siC: Uma linguagem baseada em C incluindo fila como tipo primitivo

Gabriella de Oliveira Esteves, 110118995

¹Departamento de Ciência da Computação - Universidade de Brasília

1. Objetivo

Este trabalho visa projetar e construir uma nova linguagem chamada de siC - Structure in C, baseada na linguagem C. O siC acrescenta a estrutura de dados fila como tipo de dado primitivo e, para manipulá-la, adiciona certas operações próprias para tal.

2. Introdução

Um compilador é um programa que recebe como entrada um código fonte e o traduz para um programa equilavente em outra linguagem [1]. Ele pode ser dividido em sete fases, ilustrado na Figura 1.

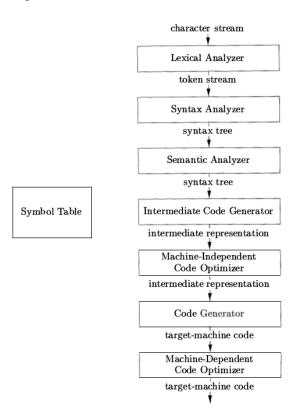


Figura 1. Fases de um compilador

- 1 **Analisador Léxico:** Lê o código fonte e atribui significado à cada sequência de caracteres, agora chamados lexemas. Cada lexema é mapeado para um token, que por sua vez é um par de nome (símbolo abstrato) e atributo (ponteiro para tabela de símbolos);
- 2 **Analisador Sintático:** Constrói uma representação gramátical dos tokens em forma de árvore;

- 3 **Analisador Semântico:** Utiliza a árvore sintática juntamente com a tabela de símbolos para verificar se a consistência semântica é mantida de acordo com a definição da linguagem.
- 4 **Gerador de Código Intermediário:** Converte árvore sintática anotada em código intermediário, com linguagem parecida com assembly e que possui apenas três operadores por linha de código. Nesse sentido, quebra-se estruturas complexas em estruturas mais simples, nesta fase.
- 5, 6 Otimizador de Código Independente/Dependente de Máquina: Procura aprimorar o código intermediário com o objetivo de melhorar o código-alvo de alguma forma: o deixando mais rápido, mais curto, consumindo menos energia, etc.
 - 7 **Gerador de Código:** Converte o código intermediário no código-alvo, buscando atribuir os registradores às variáveis da maneira ótima.

O foco do projeto será nas fase 1, 2, 3 e 4, porém a princípio serão apresentadas apenas a descrição da linguagem siC, uma breve descrição de sua semântica e o analisador léxico. Como a fila é uma das estruturas de dados mais básicas, é possível dizer que siC se destina a inúmeras áreas de Ciência da Computação, como, por exemplo, sistemas operacionais, onde ela é usada para organizar prioridades dos processos.

Dois grandes motivos sustentam a escolha do tema deste projeto. Primeiro, uma vez que a fila faz parte dos tipos primitivos de uma linguagem, haverá menos manipulação de ponteiros na mesma, portanto erros envolvendo-os são menos prováveis de ocorrer. Segundo, a linguagem siC é mais alto-nível que C devido à abstração desta estrutura de dados básicas, e, de maneira geral, pode ser mais *user-friendly*. Nesse sentido, o usuário (da linguagem) leigo deverá entender como a estrutura funciona, bem como suas vantagens/desvantagens e usabilidade; porém a implementação de cada uma estará a cargo da própria siC.

3. Gramática

A seguir será apresentada a gramática da linguagem siC, baseada em C [2]. Alguns comentários são feitos ao longo da gramática para facilitar o entendimento das variáveis e nomenclatura utilizada. As palavras reservadas da linguagen são representadas aqui como *tokens*. As variáveis e constantes são representadas como *identifiers*, que por sua vez é uma expressão regular, e a única diferença entre este e *identifier_struct* é que o segundo tem acesso ao início da fila caso este seja o tipo do *identifier*.

Algumas alterações e correções foram feitas na gramática:

- Será implementado apenas a fila como tipo primitivo. Se fosse mantida a primeira proposta de incluir também o tipo pilha, talvez não seria possível terminar o projeto no prazo previsto;
- O tipo booleano deixará de existir em siC, porém o tipo float será incluído;
- Agora, além da variável *argument*, também existe a *arguments*, que permite a definição de zero ou mais argumentos em uma função;
- Na primeira versão da gramática o *statement* estava envolvido entre chaves no IF e no WHILE, enquanto nesta versão as chaves não são mais obrigatórias, porém a regra *statement* → { *statement* } foi adicionada para criação de blocos;
- Expressões matemáticas são agora da forma identifier → assignment_expression ao invés de identifier → factor para maior legibilidade;

- As aspas que delimitavam os símbolos como chaves e parênteses foram retiradas para aumentar também a legibilidade;
- Foram adicionados as operações de comparação < e >;
- O símbolo \$ foi adicionado na variável *letra*, pois em C ele pode compor um identificador:
- A variavel *caractere* foi adicionada para representar o valor de um char, que só poderá ser ou uma letra ou um dígito.

Segue abaixo a gramática proposta cuja variável inicial é *function*, com as alterações acima em vermelho e as características diferenciais da linguagem siC em negrito.

```
token: WHILE, IF, ELSE, RETURN
token: QUEUE, FIRST, VOID, FLOAT, INT, CHAR
function
   \rightarrow argument ( arguments ) { statement RETURN identifier ; }
identifier
   → letra(letra | digito) *
caractere
   \rightarrow letra | digito
   \rightarrow a | b | ... | z | A | B | ... | Z | $
digito
   \rightarrow 0 | 1 | ... | 9
identifier_struct
   \rightarrow identifier
    | identifier . FIRST
type_struct
   \rightarrow type_simple
    | type_queue
type_simple

ightarrow VOID | FLOAT | INT | CHAR
```

Existe um novo tipo de dado, *QUEUE*, que será composto por tipos simples de dados apenas (ou seja, não será possível criar uma variável do tipo fila em que seus elementos também são filas). Caso a variável seja do tipo fila, ela poderá obter o primeiro elemento através do comando "identifier.FIRST".

A seguir serão descritas quatro estruturas básicas da linguagem siC: comando com repetição, condicional, expressões matemáticas e expressões com pilhas e filas. A última contempla as operações de adicionar elemento no topo da pilha ou no fim da fila, "+", e remover do topo ou do início da fila, -", onde o valor do elemento retirado é armazenado no último operando da expressão.

```
statements

ightarrow statement
statement
   \rightarrow argument ';'
    | IF ( compare_expression ) statement
    | IF ( compare_expression ) statement ELSE statement
    | WHILE ( compare_expression ) statement
    | identifier = assignment_expression ;
    | identifier_struct_expression
    | { statements }
compare_expression
   → identifier_struct compare_assignment identifier_struct
compare_assignment
   \rightarrow == | != | <= | >= | < | >
assignment_expressions
   → assignment_expression + term
    | assignment_expression - term
    | term
term
   \rightarrow term * factor
    | term / factor
    | factor
factor
   \rightarrow identifier struct
    / caractere '
    | ( assignment_expression )
identifier_struct_expression

ightarrow identifier = identifier + identifier ;
    | identifier = identifier - identifier ;
```

4. Analisador Léxico

4.1. FLEX: The Fast Lexical Analyzer

4.2. Arquivo lex

	Nome	Definição
1	digito	[0-9]
2	letra	[a-zA-Z\$]
3	comparison	== != <= >= < >
4	mark	.1;1,1'1{1}1(1)
5	operator	+ - * /
6	id	[a-zA-Z\$][a-zA-Z\$0-9]*

	Token	Ação Semântica
1	\n	Identifica uma quebra de linha e incrementa
	·	variável lines para contagem de linhas
2	[\t]+	Identifica um ou mais espaço ou tabulação
3	"//"[^\n]*	Ignora tudo a frente do comentário de
	,	uma linha "//"até a quebra de linha
4	digito+"."digito*	Identifica números float
5	digito+	Identifica números inteiros
6	"'"({letra} {digito})"'"	Identifica valor para uma variável do
		tipo char, que pode ser uma letra ou dígito
7	{comparison}	Identifica símbolos de comparação
		entre dois elementos
8	{mark}	Identifica pontuação e delimitadores de
		blocos e valores de char
9	{operator}	Identifica operadores matemáticos
10	(?i:"VOID")	Identifica palavra chave tipo void
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
11	(?i:"FLOAT")	Identifica palavra chave tipo float
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
12	(?i:"INT")	Identifica palavra chave tipo inteiro
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
13	(?i:"CHAR")	Identifica palavra chave tipo char
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
14	(?i:"QUEUE")	Identifica palavra chave tipo fila
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
15	(?i:"FIRST")	Identifica palavra chave que representa
		primeiro elemento da fila com as letras em
		caixa-alta e caixa-alta
16	(?i:"IF")	Identifica palavra chave condicional if
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
17	(?i:"ELSE")	Identifica palavra chave condicional else
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
18	(?i:"WHILE")	Identifica palavra chave do laço while
		com as letras em caixa-alta e caixa-alta
19	(?i:"RETURN")	Identifica palavra chave return, de retorno
		de função, com as letras em caixa-alta e caixa-alta
20	{id}	Reconhece um identificador cuja regra é:
		não é permitido conter símbolos além de \$, letras e
		dígitos e não é permitido começar a palara com dígito

4.3. Erros Léxicos

digito+letra+ digito+"."letra+ "".

5. Analisador Semântico

A análise semântica utiliza da árvore sintática para checar a consistência da linguagem. Uma de suas obrigações mais importantes é a checagem de tipo. No caso do

siC, existem várias restrições a serem consideradas:

- Para adicionar um elemento A de tipo simples (char, int ou float) no fim da fila de um elemento struct B, a atribuição deve ser do tipo B = B + A, onde A deverá ter tipo compatível com o de B, ou seja, se B for fila de inteiros, A deve ser um inteiro;
- Para remover um elemento A de tipo simples (char, int ou float) do início da fila de um elemento struct B, a atribuição deve ser do tipo B = B - A, onde A deverá ter tipo compatível com o de B, ou seja, se B for fila de inteiros, A deve ser um inteiro;
- Nenhuma operação matemática (*assignment_expression*) pode conter um identificador B do tipo fila, apenas seu início, ou seja, B.FIRST.

Um exemplo de código em siC é aprensentado a seguir. O programa adiciona três elementos numa fila de inteiros e depois eles são somados um a um e armazenados na variável *sum*. Ao final, a variável *lixo*, recém retirada da fila, é adicionada à *sum*. Nesse sentido, o resultado final de sum deve ser 7.

```
VOID main () {
       QUEUE<INT> q;
2
       INT sum, INT lixo;
3
4
5
       q = q + 0;
       q = q + 1;
6
       q = q + 2;
7
8
       q = q + 3;
9
       sum = 0;
10
       WHILE (q.FIRST != 0) {
11
12
            sum = (sum + q.FIRST);
13
            q = q - lixo;
14
15
       sum = sum + lixo;
16
       RETURN 0;
17
18
```

Referências

- [1] A. V. Abo, M. S. Lam, R. Sethi, J. D. Ullman, *Compilers Principles, Techniques and Tools* 2nd ed. 1986
- [2] ANSI C Yacc grammar, http://www.quut.com/c/ANSI-C-grammar-y.html, 18 12 2012.