados por `<expr>` posteriormente à definição do padrão do texto, delegando em diferentes partes do gerador de código

### ST

exemplo

```
ST hello = new ST("Hello, <name>");  
hello.add("name", "World");  
System.out.println(hello.render());
```

string template group permite agrupar os padrões numa espécie de função

### ST Group STGroupString

exemplo

```
STGroup group = new STGroupString(  
    "assign(var, expr) ::= \"<var> = <expr>; \"",  
    ST assign = group.getInstanceOf("assign");  
    assign.add("-");  
    assign.render();
```



cada função pode ser colocada num ficheiro **.st**

STGraphDir

**assign.st** `assign (var, expr) ::= "<var> = <expr>;"`  
**usage** `STGraph graph = new STGraphDir(".");`  
`ST assign = graph.getInstanceOf("assign");`

ou criados ficheiros modulares com várias funções **.stg**

STGraphFile

**usage** `STGraph graph = new STGraphFile("templates.stg");`  
`ST assign = graph.getInstanceOf("assign");`

VIP

tipos de template

`" — "` única linha

`<< ≡ >>` múltiplas linhas, preservando lt e ln

`<% ≡ %>` " " , ignorando lt e ln

Strong  
template  
estruturas

dicionários

`typevalue ::= [`  
`"integer" : "int",`  
`default : "nul"`

`]`

instruções condicionais

`stats(stat) ::= <<`  
`< if (stat) > < stat ; separator = "ln" > < endif >`  
`>>`

funções, definição de padrão com recurso a outros (com e sem funções)

`module (name, stat) ::= <<`  
`public class <name> {`  
`public static void main (String[] args) {`  
`< stats (stat) >`  
`}`  
`>>`

listas para concatenar texto e argumentos de padrão

`binaryExpression (type, var, e1, op, e2) ::=`  
`"< decl (type, var, [e1, \" \", op, \" \", e2]) > "`



String  
Template  
geração de  
código para  
expressões  
exemplo

```
typeValue ::= [ ... ]
init(value) ::= "<if(value)> = <value> <endif>"
decl(type, var, value) ::=
    "<typeValue.(type)> <var> <init(value)>;"
binaryExpression(type, var, e1, op, e2) ::= ----
```

geração de  
código  
intermediário

TAC codificação de triplo endereço

padrão para expressões muito utilizado na geração de código de baixo nível

instrução na forma  $u = y \text{ op } z$  são as mais comuns

existem no entanto variáveis e de controle de fluxo

no máximo têm três operandos

cada uma realiza uma operação elementar

exemplo

```
t1 = c;          t4 = a;
a + b * c        t2 = b;          t5 = t4 + t3;
                t3 = t1 * t2;
```

obs embora use muitos registros, é codificável em linguagens de baixo nível (pode ser corrigido numa fase posterior de otimização)

endereços nome do código fonte (end. memória)

constante (valor literal)

nome temporário criado na decomposição TAC

instrução	$u = y \text{ op } z$	param u
	$u = \text{op } y$	cell p
	$u = y$	y = cell p
	goto L	return y
	label L	[arrays]
	if u goto L (if false)	[ponteiros]
	if u < op > y goto L	

controle de	if (cond) { A }	if false cond goto 11
fluxo	else { B }	A

goto 12  
label 11  
13  
label 12



```
while (cond) { - 1
```

```
label 11
```

```
if (false) cond goto 12
```

```
goto 11
```

```
label 12
```

Funções usar stack

push / pop

## gestão de erros

no ANTLR4 a gestão de erros é definida na interface `ANTLRErrorListener` e implementado na classe base `BaseErrorListener`

na presença de erros sintáticos é invocado o método `syntaxError` que podemos reescrever (override)

obs por passarmos todos os erros de reconhecimento de tokens para a análise sintática, podemos acrescentar como última regra da gramática `ERRR: .`,

## recuperar de erros

o ANTLR4 implementa, o que permite ao analisador sintático continuar a processar depois de detetado um erro, de forma a identificar o melhor nr. de erros em cada compilação

## alterar estratégia

as estratégias são definidas pela interface `ANTLRErrorStrategy`, existindo duas implementações na biblioteca de suporte

`DefaultErrorStrategy` por defeito ativa, implementa recuperação de erro

`BailErrorStrategy` terminação mediada qnd surge primeiro erro

esta pode ser alterada no Parser, concretamente no método `.setErrorHandler`